



**Entwicklung und Aufbau
eines Rechensystems inklusive
Betriebssystem auf Basis
eines 16-Bit Prozessors**

UniBwM - ID 37/93

Diplomarbeit von
Oliver Henning
und
Uwe Reinhardt

Aufgabenstellung:
Prof. Dr. G. Regenspurg

Betreuung:
Dr. H. Kleebauer

Universität der Bundeswehr München
Fakultät für Informatik
Institut für Technische Informatik
Neubiberg, den 30. Dezember 1993





Inhaltsverzeichnis

1. Einführung	10
1.1. Der Hintergrund der Diplomarbeiten	10
1.2. Aufgabenstellung der Diplomarbeit I: Hardware	10
1.3. Aufgabenstellung der Diplomarbeit II: Betriebssystem	10
1.4. Das XILINX-Chipssystem	11
1.5. Die Hardwareentwicklungsumgebung	11
1.6. Die Softwareentwicklungsumgebung	12
1.7. Die Entwicklungsgeschichte	13
1.7.1. Ein erstes, minimales Testsystem	13
1.7.2. Die ersten Gedanken zum Betriebssystem	14
1.7.3. Hardwarerealisation	16
1.7.4. Betriebssystementwicklung	17
1.7.5. Die Grafikkarte	19
1.7.6. Das Ergebnis	21
2. Prozessor XProz	23
2.1. Übersicht	23
2.2. Signalbeschreibung	24
2.3. Programmzähler (PC)	24
2.4. Statusregister	24
2.5. Befehlsformat	25
2.6. Funktionseinheiten des XPROZ	30
3. Hauptplatine XBoard	40
3.1. Übersicht	40
3.2. Prozessorsockel	41
3.3. Slots	42
3.4. Quarzoszillatoren	43
3.5. Speicherchips	43
3.6. Treiberbausteine	43
4. Grafikkarte	44
4.1. Technische Daten	44
4.2. Hardwarekomponenten	44
4.3. Programmierung	45
4.4. Videosignale	47
4.5. Speicherzugriffszyklen	48
4.6. Schaltungsaufbau	49
5. Timer-, SCSI- und Tastaturschnittstellenkarte	54
5.1. Aufbau	54
5.2. SCSI-Schnittstelle XSCSI	55
5.2.1. Allgemeines	55
5.2.2. Hardwarespezifikation	55
5.2.3. Busphasen und Handshaking	57
5.2.4. Programmierung	58
5.2.5. Schaltungsaufbau	59
5.3. Tastaturschnittstelle XKey	60
5.3.1. Allgemeines	60
5.3.2. Die serielle Schnittstelle	60



5.3.3. Besonderheiten.....	61
5.3.4. Programmierung.....	61
5.3.5. Schaltungsaufbau.....	62
5.4. Timer.....	63
5.4.1. Allgemeines.....	63
5.4.2. Programmierung.....	63
5.4.3. Schaltungsaufbau.....	63
6. Centronics- und RS-232-Karte	64
6.1. Aufbau	64
6.2. Centronics-Schnittstelle.....	65
6.2.1. Allgemeines.....	65
6.2.2. Hardwarespezifikation.....	65
6.2.3. Programmierung.....	66
6.2.4. Schaltungsaufbau.....	67
6.3. RS-232-Schnittstelle	67
6.3.1. Allgemeines.....	67
6.3.2. Hardwarespezifikation.....	67
6.3.3. Programmierung.....	67
6.3.4. Schaltungsaufbau.....	68
7. Betriebssystemreferenz XMOS 1.0	74
7.1. Vorwort	74
7.1.1. Namensgebung	75
7.1.2. Abkürzungen.....	75
7.2. Betriebssystemkonzept	76
7.2.1. Aufbau.....	76
7.2.2. Anpassung an andere Umgebungen.....	77
7.3. Multitasking.....	77
7.3.1. Semaphore.....	77
7.3.2. Kooperatives Multitasking	77
7.3.3. Preemptives Multitasking.....	78
7.3.4. Fairness.....	78
7.4. Systembesonderheiten	79
7.4.1. SCSI-Cache für Festplatte und Floppy	79
7.4.2. ROM-Disk.....	80
7.5. Speicherverwaltung.....	80
7.5.1. Speicheraufbau	80
7.6. Taskverwaltung.....	82
7.6.1. Task-Descriptor-Blöcke	82
7.6.2. Timer	84
7.6.3. Taskwechsel.....	84
7.6.4. Task entfernen.....	85
7.7. Dateiverwaltung	85
7.7.1. Dateien und Treiber.....	85
7.7.2. Dateistruktur.....	85
7.7.3. Verzeichniseinträge.....	88
7.7.4. Verzeichnisstruktur.....	89
7.7.5. Bootsektor	89
7.7.6. File-Descriptor-Blöcke	90
7.7.7. Block-Available-Map.....	92
7.8. Treiberverwaltung.....	93
7.8.1. Treiberliste	93



7.8.2. Aufbau.....	93
7.8.3. Zeichendevise-Treiber	93
7.8.4. Blockdevise-Treiber	94
7.8.5. SCSI-Treiber	95
7.8.6. Konsolen-Treiber	100
7.8.7. Seriell-Treiber	103
7.8.8. Parallelport-Treiber	104
7.8.9. ROM-Disk-Treiber	104
7.9. Interruptbehandlung	104
7.10. Environmentvariablen	105
7.11. Initialisierungsphase des Betriebssystems	105
7.12. Ausführbares Programmformat.....	106
8. Betriebssystemfunktionen.....	108
8.1. Allgemeine Befehlsbehandlung.....	108
8.1.1. Befehlsformat	108
8.1.2. Die Library LIB.ASM	108
8.1.3. Notation.....	109
8.2. Speicheroperationen	110
8.2.1. MALLOC.....	110
8.2.2. MSHRINK	110
8.2.3. MFREE	110
8.2.4. MEMINFO.....	110
8.3. Taskbehandlung	111
8.3.1. STARTTASK.....	111
8.3.2. SWITCHTASK.....	112
8.3.3. KILLTASK.....	112
8.4. Dateioperationen	112
8.4.1. OPEN	112
8.4.2. CLOSE	113
8.4.3. READ	114
8.4.4. WRITE.....	114
8.4.5. GET FLAGS	115
8.4.6. SET FLAGS	115
8.4.7. GET POSITION	115
8.4.8. SET POSITION	115
8.4.9. RENAME	116
8.4.10. DELETE.....	116
8.4.11. MAKE DIRECTORY.....	117
8.4.12. REMOVE DIRECTORY	117
8.4.13. CHANGE DIRECTORY	117
8.4.14. PROGRAM LOAD.....	117
8.4.15. PREPARE SEARCH	118
8.4.16. SCAN.....	118
8.4.17. SEARCH NEXT	119
8.4.18. GET LENGTH.....	119
8.5. Treiberoperationen	119
8.5.1. NEWDRIVER.....	119
8.5.2. SEARCHDRIVER.....	119
8.6. Environmentbereich	120
8.6.1. SET ENVIRONMENT	120
8.6.2. SEARCH ENVIRONMENT	120



8.6.3. CLR ENVIRONMENT.....	120
8.7. Sonstige Systemkommandos.....	121
8.7.1. FEHLERAUSGABE.....	121
8.7.2. SHELL	121
8.7.3. DELAY	121
8.8. Shell	121
8.9. Dienstprogramme	122
8.9.1. Allgemeines.....	122
8.9.2. DIR	123
8.9.3. COPY	123
8.9.4. DEL	123
8.9.5. CD.....	124
8.9.6. MD.....	124
8.9.7. RD.....	124
8.9.8. REN	124
8.9.9. FORMAT	124
8.9.10. FMLL	124
8.9.11. ATTRIB.....	125
8.9.12. DISKINFO	125
8.9.13. DRVLST.....	125
8.9.14. MEM	125
8.9.15. TASKLST.....	125
8.9.16. KILL.....	125
8.9.17. TYPE	126
8.9.18. SET	126
8.9.19. SHELL.....	126
8.9.20. CLS.....	126
8.9.21. BCOLOR.....	126
8.9.22. FCOLOR.....	126
8.10. Beachtenswertes bei eigenen Programmen.....	127
8.10.1. Stack	127
8.10.2. Environmentbereich.....	127
8.10.3. Parameterübergabe.....	127
8.10.4. Besondere Systemvariablen	127
8.10.5. Assemblieren an eine bestimmte Adresse.....	127
8.10.6. Task und Unterprogramm.....	128
8.11. Fehlercodes.....	129
8.12. Erstellen eines Programms.....	129
9. Anhang A: Schaltpläne	131
9.1. Der Prozessor XProz	131
9.1.1. Pad-Locations (PROZ)	131
9.1.2. Hauptschaltung (PROZ).....	132
9.1.3. Y-Register (YREG).....	133
9.1.4. Befehlsregister und X-Register (BREG und XREG).....	134
9.1.5. Taktgenerator (TAKTE)	135
9.1.6. X-Multiplexer (XMUX)	136
9.1.7. Adressmultiplexer (AGATE)	137
9.1.8. Y-Multiplexer (YGATE).....	138
9.1.9. Arithmetic-Logical-Unit (ALU).....	139
9.1.10. Addierwerk (ADDSUB)	140
9.1.11. Logische Einheit (LOG).....	141



9.1.12. Zero-Flag (ZERO).....	142
9.1.13. 5-zu-1 Multiplexer (M5-1)	143
9.1.14. Steuersignaldecoder für M5-1 (MUXDECO)	144
9.1.15. Steuerwerk Teil1 (STEU)	145
9.1.16. Steuerwerk Teil2 (STEU)	146
9.1.17. Condition-Code (BED)	147
9.1.18. Programm-Counter Ermittlung (IRQ-GEN)	148
9.2. Die Grafikkarte XGraph	149
9.2.1. Hauptschaltung (XGRAPH)	149
9.2.2. Videozeiger (VCOUNTER)	150
9.2.3. Schreib- und Leseadresszeiger (ACOUNTER).....	151
9.2.4. Adress-Multiplexer (AMUX).....	152
9.2.5. Datenregister (MUXREG8).....	153
9.2.6. Videoshifter (VSHIFTER).....	154
9.2.7. Autocopycounter (DOWNCNT).....	155
9.2.8. Sync-Signal-Generator (SYNC)	156
9.2.9. 7-Bit-Zähler (COUNT7)	157
9.2.10. 9-Bit-Zähler (COUNT9)	158
9.2.11. Kontrollregister (CONTROL).....	159
9.2.12. Phasengenerator (ROT8).....	160
9.2.13. Datenbusschnittstelle (XDBUS)	161
9.2.14. Adressbusschnittstelle (XABUS)	162
9.2.15. Bildspeicherschnittstelle (XV_MEM)	163
9.3. Die SCSI-, Keyboard- und Timer-Karte	164
9.3.1. Hauptschaltung (SCSI_KEY)	164
9.3.2. SCSI-Schnittstelle (SCSI)	165
9.3.3. Keyboard-Schnittstelle (KEYBOARD)	166
9.3.4. Timer (TIMER)	167
9.3.5. 8-Bit-Latch (DREG8)	168
9.3.6. 11-Bit-Schieberegister (SHIFT11).....	169
9.3.7. Impulsfilter (FILTER und FILTER2)	170
9.3.8. Parity-Generator (PARITY)	171
9.3.9. Nullbyteerkennung (ZERO)	172
9.4. Die Centronics- und RS232-Karte.....	173
9.4.1. Hauptschaltung (SER_PAR).....	173
9.4.2. Parallelport (CENTRONI)	174
9.4.3. Hauptschaltung der seriellen Schnittstelle (RS232).....	175
9.4.4. Takthalbierer (C4DFF).....	176
9.4.4. Registersatz (REG_MOD).....	177
9.4.5. Steuerwerk Senden (STW_TRAN)	178
9.4.6. Steuerwerk Empfangen (STW_REC)	179
9.4.7. Empfangseinheit (BIT_SCAN).....	180
9.4.8. Sendeeinheit (BIT_TRAN).....	181
9.4.9. 8-Bit Schieberegister (SHIFTER)	182
9.4.10. 8-Bit-Rotationsregister (ABDFF).....	183
9.4.11. (C2DFF)	184
9.4.12. (C8DFF)	185
9.4.13. (C13DFF)	186
9.4.14. (C7BCRD).....	187
9.4.15. (C13BCRD).....	188

10. Anhang B: Platinenschaltpläne und



Platinenlayouts	189
10.1. Hauptplatine	189
10.1.1. Schaltplan.....	189
10.1.2. Layout Lötseite.....	190
10.1.3. Layout Bestückungsseite.....	191
10.2. Grafikkarte	192
10.2.1. Schaltplan.....	192
10.2.2. Layout Lötseite.....	193
10.3. SCSI-Keyboard-Timer-Karte	194
10.3.1. Schaltplan.....	194
10.3.2. Layout Lötseite.....	195
10.4. Centronics-RS232-Timer-Karte	196
10.4.1. Schaltplan.....	196
10.4.2. Layout Lötseite.....	197
11. Anhang C: Tastaturliste	198
12. Anhang D: Listings	201
12.1. Initialisierung.....	201
12.2. Treiberverwaltung.....	204
12.2.1. NEWDRIVER	204
12.2.2. SEARCHDRIVER	204
12.3. Taskverwaltung.....	205
12.3.1. STARTTASK	205
12.3.2. SWITCHTASK	206
12.3.3. TIMER-Interrupt-Routine	207
12.3.4. KILLTASK	207
12.3.5. Timerinitialisierung	208
12.3.6. DELAY	209
12.4. Speicherverwaltung.....	209
12.4.1. MALLOC	209
12.4.2. MFREE	210
12.4.3. MSHRINK	211
12.4.4. MEMINFO.....	212
12.5. Dateiverwaltung	213
12.5.1. OPEN.....	213
12.5.2. CLOSE	217
12.5.3. DELETE.....	218
12.5.4. RENAME	219
12.5.5. SET FLAGS	220
12.5.6. GET FLAGS	221
12.5.7. SET POSITION	221
12.5.8. GET POSITION.....	222
12.5.9. GET LENGTH.....	222
12.5.10. READ.....	223
12.5.11. WRITE	224
12.5.12. CHANGE DIRECTORY	227
12.5.13. LOAD PROGRAM.....	228
12.5.14. MAKE DIRECTORY	229
12.5.15. REMOVE DIRECTORY.....	230
12.5.16. PREPARE SEARCH	231
12.5.17. SCAN.....	232



12.5.18. SEARCH NEXT.....	232
12.5.19. Hilfsroutinen	233
12.5.20. Fehlerausgabe	240
12.6. Umgebungsvariablenverwaltung.....	241
12.6.1. SET ENVIRONMENT	241
12.6.2. CLEAR ENVIRONMENT	242
12.6.3. SEARCH ENVIRONMENT	242
12.7. Shell	243
12.8. Konsolen-Treiber	250
12.9. Parallelport-Treiber.....	260
12.10. ROM-Disk-Treiber	260
12.11. SCSI-Treiber	262
12.12. Serieller Schnittstellen-Treiber	272
12.13. Dienstprogramme	274
12.13.1. ATTRIB	274
12.13.2. BCOLOR	275
12.13.3. CD.....	275
12.13.4. CLS.....	276
12.13.5. COPY	276
12.13.6. DEL	280
12.13.7. DIR	284
12.13.8. DISKINFO	287
12.13.9. DRVLST.....	289
12.13.10. FCOLOR.....	290
12.13.11. FMLL	291
12.13.12. FORMAT	292
12.13.13. KILL.....	295
12.13.14. MD.....	296
12.13.15. MEM	297
12.13.16. RD.....	297
12.13.17. REN	298
12.13.18. SET	301
12.13.19. SHELL	302
12.13.20. TASKLST	302
12.13.21. TYPE	304
12.13.22. TYPEB	305
12.14. LIB.ASM	306
12.15. XDISK.PAS.....	308
12.16. XSIM.C.....	310
13. Anhang E: Bild-, Tabellen- und	
Quellenverzeichnis	318
13.1. Bildverzeichnis.....	318
13.2. Tabellenverzeichnis.....	318
13.3. Quellenverzeichnis	320
13.4. Werkzeuge.....	320
14. Anhang F: Erklärung	321



1. Einführung

1.1. Der Hintergrund der Diplomarbeiten

Grundlage der Diplomarbeit ist ein Mikroprozessor mit Namen XProz, der am Institut für Technische Informatik an der Fakultät für Informatik der Universität der Bundeswehr München entwickelt wurde. Es sollte nun um diesen Mikroprozessor herum ein vollständiges Computersystem entwickelt und aufgebaut werden, im weiteren XSystem genannt. Auch für die Wahlpflichtvorlesung CAD-Praktikum, die jährlich in diesem Institut angeboten wird und in dessen Mittelpunkt die Entwicklung des Mikroprozessors steht, stellt das System dann eine vollständige Testumgebung für den XProz dar. Diese Aufgabe wurde aufgeteilt in die beiden Diplomarbeiten I:Hardware und II:Betriebssystem.

1.2. Aufgabenstellung der Diplomarbeit I: Hardware

Diese Diplomarbeit beinhaltet die Entwicklung und den Aufbau folgender Systeme für den Mikroprozessor XProz:

- Eine Tastaturschnittstelle.
- Eine Anschlußmöglichkeit für Massenspeicher.
- Eine parallele Schnittstelle zum Anschluss eines Druckers.
- Die serielle Schnittstelle XSer, welche an diesem Institut entwickelt wurde und ebenfalls auf einem XILINX-Chip implementiert ist.
- Wenn möglich, eine Videoeinheit.

Dabei sollten keine fertigen Bauteile verwendet werden, abgesehen von Speicherbausteinen, Treiberchips, Quarzoszillatoren und ähnlichem.

Dieser Teil wurde von Oliver Henning bearbeitet.

1.3. Aufgabenstellung der Diplomarbeit II: Betriebssystem

Diese Diplomarbeit beinhaltet die Programmierung eines Betriebssystems für den in Diplomarbeit I gebauten Rechner. Dieses soll folgende Komponenten beinhalten:

- Systeminitialisierung
- Dateiverwaltung
- Arbeitsspeicherverwaltung
- Eine Softwareschnittstelle zu den Geräten Tastatur, Drucker und serielle Schnittstelle.
- Einen Kommandointerpreter, um einfache Funktionen wie *Programm starten* und *Verzeichnisse anzeigen* u.s.w. ausführen zu können.

Dieser Teil wurde von Uwe Reinhardt bearbeitet.



1.4. Das XILINX-Chipssystem

Die komplette Hardware ist auf programmierbaren Logikbausteinen der Firma XILINX implementiert. Ein solcher Chip besteht im Wesentlichen aus einem Feld von gleichen Logikzellen (Logic-Cell-Array, LCA) mit dazwischenliegenden, schaltbaren Signalverbindungen (Verbindungsnetz) und einer Menge von Ein-Ausgabeleitungen.

Das besondere dieser Chips ist die Möglichkeit, die Funktionen der Logikzellen und das Verbindungsnetz benutzerspezifisch konfigurieren zu können. Dies geschieht, indem man nach dem Anlegen der Versorgungsspannung an den Chip, welcher zu diesem Zeitpunkt noch unkonfiguriert ist, über spezielle Anschlüsse die nötigen Konfigurationsdaten bitseriell überträgt. Diese Konfigurationsdaten sind ein Bitstrom einer bestimmten Länge und eines bestimmten Aufbaus und werden im XILINX-Chip mit S-RAM-Technologie gespeichert und bleiben bis zum Ausschalten oder Umkonfigurieren des Chips erhalten.

Bemerkung: Ein solcher programmierbarer Logikchip ist nicht zu verwechseln mit einem programmierbaren Microcontroller. Es wird wirklich die Hardwarefunktion programmiert, und dadurch ist eine sehr hohe Verarbeitungsgeschwindigkeit möglich.

Eine Logikzelle besteht im Wesentlichen aus einem Funktionsgenerator in Form eines Bitspeichers. Dadurch sind beliebige Funktionen von bis zu n Eingangsvariablen möglich. n ist hierbei abhängig vom der jeweiligen XILINX-Chip-Familie. Bei dieser Diplomarbeit wurden XILINX-Chips aus der 3000er-Serie verwendet, bei der $n=5$ ist. Desweiteren befinden sich noch m D-Flips-Flops in der Logikzelle, deren Dateneingang üblicherweise mit dem Ausgang des eben erwähnten Funktionsgenerators verbunden ist. Bei der 3000er-Serie sind zwei Flip-Flops in einer Logikzelle verfügbar.

1.5. Die Hardwareentwicklungsumgebung

Um eine bestimmte Hardware zu bekommen, muß man lediglich den Bitstrom erzeugen, der in den XILINX-Chip eingeschrieben wird. Diesen erzeugt man natürlich nicht *von Hand*. Vielmehr entwickelt man die gewünschte Schaltung komfortabel auf einem CAD-System und läßt dann daraus mit einem speziellen Programm den nötigen Bitstrom errechnen.

Das bei dieser Diplomarbeit verwendete CAD-System heißt WORKVIEW von der Firma VIEWLOGIC. Dieses CAD-System bietet auch die Möglichkeit, die entworfenen Schaltungen zu simulieren. Dadurch lassen sich schon viele Fehler ohne Hardwarerealisation beheben. Funktioniert die Schaltung auf dem Simulator ordnungsgemäß, dann läßt man den Bitstrom errechnen. Mit diesem kann man seinen Hardwareentwurf real testen. Die Errechnung des Bitstroms kann je nach Schaltungsumfang mehrere Stunden in Anspruch nehmen.



1.6. Die Softwareentwicklungsumgebung

Da für den Prozessor XProz noch kein Compiler zur Verfügung stand, mußte das komplette Betriebssystem in der Assemblersprache dieses Prozessors geschrieben werden. Diese ist jedoch durch die wenigen Befehle und die fehlenden Arbeitsregister sehr unübersichtlich. Durch fehlende Sprung-, Stack und Move-Befehle ist sie sogar verwirrender als zum Beispiel die Assemblersprache des Motorola 68000 Prozessors. Die Entwicklung eines Betriebssystems in dieser Sprache wäre extrem zeitaufwendig gewesen.

Aus diesem Grund wurde für den XProz im Rahmen einer Trimesterarbeit [HUF93] ein komfortabler Makroassembler mit Namen XASS erstellt. Durch entsprechende Makros wurde die Assemblersprache so erweitert, daß die Assemblerprogramme einem 68000er-Assemblerprogramm sehr ähnlich sind.

Mit diesem Werkzeug konnte man also Software erstellen, aber nicht testen. Ein Testen der Software auf dem realen XSystem war nicht möglich, da dieses noch gar nicht existierte. Selbst wenn die Hardware schon fertig gewesen wäre, hätte man einen Debugger programmieren müssen, den man ohne Testmöglichkeit kaum hätte erstellen können. Erschwerend wäre hinzugekommen, daß der XProz über keine Einzelschrittbearbeitung (Tracing) verfügt.

Die eleganteste Lösung war ein Simulator auf einem PC. Dieser konnte aufgrund der einfachen, homogenen Struktur des XProz leicht implementiert werden. Er ist in der Hochsprache C von O. Henning programmiert, mit Borland C 3.1 für DOS übersetzt worden und heißt XSIM. Mit ihm hat man die Möglichkeit, Programme für den XProz schrittweise auszuführen und Speicherinhalte anzuzeigen.

Mit diesen beiden Werkzeugen wurde nahezu das komplette Betriebssystem entwickelt und getestet. Lediglich die sehr hardwarenahen Betriebssystemfunktionen konnten nicht bis ins letzte Detail simuliert werden.

Nachdem alles auf dem Simulator einwandfrei funktionierte, wurde ein kleines Datenkommunikationsprogramm für die serielle Schnittstelle erstellt, auf EPROM gebrannt und in das XSystem als minimales Debugsystem integriert. Damit war über einen angeschlossenen PC eine Übertragung von Speicherinhalten vom und zum XSystem möglich. So konnte das Betriebssystem zum XSystem übertragen und gestartet werden und man konnte zur Laufzeit Speicherinhalte aus dem XSystem auslesen.



1.7. Die Entwicklungsgeschichte

1.7.1. Ein erstes, minimales Testsystem

Im Rahmen des CAD-Praktikums wurde der Mikroprozessor um folgende Eigenschaften erweitert:

- Der neue Befehl ByteSwap (BSWP) wurde implementiert, um Operationen mit byteorientierten Geräten zu vereinfachen und auch zu beschleunigen. Dafür wurde der Befehl LSL (logical shift left) entfernt, da dieser die gleiche Funktionalität und Geschwindigkeit hat wie der Befehl ASL (arithmetical shift left).

- Die Anzahl der Unterbrechungsebenen wurde von zwei auf fünf erhöht. Damit wird eine effiziente Unterbrechungsbehandlung ermöglicht. Dies war nötig, da im voraus klar war, daß es mindestens zwei Unterbrechungsquellen gibt, nämlich die Tastatur und die serielle Schnittstelle. Der später nötig gewordene Zeitgeber, der auch eine Unterbrechungsquelle darstellt, konnte mit Hilfe der zusätzlichen Unterbrechungsebenen mühelos implementiert werden.

- Das einfache Ripple-Addierwerk des Prozessors wurde durch ein schnelleres 2-Bit-Carry-Lookahead-Addierwerk ersetzt. Damit wurde eine Taktfrequenz- und damit Geschwindigkeitssteigerung erreicht.

Mit diesem optimierten Prozessor wurde auf einer Lochrasterplatine in Wire-Wrap-Technik ein Minimalsystem mit Speicher (32 kWorte RAM + 32 kWorte EPROM), 8 Leuchtdioden und zwei Taster, die als Unterbrechungsquellen dienten, aufgebaut. Mit Hilfe verschiedener Testprogramme, die auf die EPROMs gebrannt wurden, wurde der Prozessor auf Korrektheit getestet. Ebenso wurde die maximal mögliche Taktfrequenz, bei der der Prozessor noch korrekt arbeitet, heuristisch ermittelt. Das Ergebnis dieses Tests: 32 MHz Prozessortaktfrequenz, die intern durch 8 geteilt wird, also 4 MHz Phasenfrequenz und damit zirka 400.000 16-Bit-Befehle pro Sekunde.

Nachdem die Prozessortests erfolgreich abgeschlossen wurden, wurde die serielle Schnittstelle XSer auf die bestehende Lochrasterplatine hinzugefügt. Dank der Wire-Wrap-Technik konnten die nötigen Verbindungen einfach gelegt werden. Es galt nun, die XSer zu testen, da sie bisher nur auf einem Simulator ihre Funktionstüchtigkeit unter Beweis stellte. Dabei zeigten sich leider einige Probleme und Fehler, die dann behoben wurden.



Aufgrund der schlechten Erfahrung mit der XSer, die deutlich gezeigt hat, daß Realität und Simulation sich immer noch unterscheiden, wurde eine I/O-Einsteckkarte für einen PC entwickelt, auf der sich ein XILINX-Chip befindet. Dieser hat Zugriff auf 32 frei belegbare Eingabe/Ausgabeleitungen und kann mit einer beliebigen Schaltung programmiert werden. Mit ihrer Hilfe konnten die verschiedenen Schnittstellen, die in der Diplomarbeit I aufgebaut werden sollten, vollständig entwickelt und getestet werden, bevor sie dann für den XProz angepasst wurden.

Als Abschlußtest wurde eine intensive Datenübertragung zwischen einem PC und dem Testsystem über 24 Stunden hinweg durchgeführt, wobei zirka 82 MBytes an Daten in beide Übertragungsrichtungen transferiert und kontrolliert wurden. Da dabei kein einziger Fehler auftrat, konnte man davon ausgehen, daß sowohl der Prozessor als auch die serielle Schnittstelle stabil laufen.

1.7.2. Die ersten Gedanken zum Betriebssystem

Das Betriebssystem sollte sich klassischerweise in zwei Teile aufspalten: Das BIOS (Basic Input Output System) und das eigentliche Betriebssystem BS.

Das BIOS sollte zu den verschiedenen Geräten eine einfache und einheitliche Softwareschnittstelle darstellen. Das Betriebssystem sollte ausschließlich über das BIOS mit den Geräten kommunizieren. Diese Vorgehensweise hat den Vorteil, daß das BIOS unabhängig vom BS implementiert und getestet werden kann.

Das BIOS sollte für byteorientierte Geräte (Tastatur, Bildschirm, serielle Schnittstelle und Drucker) einfach eine Zeichenein- und eine Zeichenausgabefunktion zur Verfügung stellen. Da zu diesem Zeitpunkt noch nicht sicher war, ob es eine Videoeinheit geben wird oder nicht, konnte das BS erstmal seine Standardzeichenausgaben an die serielle Schnittstelle schicken. Ein dort angeschlossenes Zeichenterminal würde somit als virtuelle Videoeinheit dienen. Sollte die Grafikkarte dann doch möglich sein, genügt eine einfache BIOS-Erweiterung, um dem BS die reale Videoeinheit zugänglich zu machen.

Für blockorientierte Geräte, also die Massenspeicher, sollte das BIOS eine einfache Blocklese- und -schreiboperation dem BS zur Verfügung stellen sowie Möglichkeiten zur Abfrage der Speicherkapazität und Formatierung der Medien.



Das BS auf der anderen Seite bestand im Wesentlichen aus der Dateiverwaltung, mit deren Hilfe sich die blockorientierten Massenspeicher als zeichenorientierte Dateien zeigen. Der logische Aufbau des Dateisystems sollte ein Verzeichnis beinhalten, in dem alle Dateien des jeweiligen Massenspeichers aufgelistet sind. Ein hierarchisches Dateisystem, wie in UNIX, war nicht vorgesehen. Allerdings sollte jede Datei eine sogenannte Zugehörigkeit besitzen, eine Art Namensweiterung, über die man differenzierter auf die Dateien zugreifen könnte. Dies entspricht im Wesentlichen einem 2-stufigen hierarchischem System.

Es war nun die Frage, wie die Datenblöcke einer Datei verkettet werden. Ein naheliegende Möglichkeit war die Implementierung eines FAT-Systems wie es von DOS benutzt wird. Dabei wird in einer zentralen, statischen Tabelle für jeden Block der Folgeblock eingetragen. Der Nachteil hierbei ist aber eben diese zentrale Tabelle. Wenn sie zerstört wird, kann sind die Daten des Datenträger verloren.

Eine Alternative wäre eine Verkettung ähnlich dem Dateisystem der 1541-Floppystation vom C64 von Commodore, wobei in jedem Block der Nachfolger eingetragen ist. Die Verkettungsinformationen sind also, wie die Daten selber, über den ganzen Datenträger verteilt. Der Nachteil ist, daß damit ein Block eine "krumme" Anzahl von Datenbytes enthält, eben nicht 512. Da der XProz über keinen Divisionsbefehl verfügt, wurde dieses Dateisystem verworfen.

Eine weitere Alternative war ein Dateisystem ähnlich dem von UNIX, bei dem Daten und Verwaltungsinformationen getrennt werden. Ein Block ist entweder vollständig ein Datenblock oder ein Zeigerblock, von dem aus auf weitere Blöcke verwiesen wird. Eine Datei ist somit wie ein Baum aufgebaut, die Knoten sind Verweise, die Blätter sind die Daten. Dieses System wurde schließlich implementiert

Die andere Aufgabe des Betriebssystems ist die Arbeitsspeicherverwaltung. Dafür sollte der Arbeitsspeicher in zwei Bereiche geteilt werden, einen Systembereich und einen Benutzerbereich. Der Systembereich besteht aus den Systemvariablen am Speicheranfang und einem Kellerspeicher fester Größe am Speicherende. Dazwischen liegt der Benutzerbereich, den ein Programm, welcher der Benutzer startet, komplett benutzen kann. Eine dynamische Speicherverwaltung schien zu diesem Zeitpunkt nicht notwendig. Im weiteren Verlauf der Entwicklung fiel die Entscheidung dann doch auf eine dynamische Speicherverwaltung in Form einer verketteten Liste von freien und belegten Speicherblöcken.



1.7.3. Hardwarerealisation

Nachdem der Prozessor XProz und der Chip für die serielle Schnittstelle XSer funktionstüchtig waren, galt es, das entgültige System aufzubauen. Dieses besteht aus einer einfachen Hauptplatine mit fünf Plätzen für Einsteckkarten, mit denen man das System erweitern kann. Die erste Aufgabe bestand also in Entwurf, Aufbau und Testen der Hauptplatine. Diese wurde so entworfen, daß sie in ein handelsübliches PC-Gehäuse mit Netzgerät eingebaut werden konnte. Damit war die Stromversorgung und die Befestigungsmöglichkeit für Massenspeicher sichergestellt.

Der Platinenentwurf wurde mit dem Layoutprogramm EAGLE von der Firma CadSoft gemacht. Nach dem Belichten, Entwickeln, Ätzen und Bohren der Platine wurde sie bestückt und verlötet. Mit Hilfe einer auf einer Lochrasterplatine aufgebauten Einsteckkarte mit 16 Leuchtdioden und diversen Testprogrammen, die wieder auf EPROM gebrannt wurden, wurde die Hauptplatine auf Funktionstüchtigkeit getestet. Lediglich ein paar kalte Lötstellen wurden entdeckt und durch Nachlöten beseitigt. Damit war der erste Meilenstein in der Systementwicklung erreicht.

Es stellte sich nun die Frage nach der Art des Massenspeicheranschlusses. Ein erster Gedanke war die schon oben erwähnte Diskettenstation 1541 des C64, welche über eine simple synchrone serielle Schnittstelle verfügt. Ein entsprechender Anschluß für das XSystem hätte man verhältnismäßig leicht realisieren können. Der große Nachteil dabei wäre jedoch die Unflexibilität dieser Schnittstelle gewesen. Weder Festplatten noch andere Diskettenstationen hätten dort Anschluß gefunden.

Eine weitere Möglichkeit wäre der Entwurf eines eigenen Floppycontrollers gewesen, an den man dann über den standardisierten SHUGART-Anschlusses eine bis vier handelsüblichen Diskettenstationen anschließen könnte. Da dieses Vorhaben im Rahmen des beschränkten Entwicklungszeitraumes wahrscheinlich ein zu großer Aufwand gewesen wäre, wurde diese Möglichkeit verworfen. Ein fertiger Controller, wie er zum Beispiel auf Standard-PC-Einsteckkarten zu finden ist, kam aufgrund der Vorgabe keine fertigen Bauteile nicht in Frage.

Die Wahl fiel schließlich auf den weit verbreiteten, gut dokumentierten und standardisierten SCSI-Bus (Small Computer Systems Interface). Diese Schnittstelle zeichnet sich aus durch Einfachheit der Hardware und Flexibilität bezüglich der Anschlußmöglichkeiten und der Software. Sie ist im wesentlichen ein 8-Bit-Parallelport mit doppeltem Handshaking, deshalb zeitunkritisch und für das XSystem gut geeignet.



Aufgrund dieser Entscheidung wurden für das XSystem eine SCSI-Festplatte mit 105 MBytes Kapazität von der Firma FUJITSU sowie ein SCSI-Diskettenlaufwerk mit 1.44 MBytes Kapazität der Firma TEAC gekauft. Die SCSI-Schnittstelle wurde mit Hilfe der oben erwähnten I/O-Einsteckkarte auf einem PC entwickelt und getestet.

Nun war das nächste Problem zu lösen: der Tastaturanschluß. Es war von Anfang an klar, daß eine handelsübliche MF2-Tastatur verwendet werden sollte, wie sie für einen normalen PC/AT verwendet wird. Bis auf ein undokumentiertes und merkwürdiges Verhalten beim Einschalten der angeschafften Tastatur bereitete die bidirektionale, synchrone serielle Schnittstelle keine größeren Probleme. Sie wurde, wie die SCSI-Schnittstelle, auf der PC-I/O-Karte entwickelt und getestet.

Nachdem dann diese beiden Schnittstellen voll funktionsfähig waren, kam der große Moment, diese auf einer Einsteckkarte für die Hauptplatine des XSystems in einem XILINX-LCA-Chip zu vereinen. Dabei mußte das Businterface für den XProz angepasst werden. Die Vorarbeit auf der PC-Karte erwies sich als erfolgreich, denn beide Schnittstellen arbeiteten auf Anhieb einwandfrei.

Da parallel zur Hardwareentwicklung auch das Betriebssystem Fortschritte machte, zeigte sich, daß es im System in irgendeiner Form eine Zeitbasis geben sollte, über die dann eine korrekte Timeout-Erkennung möglich ist. Ein Beispiel ist ein Drucker, der nicht eingeschaltet ist. Das System soll nämlich nach einer festen Zeit eine Fehlermeldung ausgeben. Implementiert wurde dies in Form eines Zeitgebers, der in konstanten Zeitabständen einen Unterbrechung auslöst und zur SCSI- und Tastaturkarte hinzugefügt wurde.

Zu diesem Zeitpunkt fehlte nur noch die parallele Schnittstelle zum Anschluß eines Druckers. Diese war einfach aufzubauen und wurde zusammen mit der schon getesteten XSer-Schnittstelle von Herrn Schmidt ebenfalls auf einer Einsteckkarte mit einem XILINX-Chip aufgebaut.

Nachdem auch diese Karte einwandfrei arbeitete, war der Anforderungskatalog der Diplomarbeit I erfüllt. Es fehlte eigentlich nur noch die Grafikkarte, die aber doch noch entwickelt wurde und so das XSystem zu einem eigenständigen Rechner machte.

1.7.4. Betriebssystementwicklung

Nach weiterführenden Überlegungen wurde die Idee des Betriebssystems geändert. Das BIOS als solches wurde abgeschafft und durch ein einheitliches Treiberkonzept ersetzt. Der Zugriff auf angeschlossene Geräte wurde komplett standardisiert und dadurch die Einbindung neuer Geräte erleichtert.



Da der XProz ein reiner 16-Bit-Prozessor ist und daher 8-Bit-Operationen sehr aufwendig und langsam sind, wurde konsequenterweise das gesamte Betriebssystem einschließlich der Treiber auf 16-Bit-Operationen ausgelegt. Das heißt zum Beispiel, daß auf Dateien nur wortweise operiert werden kann. Es werden also immer Vielfache von zwei Bytes gelesen oder geschrieben. Ebenso wird an einen Drucker immer ein Wort ausgegeben. Deshalb umfaßt ein Zeichen in diesem System 16 Bit.

Aufgrund der wortweisen Operation auf Dateien ist eine Pufferung der Sektoren der Massenspeicher nötig. Es wurden daher eine feste Anzahl von Sektorpuffern eingeführt, die sich alle geöffneten Dateien teilen. Um etwas mehr Flexibilität zu haben konnte ein Programm die Anzahl der Puffer explizit erhöhen und vermindern.

Entsprechend der Pufferung der Daten mußten aus Effizienzgründen Teile der Dateiverwaltung (Zuordnungstabelle, aktuelle Dateilänge, u.s.w.) ebenfalls im Arbeitsspeicher gepuffert werden. Dies führte schließlich zu dem sogenannten File-Descriptor-Block (FDB) in dem alle Informationen einer geöffneten Datei abgelegt sind. Ähnlich wie bei dem Betriebssystem DOS war die Anzahl der FDBs fest und damit die Anzahl der gleichzeitig geöffneten Dateien begrenzt. Später wurde diese statische Vorgehensweise abgeschafft. Ein FDB wird erst mit dem Öffnen einer Datei im Arbeitsspeicher angelegt, und damit ist die Anzahl der offenen Dateien nur noch durch den Arbeitsspeicher begrenzt. Außerdem wird, falls keine Dateien geöffnet sind, kein Speicherplatz für nicht benutzte FDBs verschwendet.

Aus Geschwindigkeitsgründen und besserer Auslastung des Arbeitsspeichers wurde ein Massenspeicher-Cache implementiert, der eine Kopie der zuletzt angesprochenen Sektoren im Arbeitsspeicher verfügbar hält. Die Anzahl dieser Puffer ist dynamisch von der Speicherbelegung durch Programme abhängig, kann jedoch nie kleiner als eine bestimmte Untergrenze werden. Die Verwaltung dieser Cache-Puffer unterliegt dem SCSI-Treiber und ist damit völlig transparent für das Betriebssystem.

Nach erneutem Überdenken des Konzepts wurde klar, das eine mehrfache Pufferung der Sektoren, zum einen in den Dateipuffern, zum anderen im Cache, einen unnötigen Verwaltungsaufwand und Arbeitsspeicherverschwendung bedeutete. Deswegen übernahm der Cache die Aufgaben der Dateipufferung mit und das Betriebssystem übernahm keine Verwaltungsaufgaben mehr für Dateipuffer. Durch die schnelle Verfügbarkeit der Sektoren im Cache enthalten die FDBs keine Verweise mehr bezüglich der Datenspektoren. Die FDBs wurden weitaus einfacher, denn die Informationen der Verwaltungssektoren wurden einfach aus dem Cache angefordert. Der SCSI-Treiber muß sich nun jedoch als wortorientierter anstatt als blockorientierter Treiber dem Betriebssystem zeigen.



Um auch Schreibzugriffe auf den Datenträger zu beschleunigen, wurde der Cache als Write-Back-Cache implementiert. Das heißt, ein Sektorpuffer in den Daten geschrieben wurden, wird erst zurückgeschrieben, wenn der Puffer für andere Sektoren verwendet werden muß. Problematisch sind bei dieser Vorgehensweise wechselbare Medien. Beim Wechsel eines Datenträgers besteht die Gefahr, daß für den alten Datenträger noch nicht geschriebene Puffer existieren und es so zu einer Inkonsistenz zwischen Cache und Datenträger kommen kann. Um dies zu vermeiden sollte der SCSI-Treiber im Hintergrund den Inhalt der Cache-Puffer wieder auf den Datenträger schreiben. Durch geschickte Programmierung des Treibers hätte dies für das laufende Programm nur einen geringen Geschwindigkeitsnachteil bedeutet.

Bei der Implementierung traten jedoch immer wieder neue Probleme im Zusammenhang mit der Hintergrundtätigkeit des SCSI-Treibers auf. Der logische Schluß war die Implementierung eines Taskswitchers, der in regelmäßigen, durch den Zeitgeber gesteuerten, Zeitabständen diese Aufgaben koordinierte. Von hier aus war der Schritt zu einem Multitasking-Betriebssystem nicht mehr weit.

Aufrund dieser Erkenntnis entstand der Betriebssystemkern, bestehend aus dynamischer Speicherverwaltung, Taskverwaltung mit preemptivem und kooperativem Multitasking, einer Treiberverwaltung und dem Dateisystem, welches über die Treiber auf die Geräte zugreift. Durch die Treiberverwaltung läßt sich eine mögliche Grafikkarte leicht in das Gesamtsystem einbinden.

Die letzte Hürde war die Implementierung der Benutzerschnittstelle. Die Wahl fiel auf einen Kommandozeilenintertpreter, ähnlich der COMMAND.COM von DOS, der jedoch kaum eigene Fähigkeiten besitzt. Die Aufgaben beschränken sich auf Ein-/Ausgabeumlenkung und Programmstart. Die Betriebssystemfunktionen sich als externe Befehle, ausführbare Programme, realisiert. Um auf diese möglichst schnell zugreifen zu können wurden sie in einer ROM-Disk, welche ebenfalls über einen Treiber dem Betriebssystem zugänglich wurde, abgelegt.

1.7.5. Die Grafikkarte

Da noch Zeit zur Verfügung stand, wurde die Grafikkarte doch noch in Angriff genommen. Aufgrund der etwas beschränkten Rechenleistung des Prozessors XProz war nur Textmodus sinnvoll, bei dem im Bildschirmspeicher pro Zeichen lediglich ein Byte bzw. ein Wort abgelegt ist. Würde man ein pixelorientiertes Grafiksystem haben dann wäre das "Scrollen" des Bildschirminhalts zu träge gewesen, um mit dem System noch vernünftig arbeiten zu können. Auf der anderen Seite ließe sich die Hardware eines pixelorientierten Grafiksystems wesentlich leichter implementieren und wäre auch flexibler in der Grafikausgabe.



Die Wahl fiel schließlich auf eine farbfähige pixelorientierte Grafikkarte mit einer Auflösung von 640x400 Punkten, die jedoch Funktionen zum schnellen Bildschirm-Scrollen beinhaltet. Dieser sogenannte Auto-Copy-Mode entspricht ungefähr einer Teilfunktion heutiger Beschleuniger-Grafikkarten, wie sie für einen PC angeboten werden.

Um die Aufgaben des Betriebssystems zu erleichtern, wurde eine komplette zweite Grafikseite vorgesehen, auf die per Software umgeschaltet werden kann. Auf dieser Seite könnte das System zum Beispiel Fehlermeldungen ausgeben, ohne den Bildschirmaufbau des aktuell laufenden Programms zu beeinträchtigen. Da aber das Betriebssystem mittlerweile zu einem Multitasking-Betriebssystem gewachsen ist, wurde die zweite Bildschirmseite zusammen mit der Tastatur als vollständige virtuelle zweite Konsole implementiert. Der Benutzer kann nun jederzeit zwischen beiden Konsolen mit einem Tastendruck umschalten. Dies entspricht dem Virtuell-Konsolen-Konzept des Betriebssystems LINUX für PCs.

Ebenfalls vorgesehen ist ein Anschluß für eine Maus. Diese könnte einen Mauszeiger über den Bildschirm bewegen, ohne daß das Betriebssystem den Mauszeiger verwalten und darstellen müßte. Aufgrund des begrenzten Platzes des verwendeten XILINX-Chips konnte diese Idee leider nicht verwirklicht werden. Die Anschlüsse für die Maus sind aber schon vorhanden.

1.7.6. Das Ergebnis

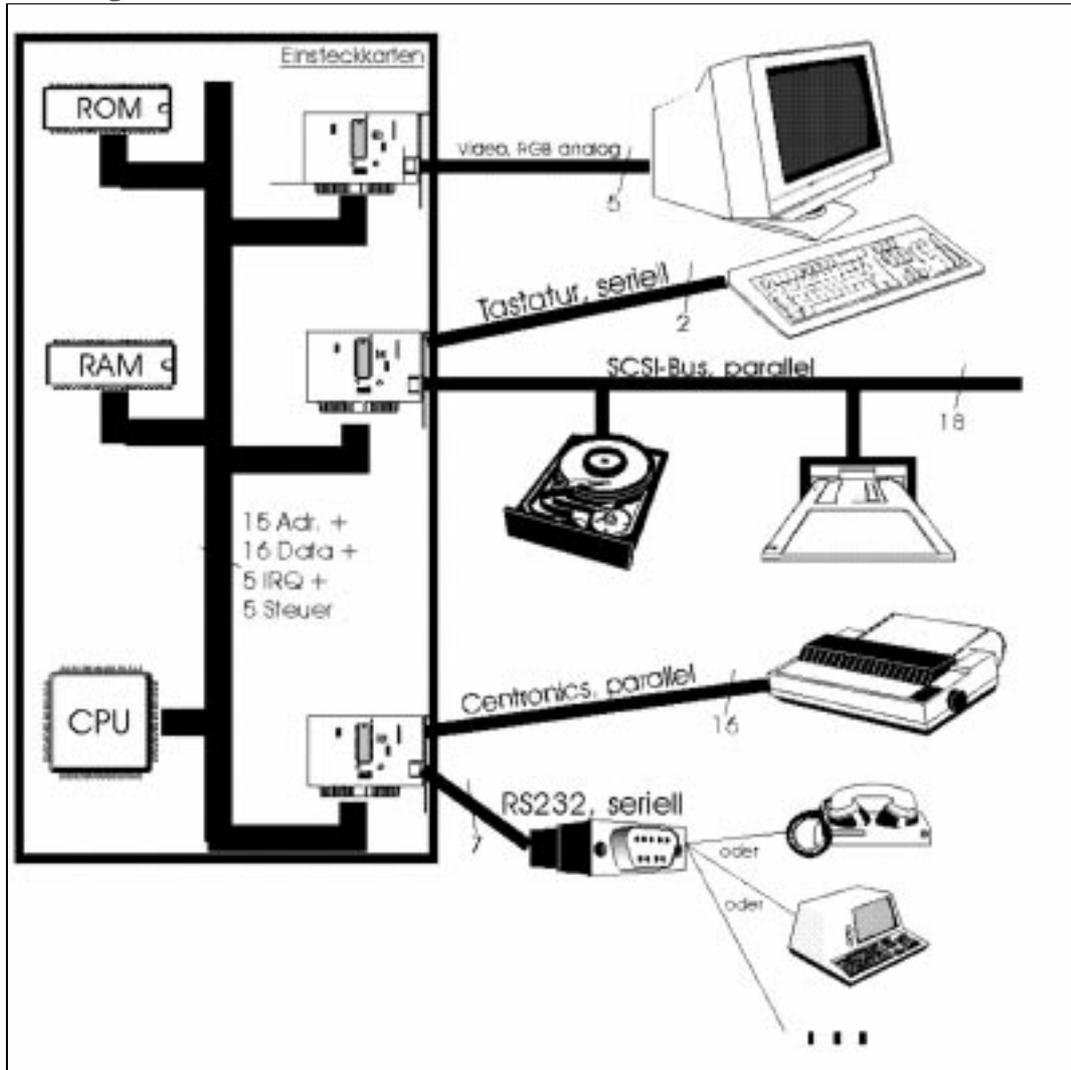


Bild 1: Aufbau des XSystems



Bild 2: XSystem

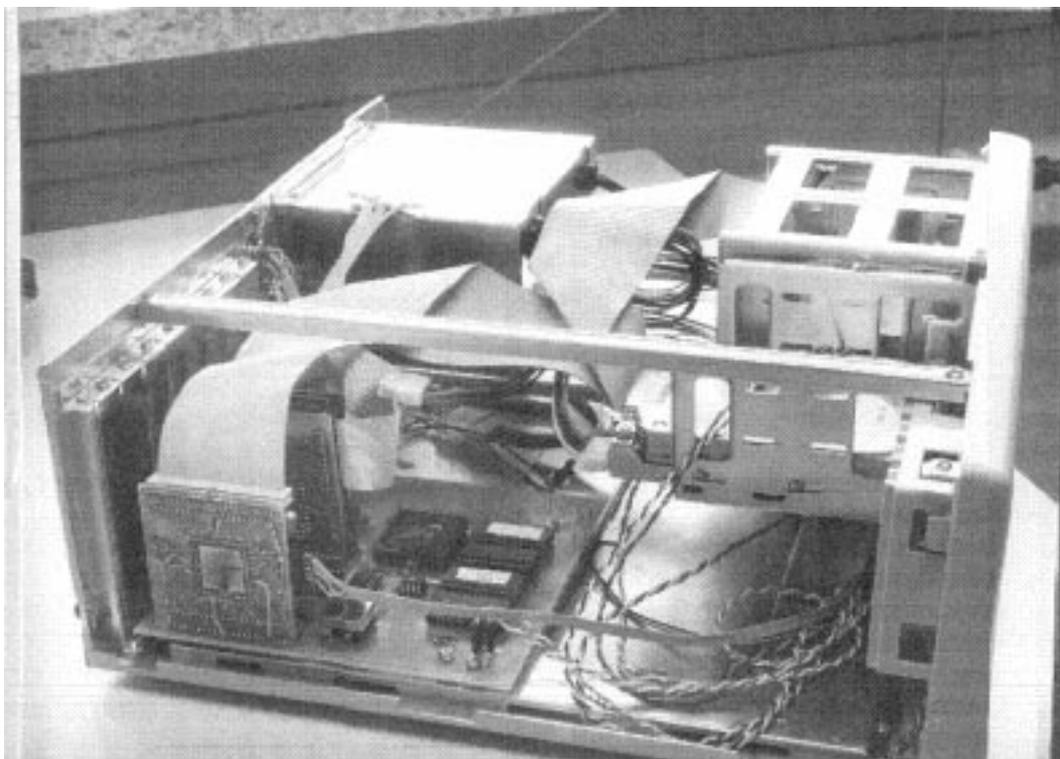


Bild 3: Blick ins Innere des XSystems



2. Prozessor XProz

2.1. Übersicht

Der Minimalprozessor XPROZ ist auf einem XILINX 3090PC84-70 implementiert. Es wurde hier versucht, einen einfachen Prozessor mit geringer Komplexität zu entwickeln. Dabei wurden einige Besonderheiten implementiert. So befinden sich der Programm-Zähler und die Register, bis auf das Statusregister, im RAM-Speicher. Es existiert kein expliziter Sprungbefehl, dieser wird durch eine Addition mit der Speicherzelle, die den Programm-Counter enthält, realisiert. Jeder Befehl kann bedingt und unbedingt ausgeführt werden. Auf diese Art lassen sich die entsprechenden bedingten und unbedingten Sprünge verwirklichen. Es werden 16-Bit Daten- und Adressworte verwendet. Somit können 32kWorte (=64kByte) RAM-Speicher, ROM-Speicher und I/O-Bereich adressiert werden. Der RAM- und ROM-Bereich werden in den Adressen durch das Adress-Bit 15 unterschieden. Ist dieses Bit gesetzt wird der ROM-Bereich adressiert, im anderen Fall der RAM-Bereich. Bei zugriffen auf den I/O-Adressbereich oder das Statusregister können die Befehle nur unbedingt ausgeführt werden. Ein Befehl umfaßt ein (z.B. and tr sf -, -, &- ;Statusregister(VCZN) löschen) bis vier Befehls-Worte. Es ist möglich bei einen Befehl bis zu drei Adressen anzugeben, zwei Operandenadressen und eine Zieladresse. In einem Befehl können zwei Speicherzellen verknüpft werden und in einer dritten abgelegt werden. Es werden mehrere Adressierungsarten für die Operanden und die Zieladresse zur Verfügung gestellt. Der Minimalprozessor XPROZ verfügt über fünf Interruptebenen (Interruptebene 1 bis Interruptebene 5), die gegeneinander priorisiert sind. Der Interrupt 5 hat dabei die höchste Priorität und der Interrupt 1 die niedrigste Priorität. Es können alle Interrupts zusammen gesperrt werden, gezieltes Sperren eines Interrupts ist nicht möglich. Die Interrupts können sowohl softwaremäßig durch Verändern des höherwertigen Bytes des Statusregister, als auch hardwaremäßig durch einen Low-Impuls an der entsprechenden Interruptleitung IRQ1~ bis IRQ5~ ausgelöst werden. Allerdings können sie nur softwaremäßig zurückgesetzt werden. Je nach Interruptebene x wird die Speicherzelle mit der Adresse x als Programm-Counter benutzt. Das heißt, daß die ersten sechs Worte des Arbeitsspeichers (Adresse 0 für User-Mode bis Adresse 5 für Interrupt-Mode 5) als Programm-Counter verwendet werden. Um die Arbeitsgeschwindigkeit zu erhöhen, wurden im Addierwerk vier 4-Bit-Volladdierer (jeweils 2-Bit-Carry-Look-Ahead; XILINX-Bezeichnung: HX83) verwandt.



2.2. Signalbeschreibung

Signal	Beschreibung
A ₁₄₋₀	Adreßleitungen zur Adressierung von jeweils 32k Worten (=64k Bytes) RAM-, ROM- oder I/O-Bereich.
D ₁₅₋₀	16 Datenleitungen
RAMSEL~	falls 0, ist die ausgegebene Adresse RAM-Adresse (Adresse \$0000-\$7fff)
ROMSEL~	falls 0, ist die ausgegebene Adresse ROM-Adresse (Adresse \$8000-\$ffff)
IOSEL~	falls 0, ist die ausgegebene Adresse eine I/O Adresse
R/W~	0: schreiben 1: lesen
O/E~	Ausgangstreiber der adressierten Einheit 0: aktiv, 1: inaktiv
RESET~	0: Sprung an Adresse \$8000 im Interruptmodus 5 (SR=\$0000) mit gesperrten Interrupts, 1: normaler Betrieb
IRQ _i ~	0: Interrupt Request i, i=1...5, d.h. ab sofort wird Adresse i als Programmzeiger benutzt, 1: normaler Betrieb.
TAKT	maximal 28 MHz Prozessortakt (wird intern durch 8 geteilt)

Tabelle 1: Signalbeschreibung des Prozessors XProz

2.3. Programmzähler (PC)

Der PC befindet sich nicht als Register im Prozessor, sondern im normalen RAM-Speicher. Im User-Mode wird die Speicherzelle mit der Adresse 0 als pc verwendet. Im Interruptmodus 1 wird die Speicherzelle mit der Adresse 1 verwendet, entsprechendes gilt für die Interrupts 2 bis 5. Die Interrupts sind gegeneinander priorisiert. Der Interrupt 1 hat die geringste Priorität, der Interrupt 5 hat die höchste Priorität.

2.4. Statusregister

Bit#	Kürzel	Bedeutung
0	C	Carry-Flag
1	Z	Zero-Flag
2	N	Negaiv-Flag
3	V	Overflow-Flag
4	-	
5	-	
6	-	
7	-	
8	IE	Interrupt-Enable
9	I1~	0: Prozessor befindet sich in Interruptebene 1, falls kein Interrupt höherer Priorität aktiv.
10	I2~	dito, für Interruptebene 2
11	I3~	dito, für Interruptebene 3
12	I4~	dito, für Interruptebene 4
13	I5~	0: Prozessor befindet sich in Interruptebene 5
14	-	
15	-	

Tabelle 2: Statusregister des Prozessors XProz



I1~ bis I5~ können durch IRQ1~ bis IRQ5~ hardwaremäßig auf 0 gesetzt werden. Setzen (und damit Rückkehr in den User-Mode) ist nur per Software möglich. Das Umschalten in einen Interrupt-Modus erfolgt jeweils nach kompletter Abarbeitung eines Befehls. Eine Ausnahme davon ist gegeben, wenn dieser Befehl ein bedingter Befehl ist, der aufgrund der Bedingung nicht ausgeführt wird. In diesem Fall wird das Umschalten in den Interrupt-Modus solange verzögert, bis ein unbedingter Befehl, oder ein bedingter Befehl, dessen Bedingung erfüllt ist, abgearbeitet wurde. Dadurch konnte bei bedingten Befehlen, die nicht ausgeführt werden, ein Taktzyklus eingespart werden. Der Baustein IRQ-GEN ermittelt aus den anliegenden Ix~ -Signalen die aktuelle Interruptebene und übermittelt die Adresse des aktuellen Programm-Counters.

2.5. Befehlsformat

Der Prozessor stellt die Grundlage für eine Drei-Adress-Maschine dar. Das heißt, in einem Befehl werden zwei Operanden und ein Zieladresse angegeben. Ein Befehl besteht somit aus vier 16-Bit-Worten. Das erste Wort enthält Informationen über die Adressierungsarten der Operanden und die Zieladresse, Ausführungsbedingung des Befehls und ob das Statusregister Quelloperand oder Zieladresse ist. Es ist auch mögliche kürzere Befehle, je nach nicht benutzen eines Operanden oder der Zieladresse, zu benutzen. Es ist möglich fast jeden Befehl mit einer Ausführungsbedingung, die von den Flags (VNZC) abhängig ist, zu verknüpfen. Nur Befehle die sich auf den I/O-Bereich beziehen müssen unbedingt sein. Es besteht aber auch die Möglichkeit unbedingte Befehle auszuführen. Da die Programm-Counter im RAM liegen existiert kein Sprungbefehl. Ein Sprung wird durch den Additionsbefehl erreicht, bei dem die Zieladresse und (oder) ein Operand der jeweilige Programm-Counter ist. So sind bedingte, unbedingte, relative und absolute Sprünge möglich.

B15	B14	B13	B12	B11	B10	B9	B8	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
xsr	xio	zsr	zio	bed	sf	z1	z0	y1	y0	x1	x0	alu3	alu2	alu1	alu0
CC															
x-Operand															
y-Operand															
z-Adresse															

Tabelle 3: Befehlsformat des Prozessors XProz



alu 1 0	Befehlstyp	alu 3 2	Mnemonic
0 0	arithmetisch	0 0	add
		0 1	sub
		1 0	addc
		1 1	subc
0 1	logisch	0 0	nor
		0 1	and
		1 0	eor
		1 1	or
1 0	schiebe rechts	0 0	ror
		0 1	rorc
		1 0	asr
		1 1	lsr
1 1	schiebe links	0 0	rol
		0 1	rolc
		1 0	asl = lsl
1 1	höher- und niederwertiges Byte vertauschen	1 1	bswp

Tabelle 4: Befehle des Prozessors XProz

B5 B4	Beschreibung	Symbol
0 0	kein x-Operand (intern wird 1 verwendet)	-
0 1	x ist als Direktoperand angegeben	#wert
1 0	Adresse von x ist angegeben	wert
1 1	Adresse von der Adresse von x ist angegeben	(wert)

Tabelle 5: X-Operand bestimmt durch x1, x0

B7 B6	Beschreibung	Symbol
0 0	kein y-Operand (intern wird 0 verwendet)	-
0 1	y ist als Direktoperand angegeben	#wert
1 0	Adresse von y ist angegeben	wert
1 1	Adresse von der Adresse von y ist angegeben	(wert)

Tabelle 6: Y-Operand bestimmt durch y1, y0

B9 B8	Beschreibung	Symbol
0 0	kein Ergebnis	-
0 1	Ergebnis hat gleiche Adresse wie y-Operand	=
1 0	Adresse von z ist angegeben	wert
1 1	Adresse von der Adresse von z ist angegeben	(wert)

Tabelle 7: Z-Adresse bestimmt durch z1, z0

Besonderheit: Bei $y=(00)$ und $z=(01)$ (d.h. kein y-Operand und Ergebnis gleich y-Operand) wird das Ergebnis im aktuellen PC abgespeichert. Dadurch sind 2-Befehlswort-Sprünge möglich, die sich immer auf den aktuelle PC beziehen, z.B:

```
add cs hf #label, -, =
```



Hinweis: Bei der Kombination $y=(01)$ und $z=(01)$ (d.h. y Operand ist als Direktoperand angegeben und Ergebnis ist gleich y Operand) wird der Direktoperand im Befehl mit dem Ergebnis überschrieben. Hiermit läßt sich beispielsweise ein Schleifenzähler realisieren:

```
add tr hf #100,-,lab2+1 ;Zähler vorbesetzen
lab1: ...
lab2: sub tr sf -,#0,=      ;1 subtrahieren
      add ne hf #lab1,-,=   ;falls nicht 0 springen
```

B10	Beschreibung	Symbol
0	Flags werden durch diesen Befehl nicht verändert	hf
1	Flags werden entsprechend dem Ergebnis gesetzt	sf

Tabelle 8: Set Flags, bestimmt durch sf

B11	Beschreibung	Symbol
0	Befehl wird nur ausgeführt, wenn die Bedingung CC (B15-B12) erfüllt ist	gt, ne, ...
1	Befehl wird immer ausgeführt, B15-B12 modifizieren x-Operand und Ergebnisadresse	tr

Tabelle 9: Bedingt/Unbedingt, bestimmt durch bed

Falls B11=1:

B15	Beschreibung	Symbol
0	Der normal adressierte x-Operand wird verwendet	keines
1	Der x-Operand wird durch das Statusregister ersetzt	&

Tabelle 10: Statusregister als X-Operand, bestimmt durch xsr

B14	Beschreibung	Symbol
0	Der normal adressierte x-Operand wird verwendet	keines
1	Die Adresse des x-Operanden wird als I/O-Adresse behandelt (keine Wirkung falls kein x-Operand oder immediate Wert)	@

Tabelle 11: X-Operand aus dem I/O-Adressraum, bestimmt durch xio

B13	Beschreibung	Symbol
0	Das Ergebnis wird normal abgespeichert	keines
1	Ergebnis wird zusätzlich zur normalen Speicherung auch im Statusregister abgespeichert. Die Flags werden dabei nur gespeichert falls auch sf=1. Es muß eine Zieladresse angegeben werden, z.B &100.	&

Tabelle 12: Ergebnis ins Statusregister, bestimmt durch zsr

B12	Beschreibung	Symbol
0	Das Ergebnis wird normal abgespeichert	keines
1	Die Adresse des Ergebnisses wird als I/O-Adresse behandelt (keine Wirkung falls kein Z-Operand)	@

Tabelle 13: Ergebnis in den I/O-Adressraum, bestimmt durch zio



Falls B11=0:

B15	B14	B13	B12	Symbol	Beschreibung	Funktion
0	0	0	0	me	minus or equal	$Z + N$
0	0	0	1	pe	plus and not equal	$(\sim Z)(\sim N)$
0	0	1	0	hi	higher	$(\sim C)(\sim Z)$
0	0	1	1	ls	lower or same	$C + Z$
0	1	0	0	cc	carry clear	$\sim C$
0	1	0	1	cs	carry set	C
0	1	1	0	ne	not equal	$\sim Z$
0	1	1	1	eq	equal	Z
1	0	0	0	vc	overflow clear	$\sim V$
1	0	0	1	vs	overflow set	V
1	0	1	0	pl	plus	$\sim N$
1	0	1	1	mi	minus	N
1	1	0	0	ge	greater or equal	$NV + (\sim N)(\sim V)$
1	1	0	1	lt	less then	$N(\sim V) + (\sim N)V$
1	1	1	0	gt	greater then	$NV(\sim Z) + (\sim N)(\sim V)(\sim Z)$
1	1	1	1	le	less or equal	$Z + N(\sim V) + (\sim N)V$

Tabelle 14: Condition Code, bestimmt durch CC

Bemerkung zum Assembler: Sind sowohl & als auch @ angegeben, so muß & vor @ stehen. Die Symbole für Statusregister (&) und I/O-Adresse (@) dürfen nur beim x-Operanden und dem Ergebnis stehen, nicht beim y-Operanden.



Befehl	Funktion	C-Flag	Z-Flag	N-Flag	V-Flag
ADD X,Y,Z	$Z = X + Y$	Carry	not(Z_i)	Z_{15}	Overflow
ADDC X,Y,Z	$Z = X + Y + C$	Carry	not(Z_i)	Z_{15}	Overflow
SUB X,Y,Z	$Z = Y - X$	Carry	not(Z_i)	Z_{15}	Overflow
SUBC X,Y,Z	$Z = Y - X - C$	Carry	not(Z_i)	Z_{15}	Overflow
NOR X,Y,Z	$Z = X \text{ nor } Y$	0	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert
OR X,Y,Z	$Z = X \text{ or } Y$	0	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert
AND X,Y,Z	$Z = X \text{ and } Y$	0	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert
EOR X,Y,Z	$Z = X \text{ eor } Y$	0	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert
ROR X,Y,Z	$Z_i = X_{i+1}$ für $0 \leq i \leq 14$ $Z_{15} = X_0$	X_0	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert
RORC X,Y,Z	$Z_i = X_{i+1}$ für $0 \leq i \leq 14$ $Z_{15} = C$	X_0	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert
LSR X,Y,Z	$Z_i = X_{i+1}$ für $0 \leq i \leq 14$ $Z_{15} = 0$	X_0	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert
ASR X,Y,Z	$Z_i = X_{i+1}$ für $0 \leq i \leq 14$ $Z_{15} = X_{15}$	X_0	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert
ROL X,Y,Z	$Z_i = X_{i-1}$ für $1 \leq i \leq 15$ $Z_0 = X_0$	X_{15}	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert
ROLC X,Y,Z	$Z_i = X_{i-1}$ für $1 \leq i \leq 15$ $Z_0 = C$	X_{15}	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert
LSL X,Y,Z	$Z_i = X_{i-1}$ für $1 \leq i \leq 15$ $Z_0 = 0$	X_{15}	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert
BSWP X,Y,Z	$Z_i = X_{i+8}$ für $0 \leq i \leq 7$ $Z_i = Y_{i-8}$ für $8 \leq i \leq 15$	X_{15}	not(Z_i)	Z_{15}	undefiniert

Tabelle 15: Beschreibung der Prozessorbefehle

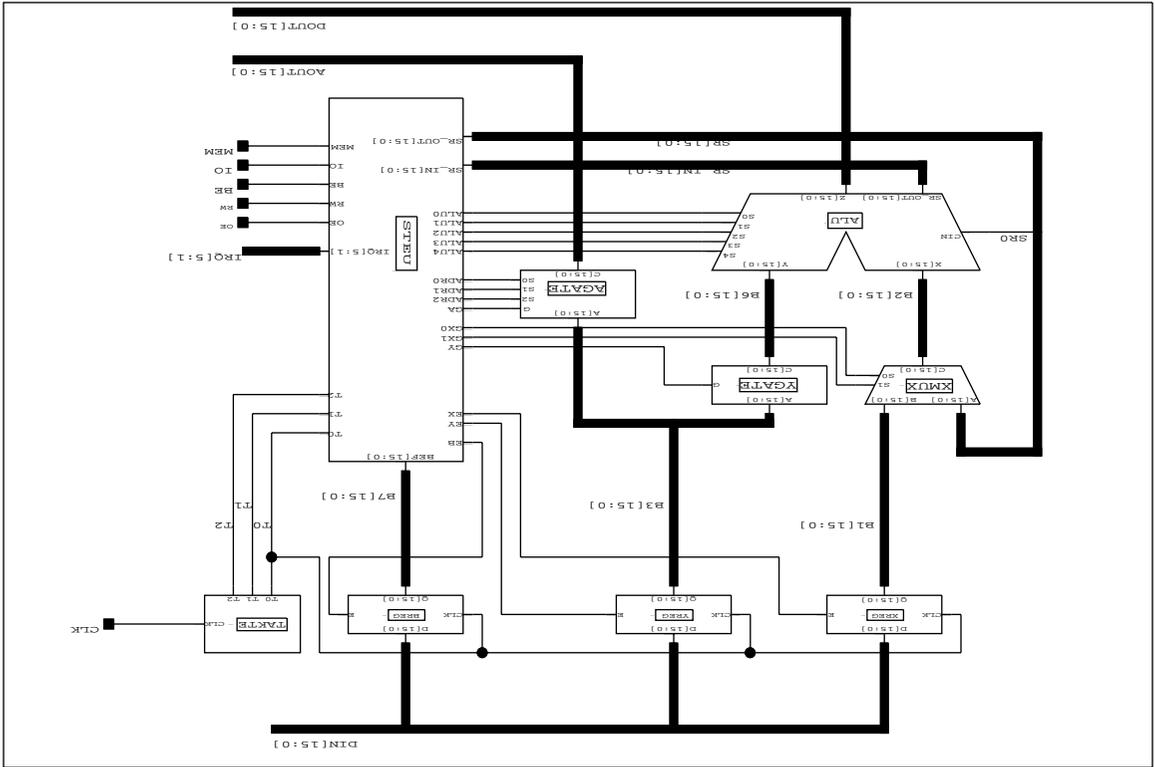
Beispielprogramm:

	add	tr hf #100,xw,yw	;addiere 100 zu xw und speichere
			;Ergebnis in yw, Flags unverändert
	add	cs sf -,yw,=	;addiere 1 zu yw, falls Carry gesetzt
			;und setze Flags entsprechend dem
			;Ergebnis
	add	mi hf #11,-,=	;springe nach 11, falls N-Flag gesetzt
	or	tr hf @\$20,#\$e,(30)	;Oder-Verknüpfung ohne Änderung der
			;Flags, 1. Operand ist Wert unter der
			;I/O-Adresse \$20. 2. Operand ist \$e
			;(14 dezimal). Ergebnis in die
			;Speicherstelle, deren Adresse in der
			;Speicherstelle 30 steht.
11:	or	tr hf &#x\$ffff,-,xw	;kopiere Statusregister in xw,
			;dabei sind die Bits 5-7 und 14-15
			;gesetzt.
12:	add	tr hf #12,-,=	;Endlosschleife
xw:	dcw	100	;Variable xw mit 100 belegen
yw:	dcw	10	;Variable yw mit 10 belegen



2.6. Funktionseinheiten des XPROZ

Der XPROZ besteht aus mehreren Funktionseinheiten. Dabei spielen die ALU (Arithmetic-Logic-Unit) und das STEU (Steuerwerk) die wichtigste Rolle. XREG, YREG und BREG sind jeweils 16-Bit Register. XMUX, YGATE und AGATE sind Multiplexer. Die Einheit Takte erzeugt die drei verschiedenen Takte, die im System benutzt werden.





XREG und BREG

Beschreibung: 16-Bit Register
Eingänge: D[15:0], CLK, E
Ausgänge: Q[15:0]
Funktion: falls E=1 werden bei der steigenden Taktflanke die anliegenden Signale D[15:0] in das Register übernommen
Reset: Nach dem Reset enthalten die Register den Wert 0

YREG

Beschreibung: 16-Bit Register
Eingänge: D[15:0], CLK, E
Ausgänge: Q[15:0]
Funktion: falls E=1 werden bei der steigenden Taktflanke die anliegenden Signale D[15:0] in das Register übernommen
Reset: Nach dem Reset enthält das Register den Wert \$8000

TAKTE

Beschreibung: Erzeugt aus einen externen CLK die intern benötigten Takte T0, T1, T2
Eingänge: CLK
Ausgänge: T0, T1 T2
Funktion: Erzeugt folgende Taktsignale:

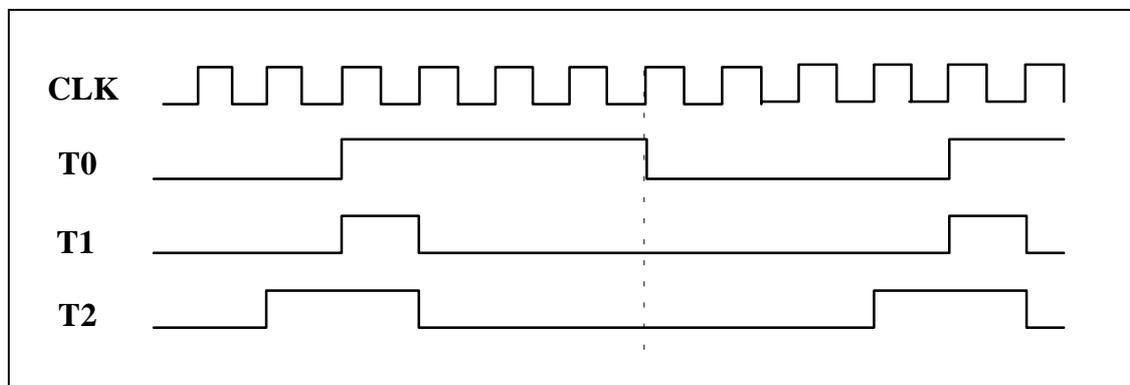


Bild 4: Ausgangssignale Modul TAKT vom XProz

Reset: Während Reset sind T0, T1 und T2 0. Nach dem Reset starten die Signale an der markierten Stelle.

XMUX

Beschreibung: Multiplexer, der wahlweise das XREG, das Statusregister oder den Wert \$0001 durchschaltet.
Eingänge: A[15:0], B[15:0], S1, S0
Ausgänge: C[15:0]



Funktion:

S1 S0	C[15:14]	C[13:8]	C[7:4]	C[3:0]
0 0	0	A[13:8]	0	A[3:0]
0 1	B[15:14]	A[13:8]	B[7:4]	A[3:0]
1 0	0	0	0	1
1 1	B[15:14]	B[13:8]	B[7:4]	B[3:0]

Tabelle 16: Funktionstabelle Modul XMUX des XProz

YGATE

Beschreibung: Multiplexer, der wahlweise den Ausgang des YREG oder den Wert \$0000 durchschaltet.

Eingänge: A[15:0], G

Ausgänge: C[15:0]

Funktion:

G	C[15:0]
0	\$0000
1	A[15:0]

Tabelle 17: Funktionstabelle Modul YGATE des XProz

AGATE

Beschreibung: Multiplexer, der wahlweise den Ausgang des YREG oder die Werte \$0000, \$0001, \$0002, \$0003, \$0004 oder \$0005 (entsprechend des Program-Counter) durchschaltet.

Eingänge: A[15:0], G, S2, S1, S0

Ausgänge: C[15:0]

Funktion:

G	S2 S1 S0	C[15:0]
1	x x x	A[15:0]
0	0 0 0	\$0000
0	0 0 1	\$0001
0	0 1 0	\$0002
0	0 1 1	\$0003
0	1 0 0	\$0004
0	1 0 1	\$0005
0	1 1 0	\$0006
0	1 1 1	\$0007

Tabelle 18: Funktionstabelle Modul AGATE des XProz

ALU

Beschreibung: führt die arithmetischen und logischen Operationen aus

Eingänge: X[15:0], Y[15:0], CIN, S[4:0]

Ausgänge: Z[15:0], SR_OUT[15:0]

Funktion:



S1 S0 S3 S2	Z[15:0]	C-Flag	V-Flag
0 0 0 0	X+Y	C(X+Y)	V(X+Y)
0 0 0 1	Y-X	C(Y-X)	V(Y-X)
0 0 1 0	X+Y+CIN	C(X+Y+CIN)	V(X+Y+CIN)
0 0 1 1	Y-X-CIN	C(X-Y-CIN)	V(X-Y-CIN)
0 1 0 0	X nor Y	0	V(X+Y)
0 1 0 1	X and Y	0	V(X-Y)
0 1 1 0	X eor Y	0	V(X+Y+CIN)
0 1 1 1	X or Y	0	V(Y-X-CIN)
1 0 0 0	ror X	X[0]	V(X+Y)
1 0 0 1	rorc X	X[0]	V(Y-X)
1 0 1 0	asr X	X[0]	V(X+Y+CIN)
1 0 1 1	lsr X	X[0]	V(X-Y-CIN)
1 1 0 0	rol X	X[15]	V(X+Y)
1 1 0 1	rolc X	X[15]	V(X-Y)
1 1 1 0	asl X	X[15]	V(X+Y+CIN)
1 1 1 1	bswp X,Y	X[15]	V(Y-X-CIN)

Tabelle 19: Funktionstabelle Modul ALU des XProz

falls S4=1: R-OUT[15:0] = Z[15:0]
 falls S4=0: SR_OUT[0] = C-Flag
 SR_OUT[1] = nor(Zi) für i = 0..15
 SR_OUT[2] = Z[15]
 SR_OUT[3] = V-Flag
 SR_OUT[15:4] = Z[15:4]

ADD/SUB, Teil der ALU

Beschreibung: Führt die Additions- und Subtraktionsbefehle aus
 Eingänge: A[15:0], B[15:0], SUB, WC, CIN
 Ausgänge: C[15:0], C, V
 Funktion:

WC SUB	C[15:0]	C-Flag	V-Flag
0 0	X+Y	C(X+Y)	V(X+Y)
0 1	Y-X	C(Y-X)	V(Y-X)
1 0	X+Y+CIN	C(X+Y+CIN)	V(X+Y+CIN)
1 1	Y-X-CIN	C(Y-X-CIN)	V(Y-X-CIN)

Tabelle 20: Funktionstabelle Modul ADD/SUB des XProz

Zur Durchführung der Befehle werden vier 4 - Bit - Volladdierer (je 2-Bit Carry-Look-Ahead), die jeweils vier Bit verküpfen, benutzt.

LOG, Teil der ALU

Beschreibung: führt die logischen Befehle NOR, EOR, AND und OR aus
 Eingänge: A[15:0], B[15:0], S1, S2
 Ausgänge: C[15:0]
 Funktion:



S1 S0	C[15:0]
0 0	A nor B
0 1	A and B
1 0	A eor B
1 1	A or B

Tabelle 21: Funktionstabelle Modul LOG des XProz

ZERO, Teil der ALU

Beschreibung: Berechnet das Z-Flag
Eingänge: A[15:0]
Ausgänge: Z
Funktion:

A[15:0]	Z
\$0000	1
sonst	0

Tabelle 22: Funktionstabelle Modul ZERO des XProz

STEU

Beschreibung: Steuerwerk, steuert die Befehlsbearbeitung
Eingänge: BEF[15:0], T0, T1, T2, IRQ[5:1], SR_IN[15:0]
Ausgänge: EB, EY, EX, GY, GX1, GX0, GA, ADR2, ADR1, ADR0, ALU4, ALU3, ALU2, ALU1, ALU0, SR_OUT[15:0], OE, RW, BE, IO, MEM
Bemerkung: Ein Befehl kann bis zu 17 Phasen durchlaufen bis dieser abgearbeitet ist. Das Steuerwerk enthält 17 Flip-Flops, die widerspiegeln in welcher Phase sich das Steuerwerk befindet.



Funktion:

Phase	Funktion	Beschreibung
0	PC -> y	PC laden
1	(y) -> Befehlsregister	Befehl lesen
2	y+1 -> PC,y	PC+1
3	y+1 -> PC	PC+1
4	(y) -> x,y	Adresse der Adresse von x-Operand lesen
5	(y) -> x,y	Adresse von x-Operand lesen
6	(y) -> x,y	x-Operand lesen
7	PC -> y	PC laden
8	y+1 -> PC	PC+1
9	(y) -> y	((Adresse von) Adresse von) y-Operand lesen
10	(y) -> y	Adresse von y-Operand lesen
11	(y) -> y	y-Operand lesen
12	ALU -> x	ALU-Operation ausführen, Ergebnis -> x
13	PC -> y	PC laden
14	y+1 -> PC -> y falls ~CC	PC+1 PC+1
15	(y) -> y	Adresse von Ergebnis laden
16	(y) -> y	Adresse von Ergebnis bei indirekter Adresse lesen
17	x -> (y)	Ergebnis speichern

Tabelle 23: Phasenbeschreibung Modul STEU des XProz

Mit:

x: X-Register

y: Y-Register

CC: 1 falls Condition-Code erfüllt, 0 sonst

ALU: ALU-Ausgang

PC: Programm-Zähler = Speicheradresse 0 für User-Mode
x für Interruptebene x



Phase	EB	EY	EX	GY	GX1	GX0	GA	ADR2	ADR1	ADR0	ALU4	ALU3	ALU2	ALU1	ALU0	RW	MEM	IO
0	-	1	-	-	-	-	0	f1	f5	f6	-	-	-	-	-	1	0	1
1	1	0	-	-	-	-	1	-	-	-	-	-	-	-	-	1	0	1
2	0	1	-	1	1	0	0	f1	f5	f6	-	0	0	0	0	0	0	1
3	0	0	-	1	1	0	0	f1	f5	f6	-	0	0	0	0	0	0	1
4	0	1	1	-	-	-	1	-	-	-	-	-	-	-	-	1	0	1
5	0	1	1	-	-	-	1	-	-	-	-	-	-	-	-	1	0	1
6	0	-	1	-	-	-	1	-	-	-	-	-	-	-	-	1	f8	~f8
7	0	1	0	-	-	-	0	f1	f5	f6	-	-	-	-	-	1	0	1
8	0	0	0	1	1	0	0	f1	f5	f6	-	0	0	0	0	0	0	1
9	0	1	0	-	-	-	1	-	-	-	-	-	-	-	-	1	0	1
10	0	1	0	-	-	-	1	-	-	-	-	-	-	-	-	1	0	1
11	0	1	0	-	-	-	1	-	-	-	-	-	-	-	-	1	0	1
12	0	-	1	f2	f3	f4	0	f1	f5	f6	f7	B3	B2	B1	B0	0	f10	1
13	0	1	0	-	-	-	0	f1	f5	f6	-	-	-	-	-	1	0	1
14	0	~CC	0	1	1	0	0	f1	f5	f6	-	0	0	0	0	0	0	1
15	0	1	0	-	-	-	1	-	-	-	-	-	-	-	-	1	0	1
16	-	1	0	-	-	-	1	-	-	-	-	-	-	-	-	1	0	1
17	-	-	-	0	1	1	1	-	-	-	-	0	0	0	0	0	f9	~f9

Tabelle 24: Funktionstabelle Modul STEU des XProz

Mit:

$$f1 = \sim(I5 * I4)$$

$$f2 = B6 + B7f3 = \sim(B11 * B15)$$

$$f4 = B4 + B5$$

$$f5 = \sim(I2 * I3) * I4 * I5$$

$$f6 = \sim((I1 + \sim(I2) + \sim(I4)) * (\sim(I4) + I3) * I5)$$

$$f7 = B13 * B11$$

$$f8 = B11 * B14 * B5$$

$$f9 = B11 * B12$$

$$f10 = \sim(CC) + \sim(B8) + B9 + B6 + B7$$

f1, f5 und f5 werden nur in Phase 0 ermittelt und behalten danach ihren Wert bei!

Ausgangsfunktion:

Pi = Phase i (Zustand i)

Bi = Befehlsbit i

CC = 1 falls Condition-Code erfüllt, 0 sonst

Ii = SR_{i+9} (0, falls Interruptebene i)

EB = P1

EY = $\sim(P1 + P3 + P8 + (P14 * CC))$

EX = P4 + P5 + P6 + P12

GY = $\sim(P12 * (\sim B6) * (\sim B7) + P17)$

GX1 = $\sim(P12 * B11 * B15)$

GX0 = P12 * (B4 + B5) + P17

GA = $\sim(P0 + P2 + P3 + P7 + P8 + P12 + P13 + P14)$

ADR2 = $\sim(I5 * I4)$

ADR1 = $\sim(I2 * I3) * I4 * I5$

ADR0 = $\sim((I3 + \sim(I2)) + \sim(I4)) * (\sim(I4) + I3) * I5$

ALU4 = P12 * B13 * B11

ALU3 = P12 * B3



$$\begin{aligned} \text{ALU2} &= P12 * B2 \\ \text{ALU1} &= P12 * B1 \\ \text{ALU0} &= P12 * B0 \\ \text{RW} &= \sim(P2 + P3 + P8 + P12 + P14 + P17) \\ \text{IO} &= \sim(P6 * B11 * B14 * B5 + P17 * B11 * B12) \\ \text{MEM} &= (P6 * B11 * B14 * B5) + (P12 * (\sim(CC) + \sim(B8) + B9 + B6 + B7)) + (P17 * B11 * B12) \end{aligned}$$

Ansteuertabelle der Flip-Flops:

$$\begin{aligned} \text{D0} &= P12 * (\sim C9) * (\sim C8) + P17 \\ \text{D1} &= P0 + P14 * (\sim CC) \\ \text{D2} &= P1 \\ \text{D3} &= P2 & \text{R3} &= P8 + P9 + P12 \\ \text{D4} &= P3 & \text{R4} &= P5 + P6 \\ \text{D5} &= P4 + P3 * (\sim B4) \\ \text{D6} &= P5 + P3 * (\sim B5) \\ \text{D7} &= P6 & \text{R7} &= P12 \\ \text{D8} &= P7 + P2 * (\sim(B4 + B5)) & \text{R8} &= P9 + P12 \\ \text{D9} &= P8 + D8 * B8 * (\sim B9) & \text{R9} &= P12 \\ \text{D10} &= P9 & \text{R10} &= P11 + P12 \\ \text{D11} &= P10 + P9 * (\sim B6) & \text{R11} &= P12 \\ \text{D12} &= (P2 * (\sim(B4 + B5)) + P6) * (\sim(B6 + B7)) + P9 * (\sim B7) + P11 \\ \text{D13} &= P12 & \text{R13} &= P0 \\ \text{D14} &= P13 \\ \text{D15} &= P14 & \text{R15} &= P1 + P17 \\ \text{D16} &= P15 & \text{R16} &= P17 \\ \text{D17} &= P14 * (\sim C9) + P15 * (\sim C8) + P16 & \text{R17} &= P1 \end{aligned}$$

Zustandsübergangs-Tabelle:

$$\begin{aligned} \text{C9, C8} &= B7, B6 \text{ falls } B9 = 0 \text{ und } B8 = 1 \text{ (Z-Operand = Y-Operand)} \\ &= B9, B8 \text{ sonst} \\ \text{P0} &\rightarrow \text{P1} \\ \text{P1} &\rightarrow \text{P2} \\ \text{P2} &\rightarrow \text{P3, falls } B4 + B5 \\ &\rightarrow \text{P8, falls } (\sim(B4 + B5)) * (B6 + B7) * ((\sim B8) + B9) \\ &\rightarrow \text{P9, falls } (\sim(B4 + B5)) * (B6 + B7) * B8 * (\sim B9) \\ &\rightarrow \text{P12, falls } (\sim(B4 + B5)) * (\sim(B6 + B7)) \\ \text{P3} &\rightarrow \text{P4, falls } B4 * B5 \\ &\rightarrow \text{P5, falls } (\sim B4) * B5 \\ &\rightarrow \text{P6, falls } B4 * (\sim B5) \\ \text{P4} &\rightarrow \text{P5} \\ \text{P5} &\rightarrow \text{P6} \\ \text{P6} &\rightarrow \text{P7, falls } B6 + B7 \\ &\rightarrow \text{P8, falls } \sim(B6 + B7) \\ \text{P7} &\rightarrow \text{P8, falls } (\sim B8) + B9 \\ &\rightarrow \text{P9, falls } B8 + (\sim B9) \\ \text{P8} &\rightarrow \text{P9} \\ \text{P9} &\rightarrow \text{P10, falls } B6 * B7 \\ &\rightarrow \text{P11, falls } (\sim B6) * B7 \\ &\rightarrow \text{P12, falls } (\sim B7) \\ \text{P10} &\rightarrow \text{P11} \\ \text{P11} &\rightarrow \text{P12} \end{aligned}$$



- P12 -> P13, falls $C9 + C8$
-> P0, falls $(\sim C9) * (\sim C8)$
P13 -> P14
P14 -> P15, falls $CC * C9$
-> P17, falls $CC * (\sim C9)$
-> P1, falls $(\sim CC)$
P15 -> P16, falls $C8$
-> P17, falls $(\sim C8)$
P16 -> P17
P17 -> P0

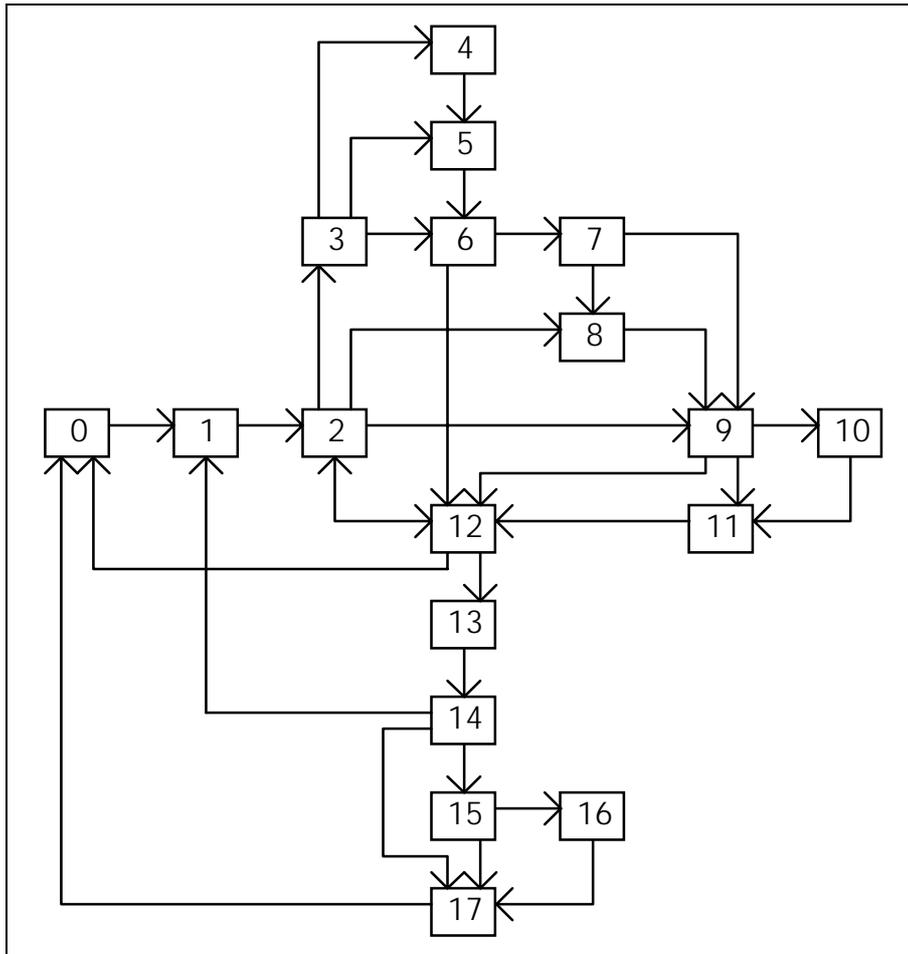


Bild 5: Zustands-Übergangsdiagramm des Steuerwerks

IRQ-GEN. Teil der Steuerwerkes

Beschreibung: Generiert die aktuelle Programm-Counter-Adresse

Eingänge: SR_OUT[13:9]

Ausgänge: A2, A1, A0



Funktion:

I5	I4	I3	I2	I1	A2	A1	A0
1	1	1	1	1	1	0	1
1	1	1	1	0	1	0	0
1	1	1	0	x	1	1	1
1	1	0	x	x	1	1	0
1	0	x	x	x	0	0	1
0	x	x	x	x	0	0	0

Tabelle 25: Funktionstabelle Modul IRQ-GEN des XProz

Mit:

I1:SR_OUT[9]

I2:SR_OUT[10]

I3:SR_OUT[11]

I4:SR_OUT[12]

I5:SR_OUT[13]

x:: Zustand ohne Bedeutung

Bemerkung: Die Ausgänge A2 und A0 passieren jeweils noch einen Inverter bevor sie zu den Signalen ADR2 und ADR0 werden. A1 entspricht direkt ADR1.

BED. Teil der Steuerwerkes

Beschreibung: Überprüft Condition-Code

Eingänge: BED3, BED2, BED1, BED0, V, N, Z, C

Ausgänge: CC

Funktion: Es wird entsprechend der Tabelle Condition-Code durch AND-Verküpfungen überprüft, ob die geforderten Flags gesetzt sind. Stimmt die Flag-Folge mit der Befehlsbedingung überein hat CC den Wert 1.



3. Hauptplatine XBoard

3.1. Übersicht

Die Hauptplatine hat eine Größe von ca. 160 x 180 mm. Durch passende Bohrlöcher läßt sie sich in ein Standard-PC-Gehäuse einbauen. Die Stromversorgung erfolgt über eine Schraubklemme. Hier muß eine stabilisierte 5 Volt Spannungsquelle angeschlossen werden, zum Beispiel das eingebaute Netzteil des PC-Gehäuses. Die Hauptplatine versorgt alle weiteren Komponenten mit Strom.

Bemerkung: Der ebenfalls vorgesehene 12-Pin Versorgungsanschluß, wie er auf handelsüblichen Hauptplatinen für INTEL-Prozessoren verwendet wird, konnte leider nicht benutzt werden, da ein entsprechender Anschlußstecker nicht besorgt werden konnte.

Auf der Platine befinden sich Sockel für den Prozessor, Quarzoszillatoren, Speicher- und Treiberbausteine sowie 5 Steckplätze für Erweiterungskarten. Ein Anschluß einschließlich Vorwiderstand für eine Leuchtdiode ist ebenso vorhanden wie die Anschluß für einen Reset-Taster.

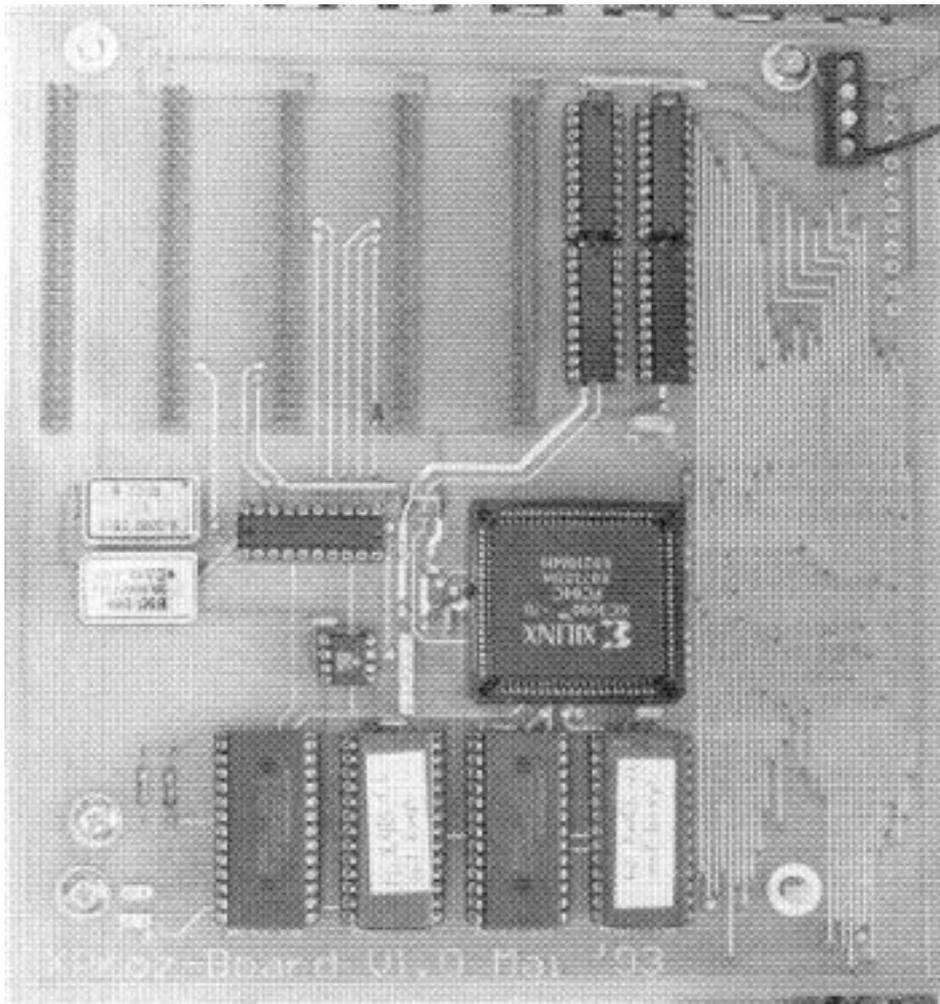


Bild 6: Hauptplatine

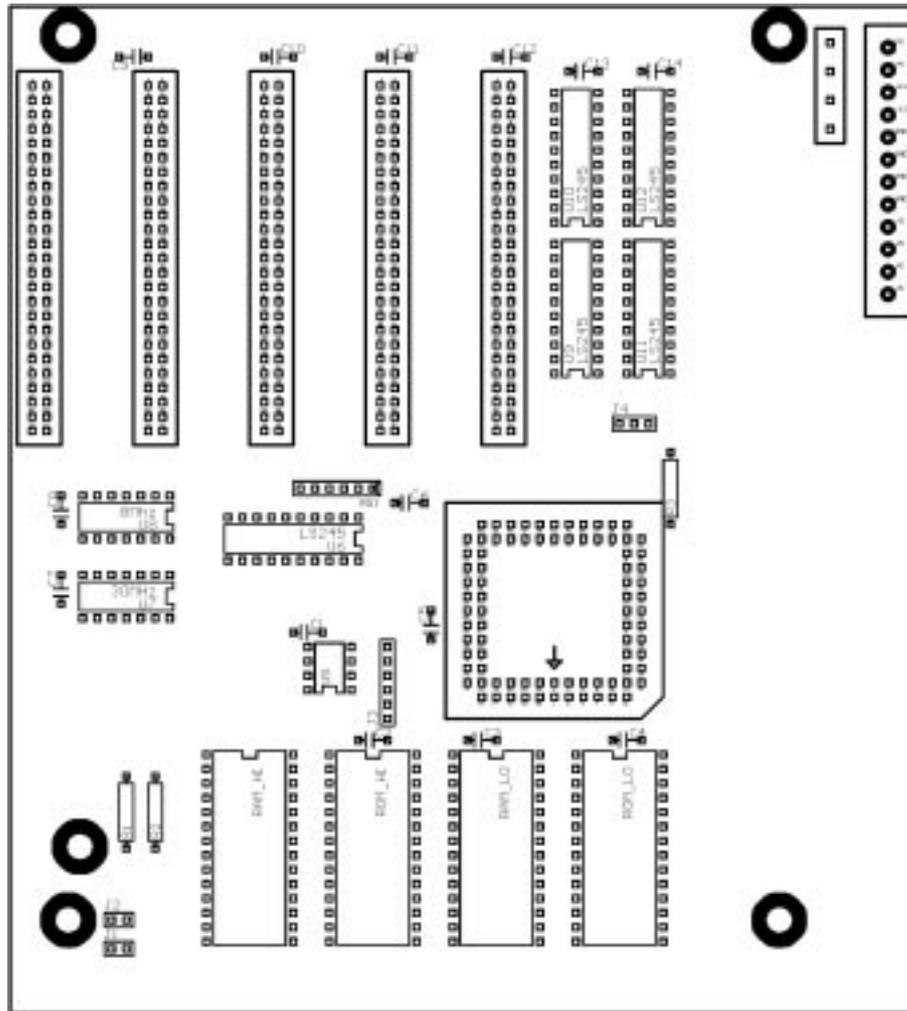


Bild 7: Bestückungsplan Hauptplatine

Nummer	Name	Typ
U1 / U3	RAM high / low	62256-70
U2 / U4	ROM high / low	27256-70
U5	Konfigurations-PROM	XC1765
U6, U9-U12	Treiberbausteine	74LS245
U7 / U8	Prozessorquarz / Slotquarz	28 MHz / 8 MHz
J1	Reset	
J2	Power LED	
J3	Download	
J4	Master/Slave	
J5	Power	
C1-C14	Entstörkondensatoren	100nF

Tabelle 26: Bestückungsliste der Hauptplatine

3.2. Prozessorsockel

Der Prozessorsockel nimmt ein XILINX-LCA-Chip vom Typ XC3090 in einem 84-poligen PLCC-Gehäuse auf. Für die Selbstkonfiguration des Chips im Master-Seriell-Mode beim Power-On befindet sich neben dem Prozessorsockel ein serielles PROM vom Typ XC1765.



Optional kann man den XILINX-Chip auch im Seriell-Slave-Mode betreiben, bei dem die Konfigurationsdaten über ein Downloadkabel von einem PC in den Chip eingeschrieben werden. Hierzu muß jedoch das serielle Prom (8-Pin-DIL-Gehäuse) aus seinem Sockel entfernt werden und der Jumper J1 auf Slave (S) gestellt werden. Nachfolgende Tabelle ist eine Übersicht über alle Prozessorsignale und der zugehörigen Pinnummern:

Signal	In/Out	Pinnummer
<i>Stromversorgung:</i>		
GND (Masse)	I	1, 21, 43, 65
Vcc (+5V)	I	2, 12, 22, 42, 64
<i>Busse und Steuerung:</i>		
A14, A13, ... , A0	O	3,82,77,78,70,60,61,52,53,45,40,35,5,27,26
D15, D14, ... , D0	IO	8,17,79,71,69,68,58,59,49,50,46,41,20,23,24,25
~IRQ5, ~IRQ4, ... , ~IRQ1	I	62, 63, 47, 48, 44
R/~W	O	4
~OE	O	6
~RAMSEL	O	81
~ROMSEL	O	83
~IOSEL	O	84
Clock (28 MHz)	I	57
~Reset	I	54
<i>Konfiguration:</i>		
Din	I	72
Cclk	IO	74
D/~P	IO	55
M0, M1, M2	I	31, 32, 33

Tabelle 27: Prozessorsignale der Hauptplatine

3.3. Slots

Alle fünf Slots für die Erweiterungseinsteckkarten sind identisch. Sie bestehen aus dem Daten-, Adress- und Steuerbus sowie 5 Interruptleitungen und einer Leitung mit einem 8 MHz-Takt.

Bemerkung: Die Steuersignale ~RAMSEL und ~ROMSEL stehen an den Slots nicht zur Verfügung, da der gesamte Speicheradressbereich durch Speicherchips auf der Hauptplatine abgedeckt ist. Einsteckkarten können daher Register und ähnliches nur im IO-Adressbereich des Prozessors einblenden. Folgende Tabelle listet die Signale eines Slots auf:



Signal	Pinnummer
<i>Stromversorgung:</i>	
GND (Masse)	49,50
Vcc (+5V)	1, 2
<i>Busse und Steuerung:</i>	
D0, D1, ... , D15	3,4, ... , 18
~IRQ1, ~IRQ2, ... , ~IRQ5	19, 20, ... , 23
A0, A1, ... , A14	24, 25, ... , 38
~OE	39
R/~W	40
Clock (8 MHz)	41
~IOSEL	42
~RESET	43

Tabelle 28: Slotsignale der Hauptplatine

Eine Einsteckkarte muß den ganzen Adressbus (A0 bis A14) und ~IOSEL auskodieren, um Konflikte mit anderen Karten zu vermeiden. Benötigt eine Karte eine Interruptleitung, dann sollte sie mit einem TTL-kompatiblen Open-Kollektor-Ausgang auf GND gezogen werden. Somit können mehrere Karten denselben Interrupt benutzen. Die korrekte Einleseflanke für Schreibzugriffe ist der L-H-Übergang des Signals R/~W. Mit der fallenden Flanke sind Daten und Adresse noch nicht gültig!

3.4. Quarzoszillatoren

Ein Quarzoszillator versorgt direkt den Prozessor. Er arbeitet mit 28 MHz. Der andere Oszillator versorgt die 5 Slots mit einem 8 Mhz-Takt, so daß nicht jede Einsteckkarte einen eigenen Taktgenerator benötigt.

3.5. Speicherchips

Insgesamt 4 Speicherchips werden benötigt, um den ganzen Speicheradressraum des Prozessors abzudecken. Zwei davon sind RAMs, die beiden anderen sind (EP)ROMs. Es werden je zwei benötigt, da der Prozessor eine Datenbusbreite von 16 Bit hat, jeder Speicherchip aber nur 8 Bit breit ist. Die Adressen \$0000 bis \$7FFF werden durch die beiden RAMs (je ein 62256, 32k*8) belegt, von \$8000 bis \$FFFF liegen die EPROMs (je ein 27256, 32k*8).

3.6. Treiberbausteine

Auf der Hauptplatine befinden sich fünf 8 Bit breite, bidirektionale Treiberbausteine vom Typ 74LS245. Sie dienen zur Entkopplung der Slots vom Prozessor/Speicher.

Bemerkung: Lediglich zwei der fünf Treiberbausteine sind im bidirektionalen Betrieb, nämlich die für die 16 Datenleitungen. Die anderen drei sind durch feste Steuersignale nur unidirektional.



4. Grafikkarte

4.1. Technische Daten

- 640 x 400 Pixel Auflösung, 1 Bit Farbtiefe (monochrom).
- Jeder Pixel einzeln ansprechbar, echter Grafikmodus.
- 2 gleichwertige Bildschirmseiten, umschaltbar.
- Frei wählbare Vorder- und Hintergrundfarbe (Schwarz, Rot, Grün, Blau, Gelb, Lila, Türkis, Weiß)
- Hardwarescrolling (Autocopy).
- Bildwiederholfrequenz: ~73 Hz.
- Zeilenfrequenz: 30940.594 Hz, Standard-VGA.
- Pixelfrequenz: 25 MHz.
- Belegt nur 8 IO-Adressen.

4.2. Hardwarekomponenten

Das Herz der Grafikkarte bildet ein XILINX 3064-125 LCA und zwei 8-Bit breite, 15ns schnelle und 32kBytes große Speicherbausteine, einer für jede Bildschirmseite. Selbstverständlich befindet sich auf der Karte auch das obligatorische serielle PROM für die Selbstkonfiguration des XILINX-Chips sowie eine Anschlußmöglichkeit für ein Downloadkabel. Ein 25 MHz-Quarzoszillator dient zur Erzeugung des Pixeltakts.

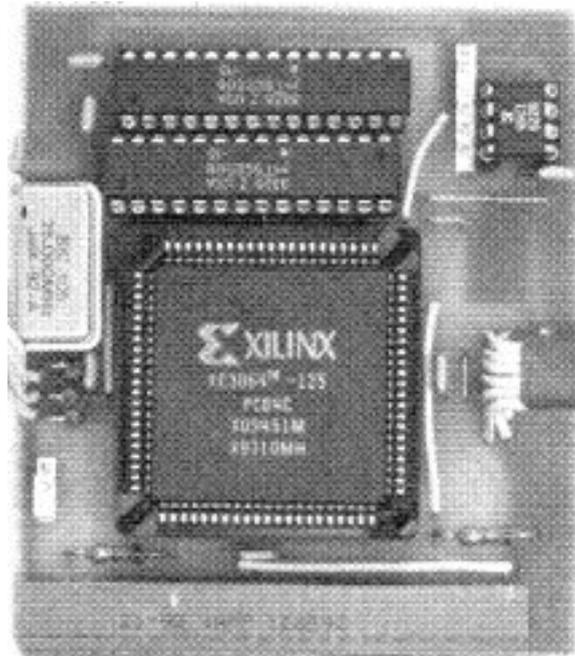


Bild 8: Grafikkarte XGraph

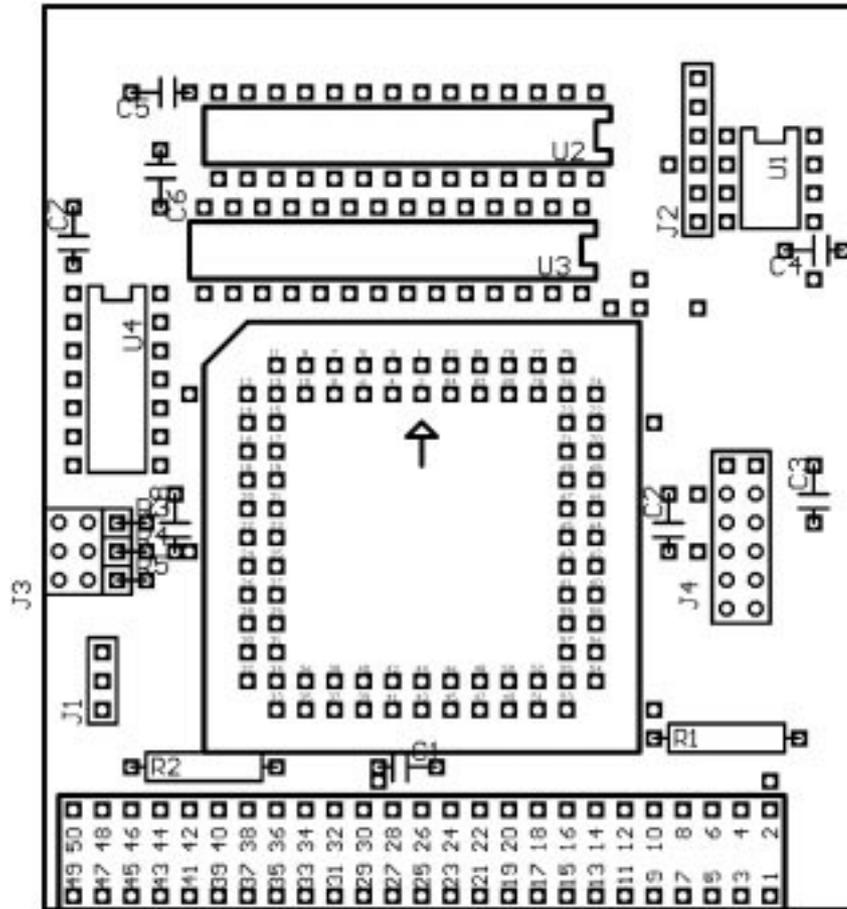


Bild 9: Bestückungsplan der Grafikkarte XGraph

Nummer	Name	Typ
U1	Konfigurationsprom	XC1765
U2, U3	Bildspeicher	5C2568-15
U4	Quarz-Ozillator	25 MHz
C1-C8	Entstörkondensatoren	100nF
R1, R2	Widerstand	2kOhm
R3-R5	Videosignal-Widerstand	900 Ohm
J1	Master/Slave	Jumper
J2	Download	6 pol. Stiftleiste, einreihig
J3	RGB-Anschluß	6 pol. Stiftleiste, doppelreihig
J4	H-, V-Sync-Anschluß	14 pol. Stiftleiste, doppelreihig
J5	XProz-Bus	50 pol. Buchsenleiste, doppelreihig

Tabelle 29: Bestückungsliste der Grafikkarte

4.3. Programmierung

Die Grafikkarte belegt 8 Register im IO-Adressbereich ab Adresse \$7FE8:



#	IO-Adresse	Register beim Lesen	Register beim Schreiben
0	\$7FE8	Status	Schreibzeiger low
1	\$7FE9	Lesedatum	Schreibzeiger high
2	\$7FEA	Status	Lesezeiger low
3	\$7FEB	Lesedatum	Lesezeiger high
4	\$7FEC	Status	Autocopy-Zähler low
5	\$7FED	Lesedatum	Autocopy-Zähler high
6	\$7FEE	Status	Control
7	\$7FEF	Lesedatum	Schreibdatum

Tabelle 30: Registersatz Grafikkarte

Jedes Byte des Bildspeichers wird auf dem Bildschirm als 8 nebeneinanderliegende Punkte dargestellt, jedes Bit entspricht also einem Bildpunkt. Da eine Bildschirmzeile 640 Punkte hat belegt sie 80 Bytes im Bildspeicher. Mit den 400 Bildschirmzeilen ergibt das eine BildspeichergroÙe von 32000 Bytes. Ein lineares Einblenden des Bildspeichers in den IO-Adressraum ist aufgrund dieser GröÙe nicht sinnvoll. Daher kann immer nur auf ein Byte zugegriffen werden. Welches Byte das ist steht im Register Schreibzeiger bei Schreibzugriffen bzw. Lesezeiger bei Lesezugriffen. Konkret sieht z.B. ein Schreibzugriff folgendermaÙen aus:

```
move adress_low,@xgraph+0
move adress_high,@xgraph+1
move data,@xgraph+7
```

Bemerkung: xgraph ist die Basisadresse \$7FE8 der Grafikkarte.

Nach der Übergabe des Datums wird der Schreibzeiger automatisch um 1 erhöht. Für einen Schreibzugriff auf die folgende Bildspeicheradresse ist eine Übergabe derselben dann nicht nötig.

Ein Lesezugriff erfolgt ähnlich: Leseadresse im Registerpaar 2/3 übergeben, dann das adressierte Byte aus dem Register 7 lesen. Hierbei ist zu beachten: Erst das Lowbyte der Leseadresse übergeben und dann das Highbyte (Erklärung siehe Kapitel 4.5).

Um z.B. den Bildschirminhalt um 16 Zeilen = 1280 Bytes zu verschieben, übergibt man die Schreibadresse 0 und die Leseadresse 1280. Nun muß nur noch $(32000-1280)=30720$ mal folgender Befehl ausgeführt werden um jeweils 1 Byte zu kopieren, die Adresspointer werden dann bei jedem move automatisch hochgezählt:

```
move @xgraph+7,@xgraph+7
```



Die Grafikkarte kann diese Datenschaufelei im Autocopy-Modus auch selbst durchführen. Dazu muß man ihr nach der Übergabe der Schreib- und der Leseadresse nur noch die Anzahl der zu kopierenden Bytes (weniger eins!) im Registerpaar 4/5 übergeben. Dabei ist wieder zu beachten, daß zuerst das Lowbyte in Register 4 und dann das Highbyte in Register 5 übergeben wird (Erklärung siehe Kapitel 4.6). Die Grafikkarte kopiert dann selbstständig den Speicherblock mit einer Geschwindigkeit von über 3 MBytes pro Sekunde. Im Statusregister (Register 0 lesend) in Bit 0 kann man abfragen, ob das Autokopieren beendet ist. Vorher sollte man keine Zugriffe auf die Grafikkartenregister machen. Ein Hardwarescrolling sieht demnach folgendermaßen aus:

	move	#0,@xgraph	;Zieladr. 0 low
	move	#0,@xgraph+1	;Zieladr. 0 high
	move	#0,@xgraph+2	;Quelladr. 1280 low
	move	#5,@xgraph+3	;Quelladr. 1280 high
	move	#255,@xgraph+4	;Anzahl=30719 low
	move	#119,@xgraph+5	;Anzahl=30719 high
wait:	and	sf @xgraph,#1,-	;Warten...
	jne	wait	

Schließlich gibt es noch Kontrollregister, in denen man Vorder- und Hintergrundfarbe einstellen sowie die sichtbare und aktive Bildschirmseite wählen kann. Die aktive Seite ist die, auf die der Prozessor Schreib- und Lesezugriff hat. Für diese vielfältigen Funktionen liegen auf der Adresse \$7FEE mehrere Kontrollregister. Die oberen 4 Bit des Übergabebytes wählen das Kontrollregister aus, die unteren 4 Bit werden in dieses gewählte Register geschrieben.

#	gültige Werte	Register beim Schreiben
0	0 bis 7	Hintergrundfarbe
1	0 bis 7	Vordergrundfarbe
2	0 und 1	Sichtbare Bildschirmseite
3	0 und 1	Aktive Bildschirmseite

Tabelle 31: Kontrollregister der Grafikkarte

Um z.B. die Vordergrundfarbe auf Weiß zu setzen schreibt man:

move #\$17,\$7FEE

4.4. Videosignale

Die Karte erzeugt 5 Signale zur Ansteuerung eines Standard-VGA-Monitors:

- HSync: Synchronisationsignal für horizontalen Strahlrücklauf mit TTL-Pegel.
- VSync: dasselbe für den vertikalen Strahlrücklauf.
- R: Das Videosignal für die Farbe Rot mit einem Pegel von 0 bis 0.7 Volt.
- G: dasselbe für Grün.
- B: und Blau.

Ein Horizontalzyklus setzt sich aus 3 Vorgängen zusammen:

- Display-Phase, in der die 640 Pixel dargestellt werden.
- Dunkeltast- oder Blankphase, in der die RGB-Signale abgeschaltet sind (0 Volt)



- Synchronisation, wobei das HSync-Signal kurz auf High gezogen wird.

Entsprechendes gilt für den Vertikalzyklus. Die Displayphase beträgt hier 400 Zeilen.

Die folgende Grafik zeigt den zeitlichen Verlauf der horizontalen (bzw. vertikalen) Synchronisations- und Blanksignale bezüglich Zeichenummer (bzw. Zeilennummer). Zur Veranschaulichung ist noch der mögliche Bereich der Videosignale während eines Zykluses dargestellt. In der HBlank- und der VBlank-Phase sind sie fest auf 0 (ergibt schwarz) gezogen:

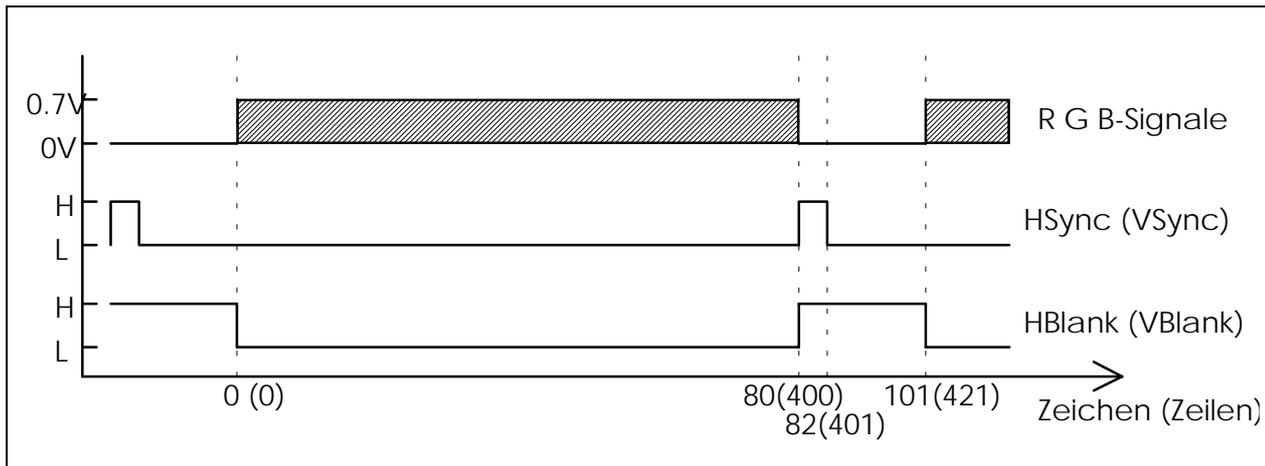


Bild 10: Videosignale

4.5. Speicherzugriffszyklen

Die Aufgabe des Grafik-Chips lässt sich prinzipiell zweiteilen: 1. Erzeugung der Videosignale und 2. Interface zwischen Bildspeicher und XProz. Über ein Zeitmultiplexverfahren können beide (Bildschirm und Prozessor) auf den Bildspeicher zugreifen. Dazu wird der Pixeltakt von 25 MHz durch Division durch 8 zum Zeichentakt, sein Frequenz beträgt also 3.125 MHz. Während der Darstellung der 8 Pixel eines Zeichentaktes erfolgen maximal 3 Zugriffe auf den Bildspeicher:

Pixel/Phase	Zugriffszyklus	Adressregister	Daten vom	Daten zum
0-2	0: Prozessor-Lesen	Lesezeiger	Bildspeicher	Datenregister
3-4	1: Prozessor-Schreiben	Schreibzeiger	Datenregister	Bildspeicher
5-7	2: Video-Lesen	Videozeiger	Bildspeicher	Videoshifter

Tabelle 32: Bildspeicherzugriffszyklen

Bemerkung: Die Schreibphase ist etwas kürzer, weil dabei Daten und Adressen nur zum Speicher müssen. Bei Lesezugriffen müssen die Adressen zum Speicher und erst dann kommen die Daten zurück.

Die Zugriffszyklen werden nach folgenden Regeln aktiviert:



- Wenn der Prozessor ein Byte in das Datenregister einschreibt, so wird einmal Zyklus 1 aktiv, um dieses Byte in den Bildspeicher zu schreiben und den Schreibzeiger um eins zu erhöhen, und dann wird einmal Zyklus 0 aktiv, um das Datenregister mit dem nächsten Lesebyte zu füllen und den Lesezeiger ebenfalls um eins zu erhöhen.

- Wenn der Prozessor das Highbyte einer Leseadresse in den Lesezeiger-High eingeschrieben hat, wird einmal Zyklus 0 aktiv, um das Datenregister mit dem gewünschten Datum aus dem Bildspeicher zu füllen und dann den Lesezeiger um eins zu erhöhen.

- Befindet sich der Grafikchip im Autocopymode, so sind Zyklus 0 und 1 immer aktiv, unabhängig von Prozessorzugriffen auf irgendwelche Register.

- Zyklus 2 ist immer aktiv.

Das Erhöhen des Videozeigers erfolgt in Phase 1, wenn HBlank Low ist. Das Einschreiben des Videobytes in den Videoshifter erfolgt in Phase 7. Das Erhöhen des Lesezeigers erfolgt gleichzeitig mit dem Einschreiben des Lesedatums in das Datenregister in Phase 2. Das Erhöhen der Schreibzeigers erfolgt gleichzeitig mit dem Einschreiben des Datums in den Bildspeicher in Phase 4.

4.6. Schaltungsaufbau

Die Schaltung ist bis auf zwei Filpflops als synchrones Schaltwerk aufgebaut. Diese beiden dienen zur Verlängerung des Prozessorschreibsignals, bis die dadurch aktivierten Zugriffszyklen ausgeführt werden können.

Phasengenerator Rot8: generiert vier Signale Q0-Q3, aus denen dann mittels AND-Gattern beliebige Phasenzeiten auskodiert werden können. Mit jeder steigenden Flanke des Clock-Signals (=Pixeltakt mit 25MHz) geht der Generator in den nächsten Zustand über.

Zustand n^t	Q0	Q1	Q2	Q3	n^{t+1}
0	0	0	0	0	1
1	1	0	0	0	2
2	1	1	0	0	3
3	1	1	1	0	4
4	1	1	1	1	5
5	0	1	1	1	6
6	0	0	1	1	7
7	0	0	0	1	0

Tabelle 33: Ausgangssignale des Phasengenerators



Sync-Signal-Generator Sync: erzeugt direkt die beiden Video-Ausgangssignale HSync und VSync sowie die Signale HBlank und VBlank zur Dunkeltastung der Videosignale RGB. Das Schaltwerk beinhaltet zwei ähnlichen Generatoren, einen für die HSync/HBlank-Signale (H-Generator) und einen für die VSync/VBlank-Signale (V-Generator). Jeder Generator besteht aus einem Zähler (7- bzw. 9-Bit) mit synchronem Reset sowie mehreren Vergleichern, die bei bestimmten Zählerständen verschiedene Flipflops ein- und ausschalten bzw. den Zähler rücksetzen. Der H-Generator wird nur in Phase 7 aktiv, der V-Generator nur dann, wenn Phase 7 aktiv ist und der H-Generator sich in Zustand 100 befindet:

Zustand n^t	HSync	HBlank	n^{t+1}
0...79	0	0	$n+1$
80, 81	1	1	$n+1$
82...99	0	1	$n+1$
100	0	1	0

Tabelle 34: Ausgangssignale des H-Generators

Zustand n^t	VSync	VBlank	n^{t+1}
0...399	0	0	$n+1$
400	1	1	401
401...420	0	1	$n+1$
422	0	1	0

Tabelle 35: Ausgangssignale des V-Generators

Videozeiger VCounter: ein einfaches synchrones 15-Bit Zählregister mit asynchronem Reset. Das Inkrementwerk ist ein einfacher Ripple-Addierer, da das Register nur mit einer Frequenz von 3.125 MHz zählen muß. Er inkrementiert in Phase 1, aber nicht während einer horizontalen Dunkeltastphase. Da in dieser kein Bild dargestellt wird, soll sich der Videozeiger auch nicht ändern. Als Resetsignal wird das VBlank-Signal benutzt, damit bei jedem neuen Bildaufbau immer bei Adresse 0 angefangen wird.

Count	Reset	Q^{t+1}
0	1	0
1	0	Q^{t+1}

Tabelle 36: Übergangstabelle des Videozeigers VCounter

Adresszeiger ACounter: ein synchroner 15-Bit-Zähler mit der Möglichkeit, das Low- oder das Highbyte parallel zu laden. Dazu gibt es drei Steuerleitungen: Count, Loadl und Loadh. Maximal eine davon darf zu einem Zeitpunkt 1 sein. Mit der nächsten steigenden Taktflanke wird dann die gewählte Funktion ausgeführt. Das Flipflop zur Ansteuerung der 15 Multiplexer ist nötig, weil die Signale Loadl und Loadh asynchron zum FF-Takt kommen und die Flipflops in einen metastabilen Zustand fallen könnten. Dieses Register ist übrigens zweimal verwendet: einmal als Leseaddresszeiger und einmal als Schreibaddresszeiger.



Count	Loadl	Loadh	Q^{t+1} (bzw. Q_i^{t+1})
0	0	0	Q^t
1	0	0	Q^{t+1}
0	1	0	Q_i^t für $i=8...14$ D_i^t für $i=0...7$
0	0	1	D_{i-8}^t für $i=8...14$ Q_i^t für $i=0...7$

Tabelle 37: Übergangstabelle des Adresszeigers ACounter

Adressmultiplexer AMux: schaltet einen der drei 15-Bit breiten Eingänge A,B oder C abhängig von den Steuerleitungen S0 und S1 auf den Ausgang Q durch. Bei bestimmten Phasen werden mit diesem Mux entweder der Videozeiger oder einer der beiden Adresszeiger an den Adressbus des Bildspeichers gelegt:

Phase	durchgeschaltet	S1	S0	Q
5-7	Videozeiger	0	0	A
3-4	Schreibzeiger	0	1	B
0-2	Lesezeiger	1	0	C
-	-	1	1	0

Tabelle 38: Ausgangsfunktion des Adressmultiplexers

Datenregister MuxReg8: ein 8-Bit breites Datenregister mit vorgeschaltetem Multiplexer, um Daten von zwei Bussen in das Register schreiben zu können. Mit EA=1 wird mit der nächsten steigenden Taktflanke von Eingang A in das Register eingeschrieben, entsprechend für EB=1 von Eingang B. Sind EA=EB=0, dann hält das Register seinen Wert. Der Prozessor kann dieses Register jederzeit auslesen. Hininschreiben kann er über Eingang A. Über Eingang B kommen die Lesedaten vom Bildspeicher.

EA	EB	Q^{t+1}
0	0	Q^t
1	0	A^t
0	1	B^t

Tabelle 39: Übergangstabelle des Datenregisters

Videoshifter VShifter: ein 8-Bit breites unidirektionales Schieberegister mit der Möglichkeit des parallelen Ladens. Ist Load=0, dann schiebt sich das Datum bei der nächsten steigenden Taktflanke um ein Bit nach rechts. Wenn Load=1 ist, dann werden mit der nächsten Taktflanke die Daten am Eingangsbus D in das Register eingeschrieben.

Load	Q_i^{t+1}
0	Q_{i+1}^t für $i=0...6$ 0 für $i=7$
1	D_i^t

Tabelle 40: Übergangstabelle des Videoshifters



Kontrollregister Control: enthält 8 Flipflops, die mit der fallenden Flanke von Load gesetzt werden. Welche Flipflops mit welchen Daten bei bestimmten Eingangswerten belegt werden, zeigt folgende Tabelle:

D[7:4]	RB	GB	BB	RV	GV	BV	VISUAL	ACTIVE
0	D0	D1	D2	-	-	-	-	-
1	-	-	-	D0	D1	D2	-	-
2	-	-	-	-	-	-	D0	-
3	-	-	-	-	-	-	-	D0

Tabelle 41: Übergangstabelle des Kontrollregisters (- bedeutet unverändert)

Autocopyzähler Downcnt: ein parallel ladbarer 15-Bit Abwärtszähler. Sein Aufbau entspricht im Wesentlichen dem ACounter, nur daß er rückwärts zählt. Der Ausgang geht mit dem Einschreiben eines Datums in den High-Teil des Registers auf 1. Beim Zählerunterlauf (von 0 auf -1) geht der Ausgang dann wieder auf 0 zurück.

Count	Loadl	Loadh	Q^{t+1} (bzw Q_i^{t+1})	Go^{t+1}
0	0	0	Q^t	Go^t
1	0	0	$Q^t - 1$	0 für $Q^t=0$ 1 sonst
0	1	0	Q_i^t für $i=8...14$ D_i^t für $i=0...7$	Go^t
0	0	1	D_{i-8}^t für $i=8...14$ Q_i^t für $i=0...7$	1

Tabelle 42: Übergangstabelle des Autocopyzählers Downcnt

Schnittstellensymbole XV_Mem, XDBus und XABus: hier sind nur IO-Puffer und IO-Pads definiert, um die Hauptschaltung übersichtlicher zu halten. Die folgende Tabelle zeigt die komplette Pinbelegung des Chips:



Signal	In/Out	Pinnummer
<i>Stromversorgung:</i>		
GND (Masse)	I	1, 21, 43, 65
Vcc (+5V)	I	2, 12, 22, 42, 64
<i>Slotschnittstelle:</i>		
A14, A13, ... , A0	I	29,28,36,30,35,38,37,40,39,46,41,47,44,48,45
D7, D6, ... , D0	IO	53,50,57,51,59,52,58,56
R/~W	I	27
~OE	I	26
~IOSEL	I	25
<i>Bildspeicherschnittstelle:</i>		
MA14, MA13, ... , MA0	O	73,77,76,83,5,81,79,78,80,82,84,4,6,7,9
MD7, MD6, ... , MD0	IO	8,10,15,17,18,16,14,11
~WE1	O	75
~WE2	O	71
~OE1	O	3
~OE2	O	70
<i>Diverse:</i>		
Clock (25MHz)	I	13
HSync, VSync	O	67, 66
R, G, B	O	20, 23, 24
<i>Konfiguration:</i>		
Din	I	72
CClk	IO	74
D/~P	IO	55
M0, M1, M2	I	31, 32, 33

Tabelle 43: Pinbelegung des Grafikchips



5. Timer-, SCSI- und Tastaturschnittstellenkarte

5.1. Aufbau

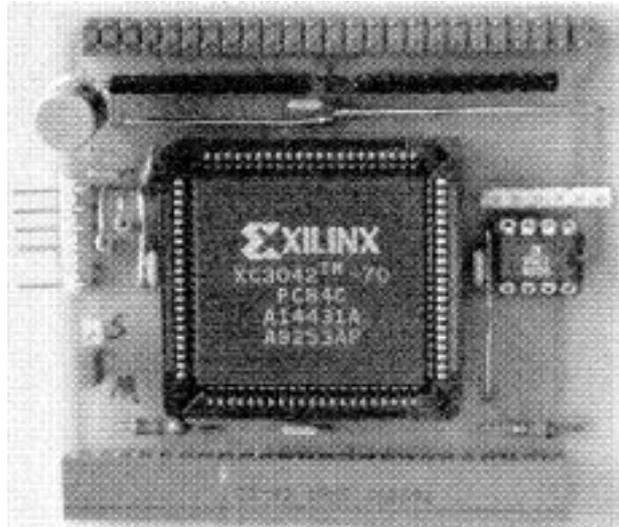


Bild 11: Timer, SCSI- und Tastaturkarte

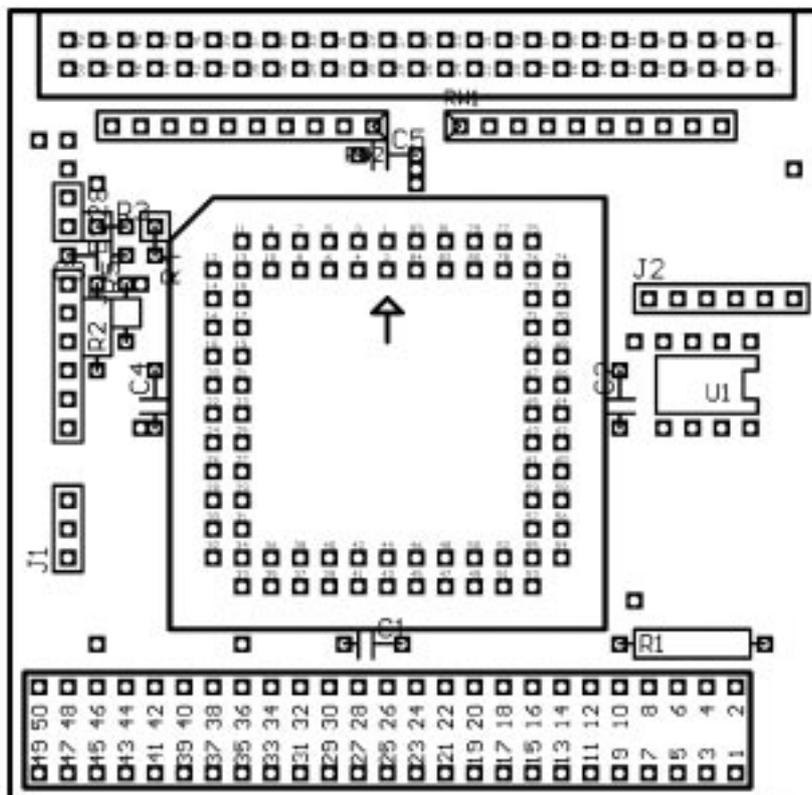


Bild 12: Bestückungsplan der Timer, SCSI- und Tastaturkarte



Nummer	Name	Typ
U1	Konfigurationsprom	XC1765
T1	Transistor	NPN-Darlington
C1-C5	Entstörkondensatoren	100nF
R1-R5	Widerstand	2kOhm
J1	Master/Slave	Jumper
J2	Download	6 pol. Stiftleiste, einreihig
J3	SCSI-Anschluß	50 pol. Stiftleiste, doppelreihig
J4	Tastaturanschluß	6 pol. Stiftleiste, einreihig
J5	XProz-Bus	50 pol. Buchsenleiste, doppelreihig
RW1, RW2	Widerstandsnetzwerk	2kOhm * 9

Tabelle 44: Bestückungsliste der Timer-, SCSI- und Tastaturschnittstellenkarte

5.2. SCSI-Schnittstelle XSCSI

5.2.1. Allgemeines

Das SCSI (Small Computer System Interface) ist ein Bussystem um bis zu 8 Geräten miteinander zu verbinden. Dies sind bei SCSI-1 blockorientierte Massenspeicher (Festplatte, Diskette) und Hostadapter zu Rechnersystemen. Der Datentransfer erfolgt beim SCSI 8-Bit-parallel und synchronisiert mit 2 Handshakeleitungen. Eine Übertragung findet immer nur zwischen 2 Geräten statt. Die Adressierung (man spricht bei SCSI von Selektierung) erfolgt vor dem eigentlichen Transfer und bleibt bis zu seinem Ende bestehen.

Jeder Transfer beginnt mit einem Kommando, gefolgt von der Datenübertragung und schließlich einer Ergebnisphase.

5.2.2. Hardwarespezifikation

Grundsätzlich unterscheidet man zwischen 2 Arten von SCSI-Geräten: Initiatoren und Targets. Ein Datentransfer findet immer zwischen einem Initiator und einem Target statt. Meistens startet ein Initiator einen Transfer. Üblicherweise gibt es in einem SCSI-System genau einen Initiator (Rechner mit Hostadapter) und mehrere Targets (Laufwerke). Jedes Target muß eine eindeutige Nummer (ID) zwischen 0 und 7 haben. Laufwerke haben zu diesem Zweck üblicherweise 3 Jumper, über die man binär kodiert deren ID einstellen muß. Auch Initiatoren benötigen eine eindeutige ID, aber nur wenn die optionale Disconnect-Reconnect-Fähigkeit des SCSI-Busses benutzt werden soll. Hierbei können auch Targets einen Transfer initiieren und müssen dazu einen Initiator über dessen ID selektieren. Diese Option ist beim XSystem nicht implementiert, da der Aufwand hierfür in keinem günstigen Verhältnis zum Nutzen steht. Daher benötigt die XSCSI-Karte keine ID.

Der SCSI-Bus selbst ist üblicherweise ein 50-poliges Flachbandkabel mit aufgequetschten, doppelreihigen Buchsenleisten.



Pinnummer	Signalname	Beschreibung
2	~DB0	Datenbit 0
4	~DB1	Datenbit 1
6	~DB2	Datenbit 2
8	~DB3	Datenbit 3
10	~DB4	Datenbit 4
12	~DB5	Datenbit 5
14	~DB6	Datenbit 6
16	~DB7	Datenbit 7
18	~DBP	Datenparität (ungerade)
26	TERMPWR	Terminatorpower +5V
32	~ATN	Attention
36	~BSY	Busy
38	~ACK	Acknowledge
40	~RST	Reset
42	~MSG	Message
44	~SEL	Select
46	~C/D	Command/Data
48	~REQ	Request
50	~I/O	Input/Output
25	-	Offen (no connection)
Rest	GND	Signalmasse

Tabelle 45: Pinbelegung SCSI-Bus

Es fällt auf, daß (fast) alle ungeraden Pins auf Masse liegen. Dadurch sind die Signalleitungen recht gut abgeschirmt.

Nach der SCSI-Norm müssen die beiden Endgeräte des Busses diesen mit einer 220 bzw. 330 Ohm-Terminierung gegen $V_{CC} = 5V$ bzw. GND abschließen. Damit ergibt sich ein Ruhepegel von ca. 3V für High. Um ein Low auf eine Leitung zu bringen muß nun ein Gerät mit einem Open-Collector-Ausgang diese auf GND ziehen. Wegen der beiden Terminatoren muß dieser Treiber aber 50mA aufnehmen und darf dabei höchstens einen Pegel von 0.5V auf dem Bus lassen. Die Ausgangstreiber des XILINX-Chips erfüllen diese Bedingung leider nicht (maximal 9mA). Da aber ein solcher Chip als Hostadapter vorgesehen war, gab es nur 2 mögliche Lösungen: 1. Ein zusätzlicher Treiberbaustein auf dem Hostadapter oder 2. Die Abschlußwiderstände entgegen der SCSI-Norm vergrößern. Die Entscheidung fiel auf die einfachere 2. Lösung, da ihr einziger Nachteil eine Herabsetzung der maximalen Übertragungsrate war und diese vom XProz-Processor sowieso nicht erreicht werden kann. Der SCSI-Bus wird also im XSystem mit 2kOhm gegen V_{CC} abgeschlossen, gegen GND erfolgt keine Terminierung. Dieses Vorgehen hat einen weiteren Vorteil, nämlich die Erhöhung des Ruhepeges auf 5V, was den Eingangsstufen des XILINX-Chips eine sichere Erkennung von logisch High gewährleistet.



Interessant ist die Paritätsprüfung bei SCSI. Jeder, der ein Datenbyte auf den Bus legt, muß auch das Paritätssignal korrekt bedienen. Der Empfänger des Bytes kann damit Einzelbitfehler sofort erkennen.

5.2.3. Busphasen und Handshaking

Der SCSI-Bus befindet sich immer in einer der folgenden Phasen:

- Bus-Frei-Phase: In dieser Phase befindet sich der Bus nach einem Reset und nach Abschluß eines Transfers. Alle SCSI-Signale sind dabei inaktiv, das heißt durch die Abschlußwiderstände liegen sie auf logisch 1.

- Arbitrierungsphase: Möchte ein Initiator mit einem Target Daten austauschen, so muß er erst den Bus für sich in dieser Phase "gewinnen", da andere Initiatoren auch am Bus Interesse haben können. Gibt es jedoch (wie beim XSystem) nur einen Initiator, so kann diese Phase übersprungen und sofort zur folgenden Phase gegangen werden:

- Selektionsphase: hier wählt der Initiator ein Target aus, indem er die Datenleitung $\sim Di$ (mit i = gewünschte Target-ID) und das Select-Signal aktiviert (auf low zieht). Das Target muß nun seinerseits das Busy-Signal aktivieren. Wenn dies beim Initiator ankommt, deaktiviert er wieder $\sim SEL$ und die Datenleitung. $\sim BSY$ bleibt dann vom Target bis zum Transferende aktiviert und zeigt somit an, daß der SCSI-Bus belegt ist.

- Reselektionsphase: Diese Phase wird im XSystem nicht verwendet. Mit ihrer Hilfe könnte man einen SCSI-Befehl unterbrechen, der längere Zeit benötigt, um vom Target ausgeführt zu werden. Ist das Target fertig, selektiert es seinerseits den Initiator in dieser Phase. Der Initiator müßte also eine eigene ID haben und auf die Selektion rasch reagieren.

- Transferphase: Unmittelbar nach der Selektion beginnt die Transferphase. Es können mehrere Arten von Daten bytewise übertragen werden: Kommando, Daten, Status und Message. Was übertragen werden soll entscheidet immer das Target (!) mit den Signalen $\sim C/D$, $\sim I/O$ und $\sim MSG$, der Initiator reagiert nur auf diese Signale.

$\sim MSG$	$\sim C/D$	$\sim I/O$	Bezeichnung	Daten vom	zum
1	1	1	Data out	Initiator	Target
1	1	0	Data in	Target	Initiator
1	0	1	Command	Initiator	Target
1	0	0	Status	Target	Initiator
0	0	1	Message out	Initiator	Target
0	0	0	Message in	Target	Initiator
0	1	1	(nicht erlaubt)	-	-
0	1	0	(nicht erlaubt)	-	-

Tabelle 46: Informationstransferphasen bei SCSI



Die Übertragung eines Bytes funktioniert dann immer nach dem folgenden Schema: Der Initiator wartet, bis das Target das Request-Signal aktiviert. Dann holt er bei $\sim I/O = 0$ das Byte vom Bus bzw legt bei $\sim I/O = 1$ das nächste Byte auf den Bus. Danach zieht er Acknowledge auf low, um die Übertragung des Bytes zu bestätigen. Das Target nimmt dann Request zurück. Daraufhin muß der Initiator Acknowledge ebenfalls zurücknehmen. Dies wiederholt sich so Byte für Byte.

Wenn das Target das Busy-Signal zurücknimmt, dann ist das Kommando beendet und der Bus befindet sich wieder in der Bus-Frei-Phase.

5.2.4. Programmierung

Die XSCSI-Schnittstelle belegt lediglich zwei IO-Adressen:

Adresse	Register lesen	Register schreiben
\$7FF4	SCSI-Daten in	SCSI-Daten out
\$7FF5	Status	Control

Tabelle 47: Register der XSCSI-Schnittstelle

Bit	Bedeutung
0	Message
1	Command/Data
2	In/Out
3	Request
4	Busy
5	Parity-Error

Tabelle 48: Statusregister der XSCSI-Schnittstelle

Bit	Bedeutung
0	Reset
1	Attention

Tabelle 49: Kontrollregister der XSCSI-Schnittstelle

Über das Kontrollregister Bit 0 läßt sich das Reset-Signal vom SCSI-Bus setzen, um alle Targets zu initialisieren. Für einen Reset muß man das Bit setzen, einige Millisekunden warten und es dann wieder löschen. Entsprechend bedient Bit 1 direkt die Attention-Leitung. Sie hat jedoch beim XSystem keine Bedeutung und ist nur der Vollständigkeit halber implementiert und sollte deshalb inaktiv bleiben. Der Zweck des Kontrollregisters ist daher nur das Rücksetzen des SCSI-Busses bei der Systeminitialisierung.

Ausgehend von einer Bus-Frei-Phase erfolgt ein SCSI-Zugriff folgendermaßen:

1. Selektierung des Targets, indem man 2^{id} in das Datenregister schreibt (das Paritybit wird vom XSCSI-Adapter erzeugt) und damit eine der 8 Datenleitungen aktiviert. Da sich der SCSI-Bus in der Bus-Frei-Phase befindet, wird das Select-Signal vom Adapter automatisch mitaktiviert und das adapterinterne Parity-Error-Flag wird gelöscht.
2. Warten auf Belegung des SCSI-Bus durch das Target, indem man im Statusregister



Bit 4 auf eine 1 wartet (dieses Bit spiegelt das \sim BSY-Signal wieder). Bemerkung: Wenn nach zirka einer Sekunde das Target immer noch nicht reagiert, dann ist es nicht vorhanden (oder kaputt) und man muß noch eine 0 ins Datenregister schreiben, um die aktivierte Datenleitung und das Select-Signal wieder zu deaktivieren.

3. Das Select-Signal wird durch das aktivierte Busy-Signal automatisch vom Adapter zurückgenommen.
4. Warten auf ein (Byte-)Request vom Target (eine 1 im Statusregister Bit 3).
5. Abhängig von Bit 0,1 und 2 im Statusregister ein Byte in das Datenregister schreiben bzw. ein Byte aus dem Datenregister lesen. Das nötige Byte-Handshaking übernimmt der Adapter.
6. Solang Busy aktiv ist, Schritte 4 und 5 wiederholen.
7. Abfrage des Parity-Error-Bit im Statusregister. Falls irgendwann bei der Übertragung ein Paritätsfehler aufgetreten ist, dann steht hier eine 1 und man sollte die ganze Übertragung wiederholen.

Nach erfolgreicher Selektion des Target fordert dieses erst mal ein Kommando an. Im Anhang befindet sich eine Übersicht der SCSI-Kommandos. Sie haben eine Länge von sechs oder zehn Bytes. Nach Übertragung des letzten Kommandobytes erfolgt die eigentliche Datenübertragung. Am Ende werden dann noch ein Status- und ein Messagebyte vom Target übermittelt, über die der Erfolg der Kommandoausführung kontrolliert werden kann.

5.2.5. Schaltungsaufbau

Die Schaltung des XSCSI-Adapters besteht im wesentlichen aus einem 8-Bit breiten Register (dreg8), welches das auszugebende Byte an den SCSI-Bus enthält. Dieses wird jedoch nur bei \sim I/O=1 ausgegeben, bei \sim I/O=0 sind die Ausgangstreiber des XILINX-Chips im hochohmigen Zustand. Es wurden keine flankengetriggerten D-Flip-Flops zur Speicherung der Daten verwendet, da mit der steigenden Flanke der R/ \sim W-Signals des Prozessors das Acknowledge-Bit für das Target gesetzt wird. Zu diesem Zeitpunkt müssen aber die Datenbits und auch das Parity-Bit schon stabil beim Target anliegen. Die Daten müssen also schon früher ausgegeben werden. Daher werden die Datenbits des Prozessors während der gesamten Schreibphase (R/ \sim W=0) direkt an den SCSI-Bus durchgeschleust.

Eine weitere Funktionseinheit bildet das Symbol PARITY. Diese Schaltung generiert zu den ausgegebenen bzw. eingelesenen Bytes das korrekte Parity-Bit. Bei Datenausgabe (\sim I/O=1) wird dieses dann auf die Parity-Leitung vom SCSI-Bus gelegt.

Bemerkung: Sowohl bei Dateneingabe als auch bei der Ausgabe wird dieses generierte Parity-Bit mit dem auf dem SCSI-Bus verglichen. Sollten diese einmal nicht übereinstimmen, wird das Parity-Error-Bit gesetzt. Gelöscht werden kann es dann erst wieder durch eine erneute Selektionsphase.



Die Schaltung ZERO dient dazu, bei mißlungener Selektion durch Einschreiben einer 0 in das Datenregister das Select-Signal wieder zurückzunehmen. Dieses wird nämlich vom Adapter automatisch gesetzt, wenn ein Wert ungleich 0 in das Datenregister geschrieben wird, während das Busy-Signal inaktiv ist, der SCSI-Bus also frei ist.

Die Schaltung FILTER dient zum ausfiltern kurzer 0-1-0 Störimpulse auf der Request-Leitung. Diese würden nämlich fälschlicherweise das Acknowledge-Signal zurücknehmen, ohne daß das Target das Request-Signal zurückgenommen hat.

5.3. Tastaturschnittstelle XKey

5.3.1. Allgemeines

An die Schnittstelle läßt sich eine handelsübliche MF2-Tastatur anschließen. Dieser Tastaturtyp ist leicht zu beschaffen, er findet sich nämlich an fast jedem PC wieder. Eine solche Tastatur besitzt einen eigenen Microcontroller, der selbstständig die Tastaturmatrix abfragt. Beim Drücken einer Taste sendet der Controller einen eindeutigen Tastencode, den sogenannten Scan-Code (kein ASCII-Code!). Sogar die automatische Tastenwiederholung erzeugt der Controller, er sendet nämlich den Tastencode in einer bestimmten Geschwindigkeit immer wieder, solange die Taste noch gedrückt ist.

Die Tastatur nimmt auch Kommandos entgegen, um z.B. die 3 Leuchtdioden (Caps-Lock, Scroll-Lock, Num-Lock) ein- und ausschalten zu können oder aber die Tastenwiederholungsgeschwindigkeit einzustellen.

5.3.2. Die serielle Schnittstelle

Die Tastatur sendet und empfängt Daten über eine synchrone, bidirektionale, serielle Schnittstelle. Die Übertragungsrate beträgt zirka 20000 Baud, kann jedoch von Tastatur zu Tastatur variieren. Der Anschluß erfolgt über einen 5-poligen runden DIN-Stecker.

Pin	Bedeutung
1	Clock
2	Data
3	NC, nicht angeschlossen
4	GND, Ground
5	Vcc, +5 Volt
Rand	Gehäusemasse

Tabelle 50: Pinbelegung des Tastatursteckers



Der Ruhepegel von Clock und Data ist über 2kOhm-Pullup-Widerstände auf beiden Seiten des Kabels High. Sowohl Adapter als auch Tastatur können über Open-Kollektor-Ausgänge die Leitungen auf Low ziehen. Mit jeder steigenden Flanke von Clock wird ein Datenbit übertragen. Auch bei Senden von Daten gibt die Tastatur den Takt an, dann muß der Adapter mit jedem Takt das nächste Bit auf die Datenleitung legen. Eine SDU (Serial-Data-Unit) besteht bei der MF2-Tastatur aus 11 Bit: 1 Startbit (low), 8 Datenbit, 1 Paritybit (even) und 1 Stopbit (high). Die Kommandos und die Tastaturtabelle befinden sich im Anhang.

5.3.3. Besonderheiten

Die bei der Diplomarbeit verwendete Tastatur hat eine besondere Eigenschaft, die sich erst nach dem Aufbau der Keyboard-Karte bemerkbar machte: Sie fällt nach einem Power-On selbstständig in den für XTs nötigen 9-Bit-Modus, das heißt eine SDU besteht nur noch aus Startbit und den 8 Datenbits. Dies kann nur verhindert werden, indem der Adapter die Clockleitung kurzzeitig auf low zieht, nachdem die Tastatur ihr Power-On-Byte (\$aa) gesendet hat. Sie sendet dieses noch im 11-Bit-Modus. Prinzipiell hätte der 9-Bit-Modus keine Nachteile. Die Tastatur läßt sich dann jedoch nicht mehr programmieren. Sie ist nur noch durch erneutes Aus- und Einschalten wieder in den 11-Bit-Modus zu bekommen.

Bemerkung: Fast alle anderen Tastaturen verfügen über einen kleinen Schalter auf der Rückseite, über den man die Tastatur fest in den 11- bzw. 9-Bit-Modus schalten kann. Solchen Tastaturen muß man nicht "zeigen", daß sie nicht an einem alten XT-Computer angeschlossen sind.

Leider braucht aber der XILINX-Chip auf der Keyboardkarte länger, um sich zu konfigurieren, als der Prozessor. Der Benutzer des Systems muß daher nach dem Einschalten kurz warten und dann einmal den Reset-Knopf betätigen. Zu diesem Zeitpunkt befindet sich aber die Tastatur schon im 9-Bit-Modus. Das Betriebssystem des Rechners muß also softwaremäßig die Möglichkeit haben, die Tastatur aus- und wieder einzuschalten. Dafür wurde einfach der Transistor benutzt, der ursprünglich für die Festplatten-LED im C-Gehäuses vorgesehen war. Diese LED sollte Aktivitäten auf dem SCSI-Bus anzeigen. Aus diesem Grund befinden sich auf der Platine einige Kabelbrücken, da die Stromversorgung der Tastatur nun über diesen Transistor geführt werden mußte.

5.3.4. Programmierung

Die Schnittstelle belegt lediglich zwei IO-Adressen:

Adresse	Register lesen	Register schreiben
\$7FF6	Data in	Data out
\$7FF7	-	Control

Tabelle 51: Register der XKEY-Schnittstelle



Möchte man der Tastatur ein Byte senden, dann muß man es nur in das Datenregister schreiben. Wenn ein Byte von der Tastatur angekommen ist, dann löst die Karte einen Interrupt 1 aus. In der Interruptbehandlungsroutine muß dann das Byte vom Datenregister abgeholt werden. Dies ist gleichzeitig die Interruptbestätigung an die Karte und sie nimmt das Interruptsignal zurück.

Das Kontrollregister wird lediglich beim Systemstart benötigt. Damit kann man die Tastatur aus- (Bit 1=low) und anschalten (Bit 1=high) sowie die Clockleitung auf low ziehen (Bit 0=high).

5.3.5. Schaltungsaufbau

Die zentrale Funktionseinheit der Schaltung ist das 11-Bit-Schieberegister, das man auch parallel Laden und asynchron löschen kann. Mit eine steigende Flanke am Anschluß PC (Parallel Clock) lädt das Register parallel mit 11-Bit vom Anschluß PIN[10:0]. Mit einer steigenden Flanke am Anschluß SC (Serial Clock) werden die Bits um eins nach rechts geschoben. Ganz links wird dann das Bit vom Eingang SIN eingetaktet. Es muß sichergestellt sein, daß zu einem Zeitpunkt nur einer der beiden Anschlüsse PC und SC auf low liegt! Am Ausgang POUT[10:0] liegen alle 11 gespeicherten Bits an. Zusätzlich liegt am Ausgang SOUT das Bit 0 an.

Die Datenbits der Tastatur sind im Schieberegister invertiert abgelegt. Da im "Ruhezustand" und nach einem Reset alle Schieberegisterflipflops auf low liegen, kann damit das Startbit (low) der SDU von der Tastatur als Interrupt-Anforderung (IRQ) benutzt werden. Kommt nämlich dieses Bit nach dem elften Takt im Schieberegister im rechten Flip-Flop an, geht dieses von low nach high über und löst den Interrupt aus.

Durch das Auslesen des Datenregisters wird dieses wieder auf 0 gesetzt und für ein neues Datenbyte von der Tastatur vorbereitet. Dadurch wird auch automatisch das IRQ-Signal zurückgenommen.

Wichtig ist auch das Flip-Flop, das entscheidet, ob die Schnittstelle im Sende- oder Empfangsmodus ist. Das FF ist normalerweise auf low. Dadurch ist der serielle Dateneingang hochohmig und die Schnittstelle befindet sich im Empfangsmodus. Nur, wenn ein Byte durch den XProz in das Datenregister geschrieben wurde, geht die Schnittstelle in den Sendemodus. Solange das Datenbyte noch nicht vollständig übertragen ist, muß die Interrupt-Anforderungsleitung gesperrt bleiben, da die ausgegeben Bits sonst IRQs auslösen würden. Zum Erkennen des Transferendes hilft die Tastatur mit. Das letzte Bit, das Stopbit, ist high, aber die Tastatur zieht für dieses Bit die Datenleitung auf low. Wenn also der Adapter high ausgibt, auf der Datenleitung aber low liegt, dann sind alle 11 Bit gesendet und es wird wieder in den Empfangsmodus geschaltet.



Bleibt nur noch die Frage, wie die Tastatur erkennt, daß man ein Byte an sie Senden möchte und sie elf mal auf der Clock-Leitung takten muß. Dies ist ganz einfach, denn beim Einschreiben eines Bytes durch den Prozessor werden Start- (low), Stop- (high) und Paritybit (even) vom Adapter automatisch mit in das Schieberegister geschrieben. Der Adapter legt dann sofort das Startbit auf die Datenleitung, zieht sie also auf low. Das erkennt die Tastatur und taktet sich die restlichen Bits zu.

5.4. Timer

5.4.1. Allgemeines

Der Timer dient zur Erzeugung von Unterbrechungsanforderungen im Interruptlevel 5, die ca. 15.25 (genau: $(8 \cdot 10^6)/(2^{19})$) mal in der Sekunde ausgelöst werden. Wenn dann die Unterbrechungsbehandlungsroutine jedesmal einen Zähler erhöht, hat man eine einfache und genaue Zeitbasis, wie sie zum Lösen verschiedener Aufgaben im Betriebssystem nützlich sind. Ein Beispiel wäre eine Time-Out-Fehlermeldung nach einer definierten Zeit, wenn der Drucker keine Daten annimmt.

5.4.2. Programmierung

Die einzige Programmiermöglichkeit ist die, den Timer ein- und auszuschalten. Hierfür gibt es ein Kontrollregister an der IO-Adresse \$7FF3. Schreibt man dort eine 0 hinein, wird der Timer abgeschaltet, eine 1 schaltet ihn ein. Zur Interruptbestätigung in der Interruptbehandlungsroutine muß ebenfalls eine 1 an diese Adresse geschrieben werden.

5.4.3. Schaltungsaufbau

Die Schaltung besteht im Wesentlichen aus einem einfachen 19-Bit-Ripple-Zähler. Mit ihm wird der 8 Mhz-Takt, der an einem Steckkartenplatz zur Verfügung steht, auf die nötige Timerfrequenz von 15.25 Hz herunterteilt. Desweiteren gibt es noch ein Flip-Flop, welches immer beim Null-Durchgang des Zählers gesetzt wird und so einen Interrupt auslöst. Dieses Flip-Flop kann man nur durch einen Schreibzugriff auf das Timer-Kontrollregister löschen. Um den Timer ein- und auszuschalten, gibt es ein weiteres Flip-Flop, über das die Interruptleitung fest auf high (inaktiv) gelegt werden kann.

6. Centronics- und RS-232-Karte

6.1. Aufbau

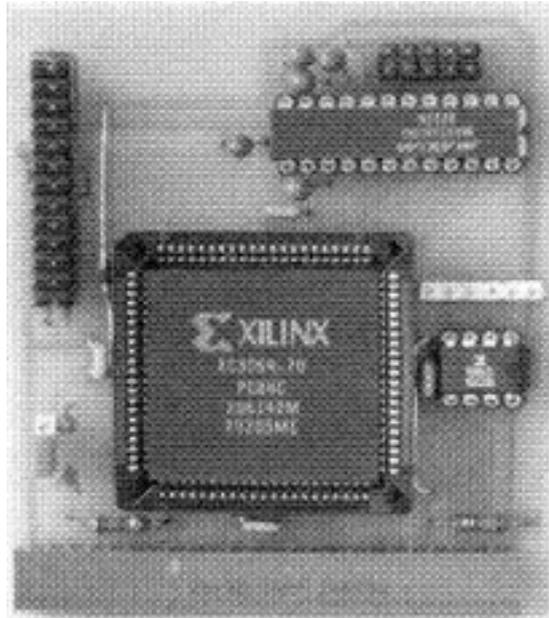


Bild 13: Centronics- und RS232-Karte

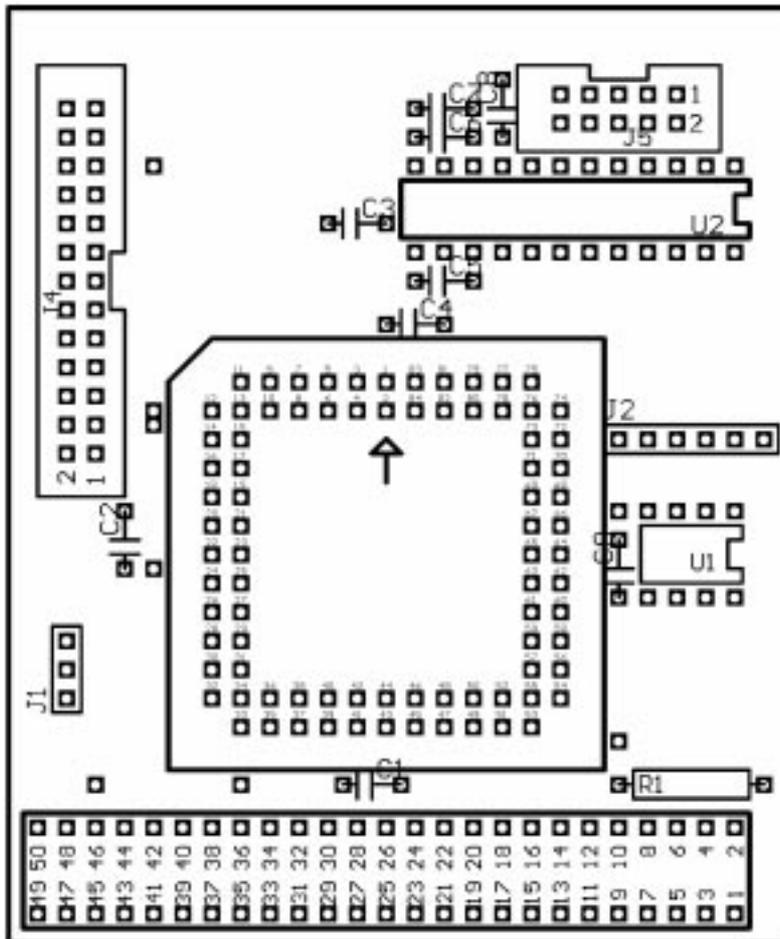


Bild 14: Bestückungsplan der Centronics- und RS232-Karte



Nummer	Name	Typ
U1	Konfigurationsprom	XC1765
U2	TTL-RS232-Pegelwandler	MAX238
C1,C2,C4,C9	Entstörkondensator	100 nF
C3,C5,C6,C7,C8	Tantal-Kondensator	1 μ F
R1	Widerstand	2 kOhm
J1	Master/Slave	Jumper
J2	Download	6 pol. Stiftleiste, einreihig
J3	XProz-Bus	50 pol. Buchsenleiste, doppelreihig
J4	Parallelportanschluß	26 pol. Stiftleiste, doppelreihig
J5	Seriellportanschluß	10 pol. Stiftleiste, doppelreihig

Tabelle 52: Bestückungsliste der Centronics- und RS-232-Karte

6.2. Centronics-Schnittstelle

6.2.1. Allgemeines

Centronics ist eine eine 8-Bit parallele, unidirektionale Schnittstelle mit einfachem Handshaking, die vorwiegend zum Anschluß eines Druckers dient. Über spezielle Leitungen kann der Drucker seinen Status an den Rechner melden.

6.2.2. Hardwarespezifikation

Die Schnittstelle arbeitet mit TTL-Pegeln, also 0V für low und 5V für high. Der Anschluß erfolgt rechnerseitig über einen 25-poligen SUB-D-Stecker. Auf der Druckerseite befindet sich ein 36-poliger Centronics-Stecker. Die Pinbelegung auf der Rechnerseite ist wie folgt:

Pinnummer	Richtung	Bezeichnung
1	Rechner => Drucker	-STROBE
2 bis 9	Rechner => Drucker	DATA 0 bis DATA 7
10	Drucker => Rechner	-ACK (Acknowledge)
11	Drucker => Rechner	BUSY
12	Drucker => Rechner	PE (Paper empty)
13	Drucker => Rechner	SELECTED
14	Rechner => Drucker	-AUTO FEED
15	Drucker => Rechner	-ERROR
16	Rechner => Drucker	-INT (Initialize)
17	nicht benutzt	
18 bis 26	GROUND	

Tabelle 53: Pinbelegung der Centronics-Schnittstelle

Mit einem Low-Impuls auf der Leitung -STROBE übernimmt der Drucker ein Byte von den Datenleitungen 0-7. Ein Low-Impuls an der Leitung -INT setzt den Drucker zurück. Die Leitung -AUTO FEED wird bei heutigen Druckern nicht mehr verwendet, sie ist nur der Vollständigkeit halber implementiert. Auf der Leitung -ACK bestätigt der Drucker mit einem Low-Impuls den Empfang eines Datenbytes.



Auf der Leitung BUSY zeigt der Drucker an, ob er Daten entgegennehmen kann oder nicht. Ist diese Leitung high, dann nimmt der Drucker keine Daten von der Centronics-Schnittstelle an. Ist die Leitung PE auf high, dann kein Papier mehr im Drucker. Die Leitung SELECTED zeigt an, ob die Select- bzw. On-Line-Taste am Drucker betätigt ist. Und schließlich über die Leitung -ERROR zeigt der Drucker an, daß irgend ein Fehler aufgetreten ist, wie zum Beispiel ein Papierstau.

6.2.3. Programmierung

Der Druckerport belegt zwei Adressen im I/O-Adressbereich:

Adresse	lesen	schreiben
\$7FF8	Druckerstatus	Datenregister
\$7FF9	Druckerstatus	Kontrollregister

Tabelle 54: Register der Centronics-Schnittstelle

Bit1	Bit0	Funktion
0	0	keine auf -STROBE
0	1	-STROBE löschen
1	0	-STROBE setzen
1	1	-STROBE invertieren
Bit3	Bit2	
0	0	keine auf -INT
0	1	-INT löschen
1	0	-INT setzen
1	1	-INT invertieren
Bit5	Bit4	
0	0	keine auf -AUTO FEED
0	1	-AUTO FEED löschen
1	0	-AUTO FEED setzen
1	1	-AUTO FEED invertieren

Tabelle 55: Statusregister der Centronics-Schnittstelle

Bit#	Status
0	BUSY
1	-ACK (Acknowledge)
2	-ERROR
3	PE (Paper empty)
4	SELECTED

Tabelle 56: Kontrollregister der Centronics-Schnittstelle

Um ein Byte an den Drucker zu senden, muß man zuerst sicherstellen, daß der Drucker empfangsbereit ist, BUSY im Statusregister muß 0 sein. Dann schreibt man das Byte ins Datenregister setzt das -STROBE-Signal, indem man eine 2 in das Kontrollregister schreibt. Frühestens nach 10 µs muß man dann das -STROBE-Signal wieder löschen, also eine 1 ins Kontrollregister schreiben.



6.2.4. Schaltungsaufbau

Die Schaltung besteht praktisch nur aus elf Flip-Flops, die die acht Datenbits und die drei Steuerbits darstellen. Um die Steuerbits einzeln ein- und ausschalten zu können, ohne daß sie auf verschiedenen I/O-Adressen liegen oder das Kontrollregister auslesbar ist, wurden hierfür keine D- sondern J-K-Flip-Flops verwendet. Dadurch hängt zwar jedes Steuerbit an zwei Datenleitungen, aber sie lassen sich unabhängig voneinander setzen, löschen und sogar invertieren.

6.3. RS-232-Schnittstelle

6.3.1. Allgemeines

Die RS-232-Schnittstelle (die entsprechende deutsche Norm heißt V.24) ist eine asynchrone, bidirektionale, serielle Schnittstelle mit vielen Status- und Handshakeleitungen. Sie dient vor allem zum Verbinden eines Datenendgeräts (Data Terminal, meist ein Rechner) und einer Datenübertragungseinheit (zum Beispiel ein Modem). Es lassen sich aber auch zwei Rechner über ein sogenanntes Nullmodemkabel direkt verbinden. Früher wurden auf diese Weise Terminals, zum Beispiel das VT-52, an einen Großrechner angeschlossen.

6.3.2. Hardwarespezifikation

Die Schnittstelle arbeitet nicht mit TTL-Pegeln. Vielmehr wird high als eine Spannung zwischen -3V und -15V bezüglich GROUND dargestellt und low als eine Spannung zwischen 3V und 15V. Durch diese ungewöhnlich großen Spannungsdifferenzen und den geringen Übertragungsraten der klassischen Terminals konnten die Verbindungskabel sehr lang werden.

6.3.3. Programmierung

Die Schnittstelle belegt im I/O-Adressraum vier Adressen:

I/O-Adresse	Zugriff	Register
\$7FFC	Lesen/Schreiben	Statusregister SREG
\$7FFD	Lesen	Empfangsregister RREG
\$7FFE	Schreiben	Kontrollregister CREG
\$7FFF	Schreiben	Senderegister WREG

Tabelle 57: Register der RS-232-Schnittstelle



Bit#	Funktion
1,0	Übertragungsrate: 00: 300 Baud 01: 4800 Baud 10: 9600 Baud 11: 19200 Baud
2	0: Ein Stoppbit 1: Zwei Stoppbits
3	0: Interrupt sperren 1: Interrupt freigeben
6	DTR
7	RTS

Tabelle 58: Kontrollregister CREG der RS-232-Schnittstelle

Bit#	Funktion
0	0: kein Paritätsfehler 1: Paritätsfehler
1	0: kein Fehler 1: Übertragungsfehler (zuwenig Stoppbits erkannt)
2	0: kein Fehler 1: Overrun (Empfangsbyte wurde nicht rechtzeitig abgeholt)
3	0: noch kein Byte angekommen 1: Byte angekommen
4	0: Sendepuffer leer 1: Sendepuffer noch voll
5	DCD
6	DSR
7	CTS

Tabelle 59: Statusregister SREG der RS-232-Schnittstelle

Um ein Byte zu Senden, muß man es einfach ins Senderegister schreiben. Vorher muß jedoch durch Abfrage des Statusregisters sichergestellt sein, daß das Senderegister bereit und nicht mehr mit dem Senden eines vorigen Bytes beschäftigt ist.

Wird ein Byte empfangen, dann löst die Schnittstelle eine Unterbrechung aus. In der Unterbrechungsbehandlungsroutine muß das Byte nur noch im Empfangsregister abgeholt werden. Außerdem sollte die Routine das Statusregister auslesen, um einen eventuellen Übertragungsfehler festzustellen. Über einen beliebigen Schreibzugriff auf das Statusregister wird dieses dann wieder gelöscht.

6.3.4. Schaltungsaufbau

ser ist in zwei Steuerwerke *stw_rec* zum Lesen bzw. *stw_tran* zum Schreiben von Daten, den zugehörigen Takt-/Signalgenerator-Moduln *bit_scan* bzw. *bit_tran* und dem gemeinsamen Registermodul *reg_mod* gegliedert.



Registermodul *reg_mod*: Wie schon oben angedeutet läuft über diesen Modul die gesamte Kommunikation sowohl über den acht Bit breiten Datenbus zum Prozessor als auch über die bitseriellen Leitungen *TD* bzw. *RD* und die Handshakeleitungen *RTS*, *DTR*, *CTS*, *DSR* und *DCD* zu einem angeschlossenen DV-Gerät. Zusätzlich zu den vier Registern (von oben nach unten gezeichnet) *CREG*, *SREG*, *WREG* und *RREG* sind noch zwei neun Bit breite Schieberegister *WSHR* (rechts unten mit "shifter" bezeichnet) und *RSHR* (links unten als 8-Bit breites und 1-Bit breites Register aufgebaut) implementiert, welche mit *WREG* bzw. mit *RREG* zusammenarbeiten, das höchstwertige Bit stellt jeweils das Paritybit dar. Aus Gründen der Störsicherheit ist *WSHR* nachträglich als Master-Slave-Register verändert worden.

Im Kontrollregister *CREG* sind von der höchstwertigsten Stelle links bis zur niederwertigsten Stelle rechts die Bits wie folgt definiert:

RTSF, *DTRF*, frei, frei, *IEF*, *STOPBITS*, *BAUDRATE* (zwei Bits)

Im Statusregister *SREG* sind die oberen drei Bits als Leitungen weitergeführt, nämlich von links nach rechts *CTS*, *DSR* und *DCD*. Dann folgen die gespeicherten Statuswerte

SENDEPUFFER, *INTERRUPT*, *OVERRUN*, *LESEDATEN* und *LESEPARITY*.

Lese-Modul *bit_scan*: Dieses Modul leistet die exakte Dekodierung der Bits aus dem über den Pin *RD* eintreffenden Datenstrom. Dazu muß zunächst die richtige Baudrate eingestellt sein, damit die Bits auch zeitlich richtig abgetastet und gespeichert werden können. Die Abtastung pro Bit geschieht dreimal, wobei der Wert als fehlerfrei erkannt und übernommen wird, der zweimal denselben Abtastwert liefert. Dieses Modul wird nach jedem übertragenen 11- bzw. 12-Bit-Datum (abhängig von der Anzahl der Stopbits) von dem Lese-Steuerwerk *stw_rec* initialisiert, damit die Abtastung immer synchron zum Datenstrom arbeitet.

Der an Pin 13 des Chips anliegende 8 MHz-Takt wird um den Faktor 2 erniedrigt einer Vorteilerkette zugeführt, welche entsprechend der Baudraten die Frequenz um

den Faktor 2 für 19200 Baud,
den Faktor 4 für 9600 Baud,
den Faktor 32 für 1200 Baud und
den Faktor 128 für 300 Baud



herunterteilt. Die so gewonnene Frequenz wird jetzt nochmals durch die Faktoren 13 und 8 geteilt, wobei der letzte Teiler die Abtastsignale erzeugt. Mit den ansteigenden Flanken der Abtastsignale *AB2*, *AB3* und *AB4* wird das ankommende Bit abgetastet und mit der abfallenden Flanke von *AB4* wird der resultierende Wert übernommen, der als Signal *bit_out* zum einen das eigentliche Datenbit und zum anderen als Bedingung in die Ablaufsteuerung *stw_rec* eingreift. Mittels *AB6* wird der negierte Wert *bit_out* ebenfalls als *STARTBIT* gespeichert und zur Steuerung in *stw_rec* verwendet. Die Zählung der acht Datenbits geschieht mittels des Zählers *c8dff*, welcher das Signal *BITCOUNT_0* generiert.

Der ankommende Datenstrom wird fortlaufend, d.h. solange das Steuerwerk *stw_rec* den Zustand *Z0* inne hat, mit einem 4 MHz-Takt durch den Zähler *c2dff* abgetastet. Liegt dieser Datenstrom für wenigstens zwei Taktzyklen lang auf 0-Potential, so wird das Signal *SCAN_START* erzeugt, welches den Beginn einer Datenübertragung signalisiert.

Lesesteuerwerk *stw_rec*: Im Schaltbild sind die Zustände durch die Flipflops von oben nach unten dargestellt und mit *Z0*, *Z1*, ..., *Z14* bezeichnet.

Wie im Schaltungs bild gezeigt, werden die einzelnen Zustände durch die Bedingungen *Bi* verlassen und bleiben durch die Bedingungen *Ei* erhalten. Nachfolgend wird eine kurze Beschreibung der Zustände und Bedingungssignale gegeben:

In den Zuständen *Z2*..*Z5* werden die Datenbits übernommen, im Zustand *Z6* bzw. *Z7* wird das Paritybit übernommen, und die restlichen Zustände sind zur Überprüfung der Stop-/des Startbits bzw. zur Fehlermeldung notwendig.

<i>Z0</i> :	Grundzustand, Initialisierung verschiedener FFs.
<i>Z1</i> :	<i>BITCOUNT</i> <-- 0, <i>SREG(2:0)</i> <-- 0
<i>Z2</i> :	
<i>Z3</i> :	<i>SR(7)</i> <-- <i>BIT_OUT</i> , <i>SR</i> <-- <i>SR.SHR.</i> , <i>BITCOUNT</i> <-- <i>BITCOUNT.INC</i>
<i>Z4</i> :	
<i>Z5</i> :	
<i>Z6</i> :	
<i>Z7</i> :	<i>PÄRITYFLAG</i> <-- <i>BIT_OUT</i> , falls <i>PF</i> = 0
<i>Z8</i> :	<i>SREG(2)</i> <-- 1 (Overrun), falls <i>SREG(3)</i> = 1
<i>Z9</i> :	<i>RREG</i> <-- <i>SR</i>
<i>Z10</i> :	1.Stopbit
<i>Z11</i> :	
<i>Z12</i> :	2.Stopbit
<i>Z13</i> :	
<i>Z14</i> :	<i>SREG(1)</i> <-- 1 (Fehlerhafte Datenübertragung, fehlerhafte Anzahl der Stopbits)
<i>B1</i> :	<i>SCAN_START</i>
<i>B2</i> :	<i>STARTBIT</i>
<i>B3</i> , <i>B7</i> , <i>B9</i> , <i>B15</i> :	<i>AB5</i>
<i>B4</i> , <i>B8</i> , <i>B14</i> :	<i>AB6</i>
<i>B5</i> :	<i>BITCOUNT_0</i>



B6:	<i>BITCOUNT_0</i>
B10, B17:	<i>BIT_OUT * AB6</i>
B11, B16:	<i>BIT_OUT- * AB6</i>
B12:	<i>CREG(2)</i>
B13:	<i>CREG(2)-</i>
E1:	<i>SCAN_START-</i>
E2:	<i>STARTBIT-</i>
E3, E5, E7, E10:	<i>AB5-</i>
E4, E6, E8, E9, E11:	<i>AB6-</i>

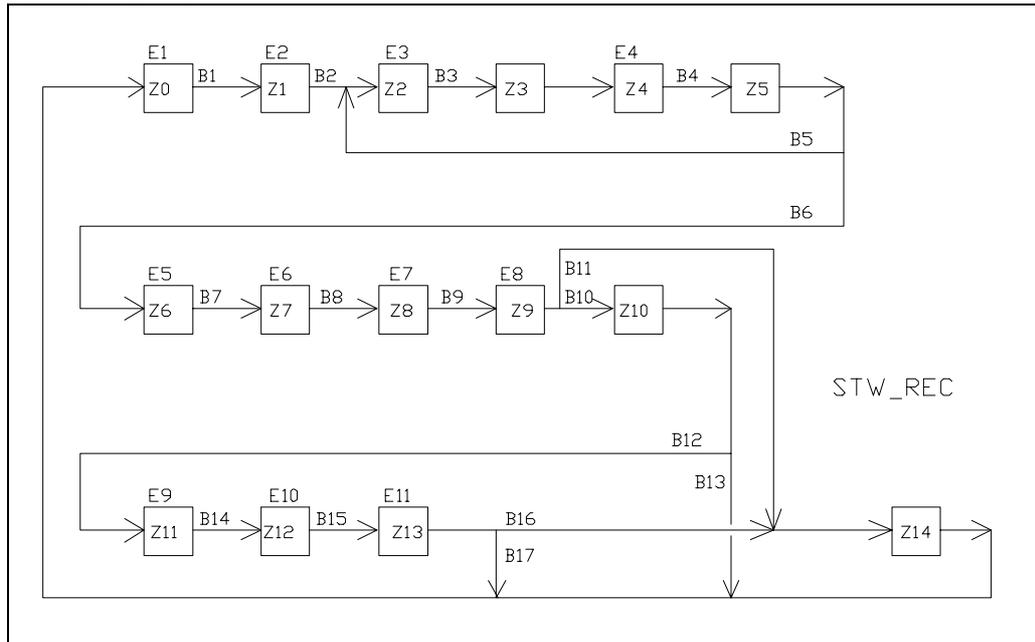


Bild 15: Zustandübergangsdiagramm des *stw_rec*

Schreib-Modul *bit_transmit*: Dieses Modul ist ähnlich aufgebaut wie das Modul *bit_scan*, es enthält jedoch nur die erste Teilerkette zur exakten Einstellung der Baudrate, den "Teiler durch 13" und den "Teiler durch 8", welcher die Steuersignale *TAST7* und *TAST8* erzeugt. Somit ist die zeitlich richtige Übertragung von Daten sichergestellt.

Im Gegensatz zum Lese-Modul *bit_scan* braucht *bit_transmit* während des Betriebes nicht initialisiert zu werden; denn eine Synchronisation ist in diesem Fall bei einer Datenübertragung nicht notwendig, da dieser Chip als Master arbeitet.

Schreib-Steuerwerk *stw_tran*: Im Schaltbild sind die Zustände durch die Flipflops von oben nach unten dargestellt und mit *X0*, *X1*, ..., *X10* bezeichnet, das oberste FF zählt nicht zum Steuerwerk, es generiert lediglich das Signal *CLOCK_SRW*.

Im Schaltungsbbild links unten ist der 9-Bit-Zähler *c9bcd* gezeichnet, der das Signal *TRANSCOUNT* erzeugt, das zur Zählung der acht Datenbits und des Paritybits dient.



Wie im Schaltungsbild ebenfalls zu sehen ist, werden die einzelnen Zustände durch die Bedingungen *Bi* verlassen und bleiben durch die Bedingungen *Ei* erhalten. Nachfolgend wird eine kurze Beschreibung der Zustände und Bedingungssignale gegeben:

Das Start- und die Stopbits sind nicht in FFs gespeichert, sondern sie werden durch das "1"- bzw. "0"-Setzen der *TD*-Leitung erzeugt, dazu werden die Signale *SRW_EN* und *NOT_ACTIV* generiert. Das Laden des Sendepuffers *WREG* zur Datenübertragung setzt ebenfalls das Flag *SREG(4)*, wodurch eine Zustandsänderung *X0* --> *X1* geschieht. In den Zuständen *X1* und *X2* muß sichergestellt werden, daß wenigstens die Zeit eines Stopbits eingehalten wird, bevor in den Zuständen *X3* und *X4* das Startbit übertragen wird. In den Zuständen *X5...X7* werden die acht Datenbits und das Paritybit übertragen und in den Zuständen *X8...X10* die eingestellte Anzahl der Stopbits.

X0: Grundzustand, *NOT_ACTIV*, Initialisierung verschiedener FFs.
X1: *LOAD, NOT_ACTIV, SP_LEER*
X2: *TRANSCOUNT <-- 0, NOT_ACTIV*
X3: *NOT_ACTIV_*
X4: *NOT_ACTIV-, SR_EN_*
X5: *TRANSCOUNT <-- TRANSCOUNT.INC., NOT_ACTIV-, SR_EN*
X6: *NOT_ACTIV-, SR_EN*
X7: *SRW <-- SRW.SHR. falls X7 * TAST8, NOT_ACTIV-, SR_EN*
X8: *NOT_ACTIV*
X9: *NOT_ACTIV*
X10: *NOT_ACTIV*

B1: *SREG(4)* - Sendepuffer voll
B2, B4, B10: *TAST8*
B3, B5, B11: *TAST7*
B6: *TAST8 * TRANSCOUNT-*
B7: *TAST8 * TRANSCOUNT*
B8: *TAST7 * STOPF*
B9: *TAST7 * STOPF-*

E1: *SREG(4)-*
E2, E4, E6, E8: *TAST8-*
E3, E5, E7, E9: *TAST7-*

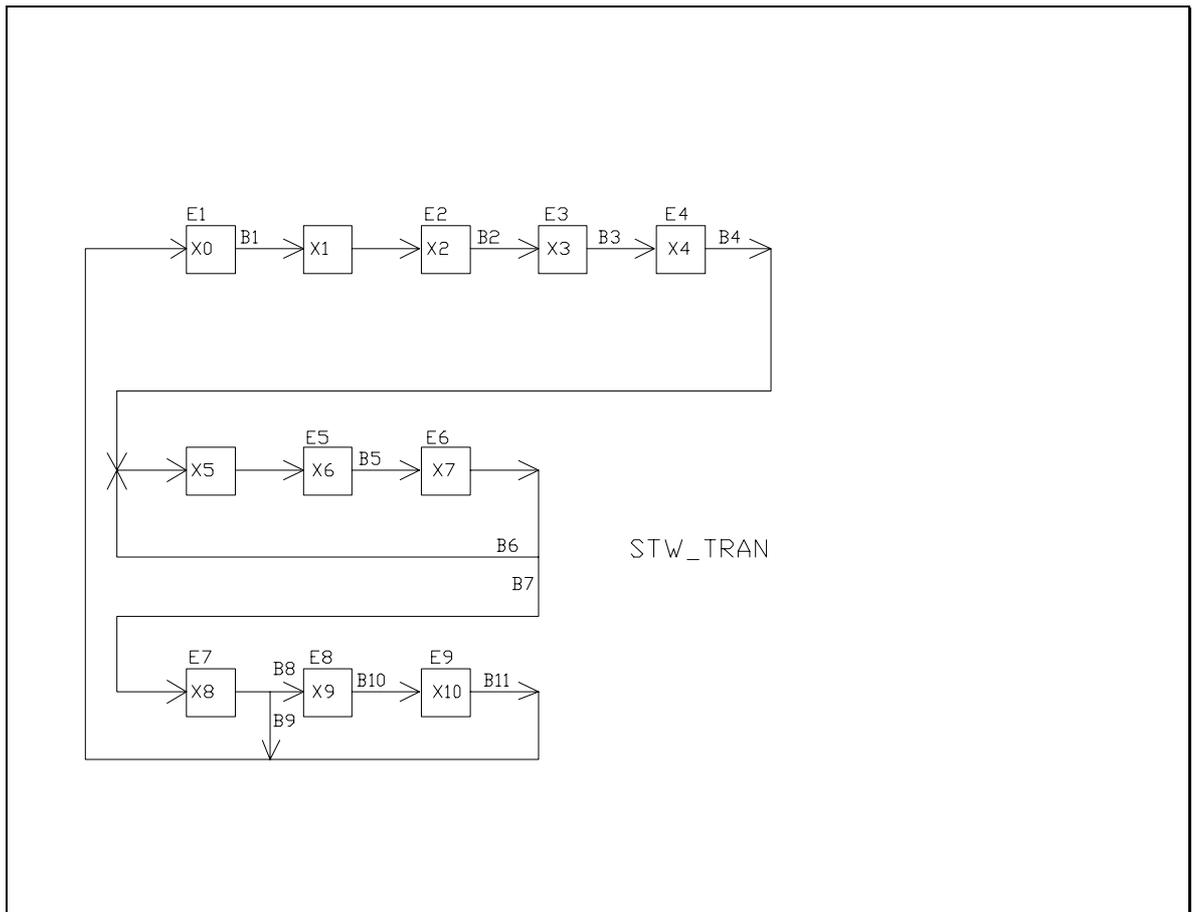


Bild 16: Zustandsübergangsdiagramm des *stw_tran*



7. Betriebssystemreferenz XMOS 1.0

7.1. Vorwort

Das hier vorgestellte Betriebssystem weist einige nennenswerte Merkmale auf. Es handelt sich hier um ein Multitasking-Betriebssystem, das sowohl kooperativ als auch preemptiv arbeitet. Kooperativ wird jeweils beim Warten auf Systemressourcen gearbeitet. Für das preemptive Scheduling wird nach der Round-Robin-Methode jede 1/16 Sekunde eine laufende Task temporär suspendiert und die nächste Task in der Taskliste aktiviert. Die Anzahl der lauffähigen Tasks wird momentan nur durch den geringen Arbeitsspeicher begrenzt.

In diesem Betriebssystem werden alle Geräte, Dateien und Verzeichnisse gleich behandelt, als Dateien. Man kann also die Serielle Schnittstelle, eine ausführbare Datei oder ein Verzeichnis mit dem gleichen Systembefehl OPEN öffnen und mit den gleichen Operationen READ und WRITE bearbeiten. Dem System ist immer das Null-Device bekannt, daß alle Ausgaben aufnimmt und READ-Aufrufe mit dem Fehler End-Of-File beantwortet.

Das System arbeitet mit zwei virtuellen Konsolen, die durch die Taste [NUM] umgeschaltet werden können.

In dieser Version des Betriebssystems sind entsprechend der momentan angeschlossenen Hardware folgende Geräte dem System bekannt:

- a: SCSI-Device 0, Diskettenlaufwerk
- b: SCSI-Device 1, Festplattenlaufwerk
- rom: ROM-Drive, Blockdevice im ROM Speicher
- ser: Serielle Schnittstelle
- par: Parallelport
- con0: Konsole 0
- con1: Konsole 1
- err: Error-Konsole, die jeweils sichtbare Konsole.

Der SCSI-Treiber stellt einen dynamisch wachsenden Cache zur Verfügung.

Strings müssen alle mit einer Null terminieren, damit sie korrekt bearbeitet werden können. Für Systembefehle müssen Strings in ungepackter Form, daß heißt ein Zeichen pro Wort vorliegen.

Das Trennzeichen zwischen Verzeichnissen und Dateien ist hier ein /.



Es sind zwei einfache Formen von Wildcards zulässig. Ein ? bedeutet, daß das Zeichen an dessen Stelle das ? steht beliebig sein kann. Ein * bedeutet, daß alle nachfolgenden Zeichen beliebig sein können, daß heißt Hallo* wird genauso bearbeitet wie Hallo*World. Zulässig in Dateinamen sind Zeichen mit ASCII-Codes zwischen \$21 und \$7f.

Dateinamen dürfen eine Länge von maximal 16 Zeichen haben. Groß- und Kleinbuchstaben werden unterschieden. Treibernamen sind auf vier Zeichen begrenzt, Tasknamen auf acht Zeichen. Wählt man eine Datei eines anderen Gerätes muß der Pfadname folgende Gestalt haben:

```
/Treibername/Verzeichnisname/.../Dateiname
```

Verzeichnisse können beliebig tief verschaltet werden. Dateien sind auf eine Länge von 32MByte begrenzt. Adressierbar sind Massenspeicher mit bis zu 2^{32} Sektoren a 512 Bytes = 2 TeraBytes.

Der Betriebssystemkernel, bestehend aus Treiberverwaltung, Taskverwaltung und Speicherverwaltung (ohne Dateiverwaltung, Shell und Treibern), hat eine Größe von 3622 Bytes.

7.1.1. Namensgebung

In Anlehnung an die Baugruppennamen XProz, XSer u.s.w. und in Erinnerung daran, daß die Grundlage dieses Systems XILINX-Chips sind, wurde der Name XMOS 1.0 als Betriebssystemname gewählt. Er steht für

XILINX MULTITASKING OPERATING SYSTEM Version 1.0

In der Hoffnung, daß es keine urheberrechtlichen Konflikte gibt wurde der Name XILINX mit in den Betriebssystemnamen aufgenommen.

7.1.2. Abkürzungen

Im Weiteren werden folgende Abkürzungen benutzt:

sp: Stackpointer
pc: Aktueller Programcounter
sr: Statusregister
d0-d7: Register d0-d7
N-Flag: Negative-Flag
Z-Flag: Zero-Flag
C-Flag: Carry-Flag
V-Flag: Overflow-Flag
CWD: Current Working Directory, aktuelles Verzeichnis
BAM: Block Available Map
TDB: Task-Descriptor-Block
FDB: File-Descriptor-Block
MDB: Media-Descriptor-Block



7.2. Betriebssystemkonzept

7.2.1. Aufbau

Das Betriebssystem besteht aus vier Einheiten:

1. Speicherverwaltung
2. Taskverwaltung
3. Dateiverwaltung
4. Treiberverwaltung

Eine Trennung von Basic Input Output System und Betriebssystem liegt hier nicht mehr vor. Die Aufgaben des BIOS werden von den Gerätetreibern übernommen. Software kann völlig geräteunabhängig entwickelt werden, da über die einheitlichen Dateioperation jedes Gerät angesprochen werden kann.

Das Betriebssystem ist modular aufgebaut. Ohne besondere Schwierigkeiten können Teile des Betriebssystems durch andere ersetzt werden oder andere Geräte eingebunden werden. Es gibt nur eine Verbindung zwischen SCSI-Treiber und Speicherverwaltung, die aber dokumentiert ist und leicht entfernt werden kann (siehe CACHE). Auch interne Operationen werden über die regulären Systembefehle bearbeitet.

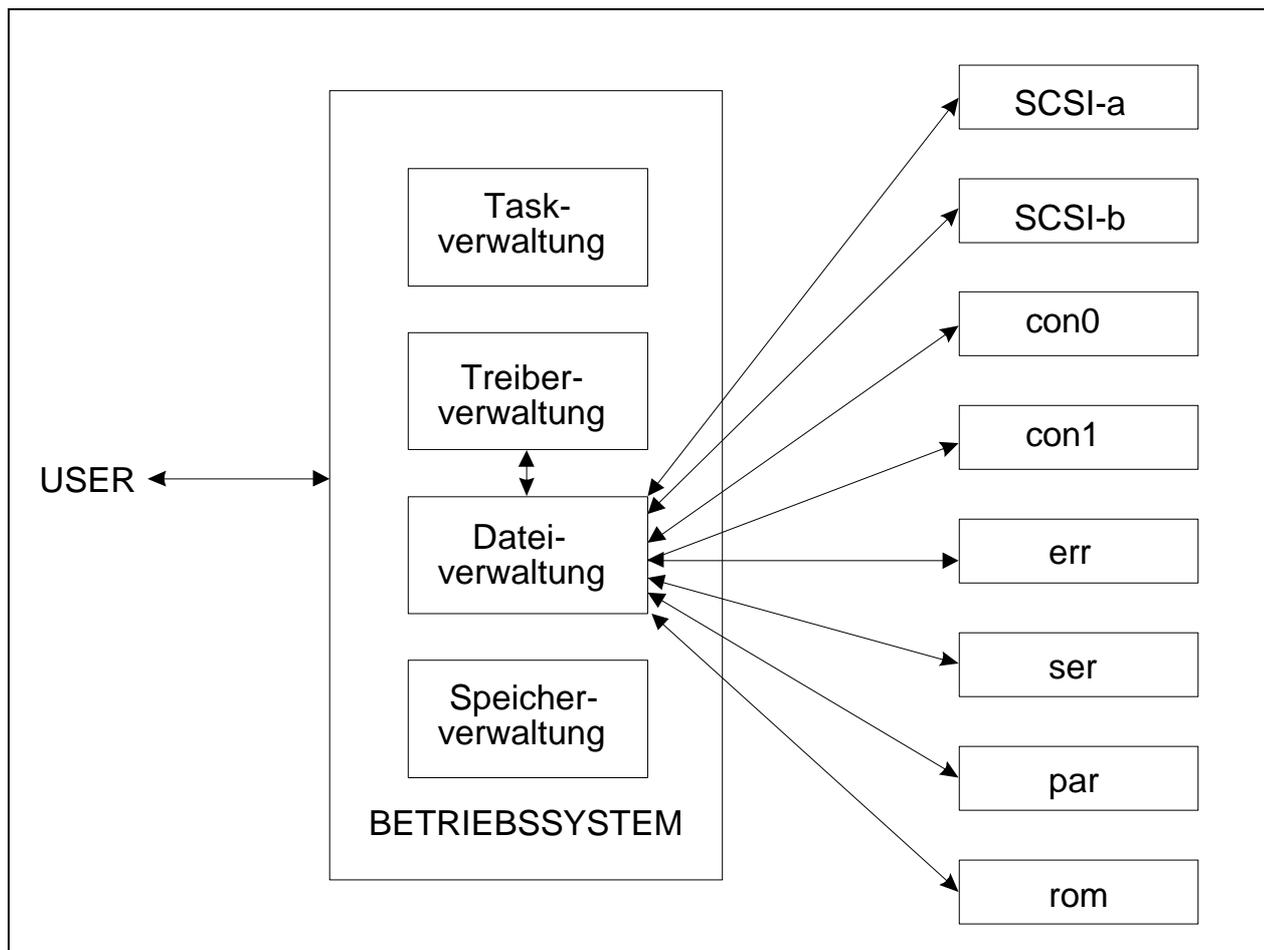


Bild 17: Systemsicht des Anwenders



7.2.2. Anpassung an andere Umgebungen

Das Betriebssystem ist an keine spezielle Adresse oder Hardware gebunden. Es kann auch in anderen Bereich des Speicher installiert werden. Sind die entsprechenden Treiber vorhanden kann praktisch mit jedem Gerät gearbeitet werden.

7.3. Multitasking

Das Betriebssystem ist multitaskingfähig. Eine Einschränkung der Anzahl der Tasks ergibt sich nur durch den zur Verfügung stehenden Arbeitsspeicher des Systems. Alle Betriebssystemroutinen sind reentrant erstellt, sie arbeiten als Hoare'sche Monitore. Diesen Routinen steht ein Satz von acht Arbeitsregistern d0-d7 zur Verfügung, die bei einem Taskwechsel neben dem Stackpointer, den Prozessor-Flags und dem Programcounter gerettet und restauriert werden. Bei diesen Registern handelt es sich nicht um Hardware-Register, sondern um normale Speicherzellen des Arbeitsspeichers, die aufgrund ihrer besonderen Verwendung nur Register genannt werden. Das Betriebssystem arbeitet sowohl kooperativ als auch preemptiv. Die Tasks sind in einer zyklischen Liste angeordnet. Es werden nur zwei Taskzustände unterschieden, nämlich laufend und lafbereit.

7.3.1. Semaphore

Der Zugriff auf Systemressourcen wird über Semaphore geregelt. Als Semaphore wird ein ganzes Wort benutzt. Dieses hat den Wert Null, falls die Systemresource verfügbar ist. Andernfalls enthält das Wort die Tasknummer der belegenden Task. So läßt sich jederzeit ermitteln, welche Task welche Systemresource nutzt. In diesem Betriebssystem werden die Ressourcen Arbeitsspeicher, File-Descriptor-Block-Liste, Konsole, SCSI und Datenträgerspeicher mit Hilfe von Semaphore verwaltet. Während der Abfrage und der Veränderung eines Semaphores wird ein Taskwechsel durch eine temporäre Unterbrechungssperre unterbunden.

Beispiel einer Semaphorebehandlung:

```
driver:  irqoff                                ;Unterbrechung unterbinden
         cmp     scsi_in_use,-                 ;SCSI belegt?
         move   eq akt_task,scsi_in_use       ;Nein, selber belegen
         irqon
         jeq    .semok
         move   akt_task,want_to_use_scsi    ;Fairness-Flag setzen
         jsr   SWITCHTASK                     ;Kooperatives Handeln!
         jmp   driver
.semok:  ...
```

7.3.2. Kooperatives Multitasking

Kooperativ wird jeweils beim Warten auf Systemressourcen verfahren. Ist ein Semaphore belegt, wird ein Taskwechsel ausgelöst, da die aktuelle Task Rechenzeit nicht sinnvoll nutzen kann.



7.3.3. Preemptives Multitasking

Für das preemptive Scheduling wird nach der Round-Robin-Methode jede 1/16 Sekunde eine laufende Task temporär suspendiert und die nächste Task in der Taskliste aktiviert. Jedesmal bei der Aktivierung des Timers wird ein Taskwechsel ausgelöst, sofern nicht gerade einer durchgeführt wird. Das kooperative und preemptive Multitasking wird jedoch nicht koordiniert. Es kann also vorkommen, dass nachdem kooperativ verfahren wurde ein Taskwechsel aufgrund des Zeitplanes ausgelöst wird. Eine Beachtung dieses Falles wurde nicht implementiert, um die Timer- und Taskwechselroutine möglichst kurz und einfach zu halten. Der Verwaltungsaufwand für einen Taskwechsel sollte viel geringer sein als das Arbeitszeit-Quantum einer Task. Die Timeroutine umfaßt neun Befehle und die Taskwechselroutine 52 Befehle, die linear nacheinander abgearbeitet werden. In einer Sekunde können bei jetziger Systemkonstellation ca. 400.000 Befehle abgearbeitet werden, das heißt in eine Zeitscheibe werden ca. 25.000 Befehle bearbeitet. Diese $9+52=61$ Befehle Verwaltungsaufwand verbrauchen ca. 0,248% der Rechenzeit einer Zeitscheibe.

7.3.4. Fairness

Der Zugriff auf SCSI-Geräte ist mit einer einfachen Fairnessregel verbunden, um zu verhindern, daß eine einzige Task durch ungünstige Taskwechselzeitpunkte immer diese Resource belegen kann, also andere andere Tasks *aushungert*. Ist die Resource SCSI nicht verfügbar, wird ein Flag gesetzt, welches anzeigt, daß eine andere Task diese Resource jetzt nutzen will. Nach Freigabe der Resource SCSI wird überprüft, ob dieses Flag gesetzt ist. Ist dies der Fall, wird ein Taskwechsel direkt ausgelöst. Da die anderen Ressourcen in der Regel nur sehr kurz belegt sind, wurden keine weiteren Fairnessregeln implementiert. Zeigt die Anwendung des Systems, daß diese trotzdem von Nöten sind, lassen sich diese leicht nachträglich ergänzen. Die entsprechenden Stellen im Betriebssystemquelltext sind markiert. Dies könnte bei häufigen dynamischen Speicheroperationen der Fall sein, wenn kleine Speicherblöcke häufig allokiert und freigegeben werden.



7.4. Systembesonderheiten

7.4.1. SCSI-Cache für Festplatte und Floppy

Das Betriebssystem arbeitet mit einem durch den SCSI-Treiber zur Verfügung gestellt Software-Cache. Die Größe des Caches ändert sich dynamisch. Er verfügt über eine Mindestgröße 6*260 Worten Speicherplatz für sechs Sektoren à 256 Worte plus 4 Worte Verwaltungsinformation. Wird der Arbeitsspeicher nicht anderweitig benötigt, dann wird er als Cachespeicher benutzt. Wird ein Speicherblock angefordert, dann wird die Anzahl an Cache-Puffern reduziert und als Arbeitsspeicher verwendet. An dieser Stelle arbeiten Speicherverwaltung und SCSI-Treiber zusammen. Wenn Speicher frei wird, werden neue Cache-Puffer von der Speicherverwaltung zur Verfügung gestellt. Wird jedoch noch Speicher benötigt wird dem SCSI-Treiber ein bestimmter Job übergeben, der dann entsprechend viele Cache-Puffer freigibt. Der Cache liegt immer zusammenhängend am Ende des Arbeitsspeichers. Es verschiebt sich nur die Ende-Marke des freien Speichers, die gleichzeitig die Anfangs-Marke des Cache-Bereiches ist.

Es wird hier eine einfache Cache-Strategie verfolgt, die jeweils den Cache-Puffer verwirft, der am längsten nicht benutzt wurde. Diese Cache-Strategie ist bekannt unter der Bezeichnung LRU (least recently used). Es gibt keinen Zusammenhang zwischen der Adresse eines gepufferten Blocks und der Position im Cache-Speicher. Daher ist die hier implementierte Cache voll-assoziativ und man muß im Cache-Speicher nach einem angeforderten Block linear suchen. Bei Schreibzugriffen auf einen Massenspeicher werden Daten über den Cache verzögert geschrieben (Write-Back-Cache). Die Variable **accesses** wird immer um eins erhöht, wenn auf irgendeinen Cache-Puffer zugegriffen wird. Dieser Wert wird dann als Zugriffszähler in den Verwaltungsbereich des Puffers eingetragen. Dies geschieht auch, wenn ein Sektor neu in einen Cache-Puffer geladen wird. Ist Bit₁₅ des Gesamtzugriffszählers **accesses** gesetzt, werden die Zugriffszähler der einzelnen Cache-Puffer zurückgesetzt, indem 255 zu den einzelnen Zählern addiert und dann durch 256 geteilt wird. Wurde also auf einen Puffer schon mal zugegriffen, dann hat er jetzt noch den Wert 1. Der Gesamtzugriffszähler **accesses** erhält den Wert 257. Dies ist größer als der derzeit größtmögliche Wert in einem benutzten Puffer. Der Puffer mit dem geringsten Zugriffszähler wird bei einem Cache-Miss mit dem neuen Sektor überschrieben. Ein Puffer wird durch ein gesetztes Bit im ersten Verwaltungswort als gültig gekennzeichnet.

Unpassend ist diese Strategie bei einem Kopiervorgang. In diesem Fall wird ein Sektor genau einmal gelesen und einmal geschrieben, danach wird nicht mehr auf den Sektor zugegriffen. Dann werden der Reihe nach alle anderen Cache-Puffer überschrieben und nicht dieser eine für den nächsten Sektor benutzt, da er dann den höchsten Zugriffszähler hat.



7.4.2. ROM-Disk

Der verbleibende Speicherbereich des ROM-Speicher, der nicht vom Betriebssystem genutzt wird, wird als Datenträger eines Blockdevices, der ROM-Disk, verwendet. Die Struktur, in der die Daten abgelegt sind, entspricht der vom Betriebssystem benutzten Dateistruktur. Es existiert ein Bootsektor und ein BAM-Sektor auf dieser ROM-Disk mit einer Sektorgröße von 256 Worten. So können bis auf Schreibzugriffe alle Dateioperationen auf dieser ROM-Disk durchgeführt werden. Die ROM-Disk hat momentan eine Kapazität von 14336 Worten, die für die Dienstprogramme genutzt werden. Da der Zugriff auf die ROM-Disk weitaus schneller ist als der Zugriff auf die anderen Geräte werden die Dienstprogramme mit nur geringer Zeitverzögerung ausgeführt. Der ROM-Disk-Treiber ist ein vereinfachter SCSI-Treiber.

7.5. Speicherverwaltung

7.5.1. Speicheraufbau

Der Arbeitsspeicher wird über eine verkettete Liste der Speicherblöcke verwaltet. Speicherblöcke können in einer beliebigen Größe angefordert werden. Sie werden nach der First-Fit-Methode ermittelt, also der erste, ausreichend große, freie Speicherblock in der Liste wird ausgewählt. Zu einem Speicherblock gehören zwei Worte Verwaltungsinformation. Das erste Verwaltungswort gibt die Länge dieses Speicherblocks inklusive der beiden Verwaltungsworte an, das zweite Wort gibt an wem der Speicherblock gehört. Ist dieses zweite Wort Null ist der Block frei, hat das Wort den Wert \$ffff, gehört er dem Betriebssystem, andernfalls enthält dieses Wort die Tasknummer der Task, die diesen Speicherblock allokiert hat. Die Variable **bfs** zeigt auf das erste Verwaltungswort, die Länge des ersten Speicherblocks. Durch Addition der Länge zur Adresse dieses ersten Verwaltungswortes ergibt sich die Adresse des ersten Verwaltungswortes des nächsten Speicherblockes. Wird ein Speicherblock wieder freigegeben, dann wird nur das zweite Verwaltungswort auf Null gesetzt und dieser Block mit anliegenden freien Speicherblöcken *verschmolzen* zu einem großen Speicherblock. Der Zugriff auf die Speicherblockliste wird über den Semaphor **h_in_use** geregelt.

Variable	Adresse	Inhalt
bfs	6	Zeiger auf den ersten Speicherblock
efs	7	Zeiger auf das Ende des freien Speichers
h_in_use	26	Semaphor für den Zugriff auf die Speicherblockliste

Tabelle 60: Systemvariablen der Speicherverwaltung

Die Variable **efs** zeigt auf das erste Wort, das zum Cache-Bereich gehört. Durch die Speicherverwaltung wird nur der Bereich bis zu der Grenze **efs** verwaltet. Arbeitsspeicher hinter der Grenze **efs** wird von der Speicherverwaltung vom SCSI-Treiber, der den Cache verwaltet, angefordert und die Variable **efs** aktualisiert.



Die Variable **bfs** zeigt hinter den Bereich der Systemvariablen. Zur Zeit werden 74 Systemvariablen benutzt, daß heißt **bfs** hat den Wert 80.

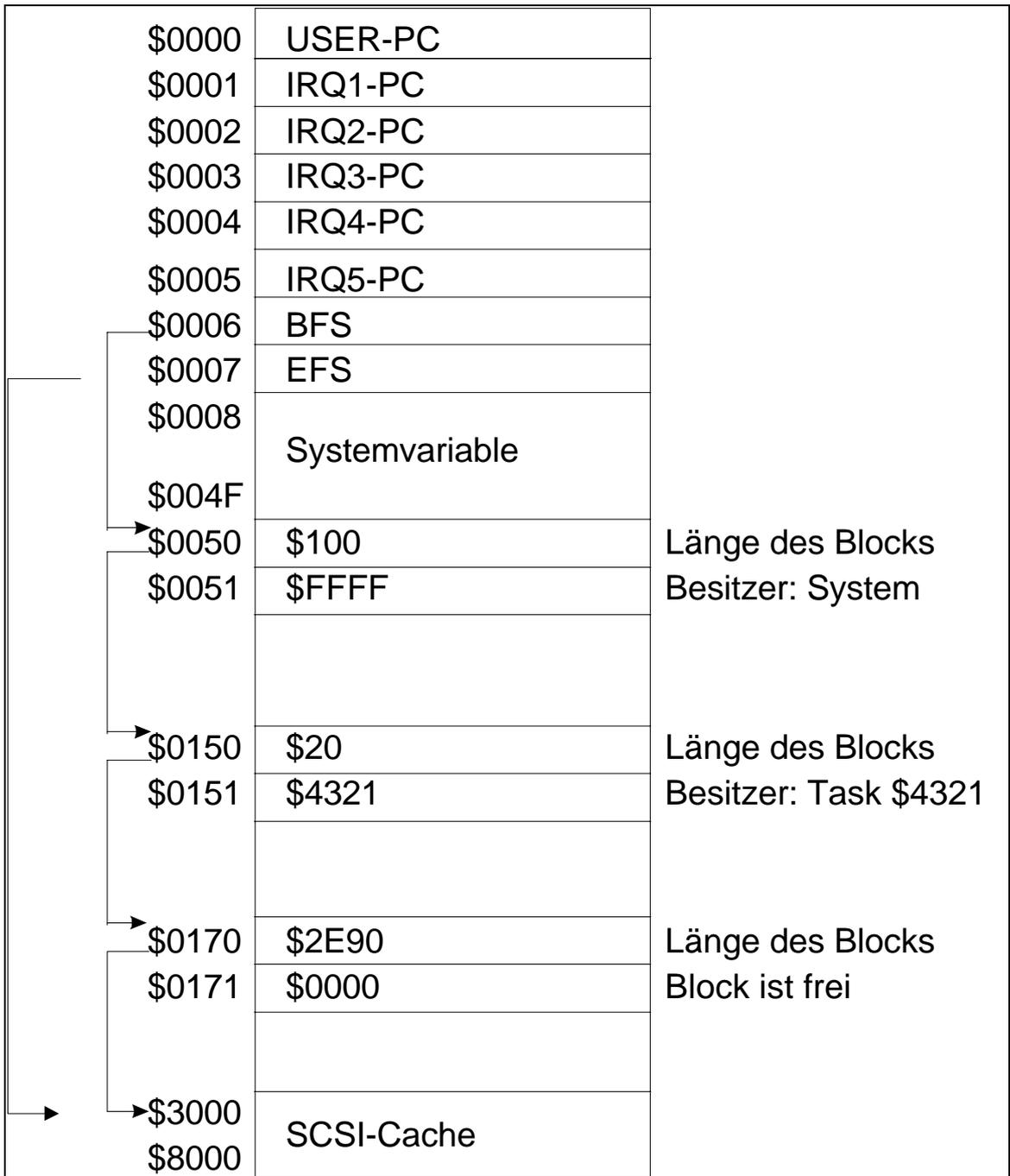


Bild 18: Organisation des Arbeitsspeichers

7.6. Taskverwaltung

7.6.1. Task-Descriptor-Blöcke

Die Taskliste ist als zyklische Liste von Task-Descriptor-Blöcken (auch Prozess-Leit-Blöcke genannt) organisiert. Ein Task-Descriptor-Block (TDB) bietet Platz für die zu sichernden Speicherzellen beim Taskwechsel, einen Verweis auf den nächsten Task-Descriptor-Block, den Tasknamen, die Adressen der File-Descriptor-Blöcke der StandardIn- und StandardOut-Dateien, und den Environmentbereich der Task. In diesem Environmentbereich wird die Current Working Directory, der Path und Parameter der Command Line abgelegt. Parameter der Command Line sind die Parameter die einem Programm durch die Shell übergeben werden. Beim Starten einer Task wird der Environment der startenden Task der zu startenden Task vererbt. Die Tasknummer ist die Anfangsadresse dieses TDBs im Speicher. Ein TDB mit einem Environmentbereich der Größe Null hat eine Länge von 22 Worten. Alle Betriebssystemroutinen operieren nur auf den Registern d0 bis d7. Diese müssen für jede Task neu lokal angelegt werden, dies geschieht im TDB. Bei einem Taskwechsel werden die Registerwerte des zu suspendierenden Task in den TDB gerettet, und die Werte der zu aktivierenden Task in die Register d0 bis d7 des Betriebssystem übertragen. So wird gewährleistet, das die Betriebssystemroutinen reentrant, und somit multitaskingfähig sind.

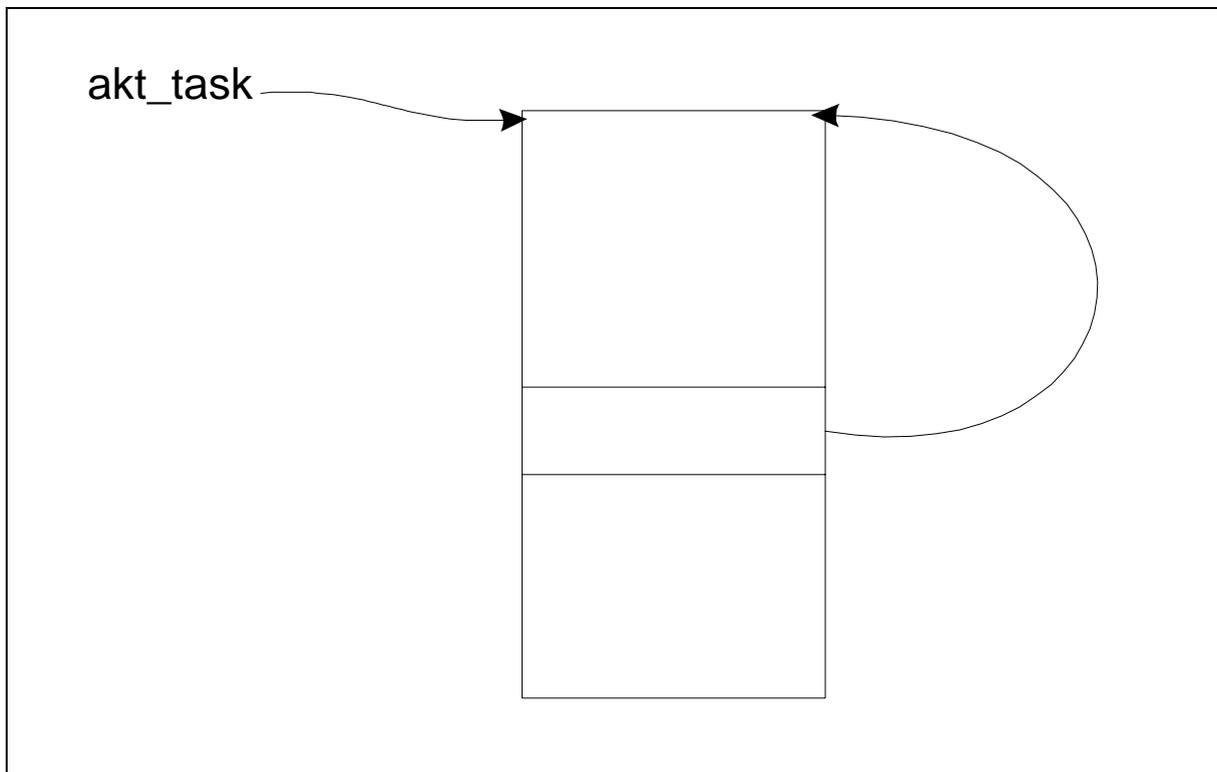


Bild 19: Taskliste mit einem TDB



Adresse	Inhalt
0	Gesicherter User-PC
1	Gesicherte Flags
2	Gesicherter Stackpointer
3	Gesichertes Register d0
4	Gesichertes Register d1
5	Gesichertes Register d2
6	Gesichertes Register d3
7	Gesichertes Register d4
8	Gesichertes Register d5
9	Gesichertes Register d6
10	Gesichertes Register d7
11	Adresse des nächsten TDB
12	Taskname, ein Zeichen
13	Taskname, ein Zeichen
14	Taskname, ein Zeichen
15	Taskname, ein Zeichen
16	Taskname, ein Zeichen
17	Taskname, ein Zeichen
18	Taskname, ein Zeichen
19	Taskname, ein Zeichen
20	FDB-Adresse der StandardIn-Datei
21	FDB-Adresse der StandardOut-Datei
22	Environmentbereich, falls Environmentbereichsgröße gleich Null gewählt ist dies das letzte Wort des TDB und hat den Wert Null
23-...	Environmentbereich

Tabelle 61: Aufbau eines Task-Descriptor-Blockes

Der Systembefehl STARTTASK legt einen neuen TDB an und reiht ihn in die zyklische Liste ein. Das Einhängen in die Liste und das Entfernen aus der Liste erfolgt mit gesperrten Interrupts, damit dieser Vorgang nicht unterbrochen werden kann.

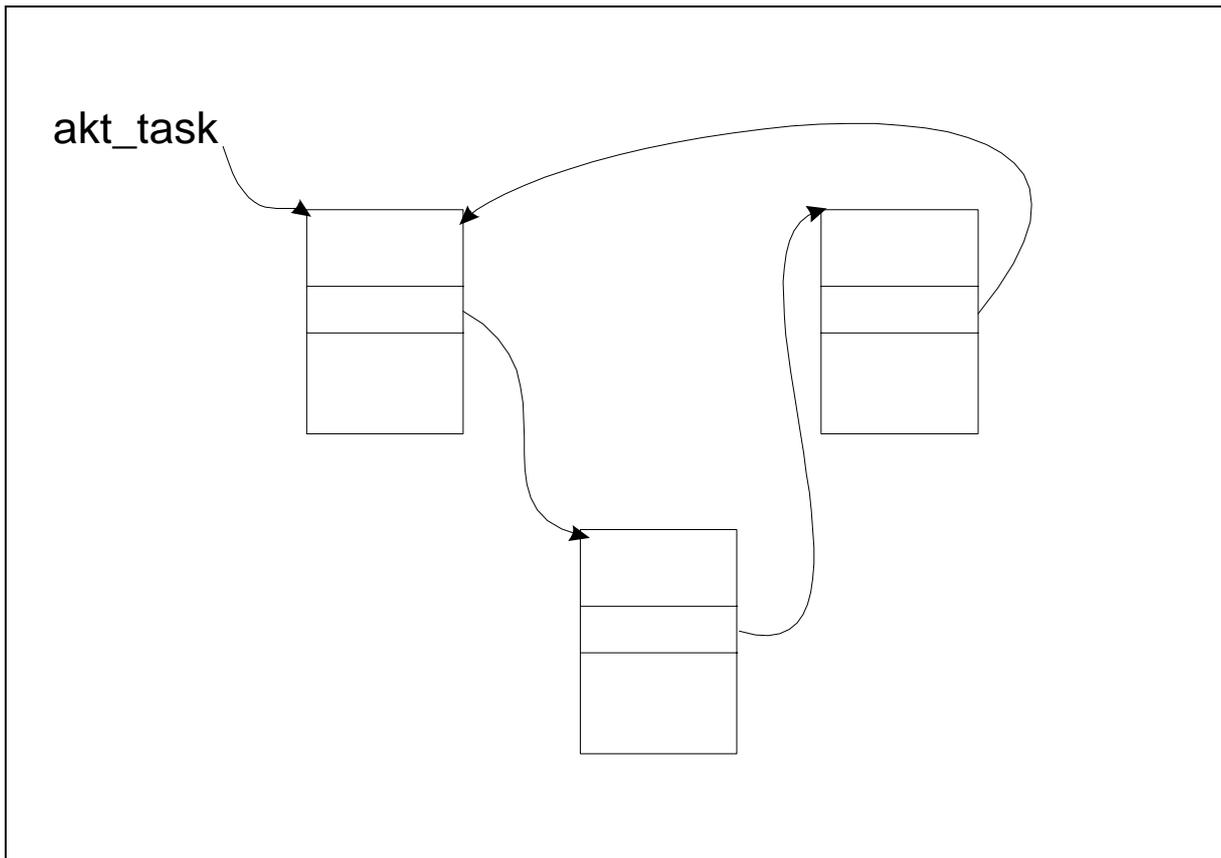


Bild 20: Zyklische TDB-Liste mit drei Tasks

7.6.2. Timer

Der Timer-Interrupt wird hardwaremäßig jede 1/16 Sekunde ausgelöst. Es wird dann die Variable **timerl** incrementiert, bei Überlauf auch die Variable **timerh**. Danach wird zur Taskwechselroutine SWITCHTASK gesprungen. Der Timer kann somit über 8 Jahre arbeiten, bis er wieder Null erreicht. Er besitzt die höchste Unterbrechungspriorität 5 und kann somit selber nicht unterbrochen werden.

Variable	Adresse	Inhalt
timerh	28	Zeitwert, High-Wort
timerl	29	Zeitwert, Low-Wort
flags5	30	gerettet Flags der Interruptroutine

Tabelle 62: Systemvariablen des Zeitgebers

7.6.3. Taskwechsel

Der Taskwechsel wird im Interruptlevel 5 durchgeführt, damit er nicht unterbrochen werden kann, auch nicht vom Timer. Beim Taskwechsel werden die Arbeitsregister d0 bis d7, die Flags, der Program-Counter und der Stackpointer in den TDB gerettet. Aus dem TDB der nächsten Task werden diese Speicherzellen wieder restauriert. Für diese Operation wird ein spezielles Arbeitsregister **task_switch_tmp** benutzt. Die Taskwechselroutine ist somit nicht reentrant, was aber auch nicht gefordert ist.



7.6.4. Task entfernen

Eine Task entfernt sich immer selbst. Durch den Befehl `rts` auf höchster Programmebene wird ein `KILLTASK`-Aufruf durchgeführt. Wird eine Task durch eine andere entfernt, wird der User-PC der zu entfernenden Task auf die Adresse der `KILLTASK`-Routine eingestellt. Auf dem Stack wird die Tasknummer der zu entfernenden Task abgelegt. Danach wird der Systembefehl beendet. Beim nächsten Taskwechsel begeht die Task "Selbstmord". Dabei werden folgende Aufgaben erledigt:

- Semaphore freigeben.
- Geöffnete Dateien schließen.
- Arbeitsspeicher freigeben.
- TDB aus Taskliste entfernen.

Variable	Adresse	Inhalt
<code>akt_task</code>	17	Aktuelle Tasknummer
<code>task_switch_tmp</code>	31	Arbeitsregister für Taskwechsel
<code>resetvector</code>	76	Adresse, die bei einem Reset durch <code>KILLTASK</code> angesprungen wird

Tabelle 63: Systemvariablen der Taskverwaltung

Wird die letzte Task entfernt wird durch die Routine `KILLTASK` ein `RESET` ausgelöst, dabei wird über die Variable `resetvector` gesprungen. Sie weist im Moment auf die Adresse der Betriebssysteminitialisierung, kann aber bei Bedarf verändert werden. So könnte zum Beispiel ein RAM-Disk-Treiber dort ein Programm eintragen, das bei einem `RESET` den Inhalt der RAM-Disk auf die Festplatte rettet und dann zur Betriebssysteminitialisierung springt.

7.7. Dateiverwaltung

7.7.1. Dateien und Treiber

Der Grundgedanke dieses Betriebssystem ist, dem Benutzer eine geräteunabhängige Systemsicht zu vermitteln. Geräte werden wie Dateien behandelt. Z.B. läßt sich die Datei `/b/Verz/Datei` mit den gleichen Operation behandeln wie das Gerät `/ser` (Serielle Schnittstelle). Es kann ein Wort, String oder Block in ein Zeichendevise oder in eine Datei geschrieben werden. Die Systembefehle übernehmen die Kommunikation mit den Treibern.

7.7.2. Dateistruktur

Als Dateistruktur wurde eine Baumstruktur gewählt. Ein Sektor muß eine Länge von 512 Bytes=256 Worte haben. In einer Datei wird logisch mit 16Bit Sektornummern gearbeitet, die eine mögliche Dateilänge von 65536 Sektoren = 32MByte zulassen. Für die physikalischen Sektornummern stehen 32Bit zur Verfügung. Damit können 2^{32} Sektoren = 2 TeraBytes adressiert werden. Partitionierungen werden nicht unterstützt. Die freien, belegten und defekten Sektoren werden über eine BAM (Block Available Map) verwaltet.



Es können beliebig viele Verzeichnisebenen erzeugt werden. Verzeichnisse werden wie Dateien behandelt.

Ist die Dateilänge kleiner oder gleich 256 Worte wird von der Datei ein Sektor, in dem die Daten abgelegt sind, belegt. Dieser erste Sektor, den eine Datei belegt, und auf den der Verzeichniseintrag verweist, heißt Primärsektor. Dieser ist hier Datensektor. Die Schachtelungstiefe, die angibt wieviel Verwaltungsebenen zur Datei gehören, ist Null.

Liegt die Dateilänge zwischen $2 \text{ Sektoren} * 256 \text{ Worten}$ und $128 \text{ Sektoren} * 256 \text{ Worten} = 32768 \text{ Worten} = 64 \text{ KByte}$, wird ein Verwaltungssektor benötigt. Dieser Verwaltungssektor ist nun der Primärsektor, auf den der Verzeichniseintrag zeigt. In diesem Sektor sind jeweils zwei Worte die Adresse eines Datensektors. Es existiert eine Verwaltungsebene, die Schachtelungstiefe ist Eins.

Bewegt sich die Dateilänge zwischen $128 \text{ Sektoren} * 256 \text{ Worten} = 64 \text{ KByte}$ und $128^2 \text{ Sektoren} * 256 \text{ Worten} = 8 \text{ MByte}$ werden bis zu 129 Verwaltungssektoren in zwei Verwaltungsebenen benötigt, die Schachtelungstiefe ist Zwei. Der Primärsektor ist ein Verwaltungssektor, der wiederum mit 32Bit-Adressen auf bis zu 128 weitere Verwaltungssektoren zeigt. Diese wiederum zeigen mit 32Bit-Adressen auf die Datensektoren.

Für eine Datei mit einer Größe zwischen 8MByte und 32MByte werden drei Verwaltungsebenen benötigt, die Schachtelungstiefe ist Drei. Der Primärsektor ist ein Verwaltungssektor, der auf bis zu 128 Verwaltungssektoren zeigt, diese wiederum zeigen auf Verwaltungssektoren, die dann auf die Datensektoren zeigen.

Bei einer Schachtelungstiefe von Drei sind in der zweiten Verwaltungsebene allerdings durch die Beschränkung von 65536 logischen Sektoren nur vier Verwaltungssektoren möglich. Das heißt, bei dieser Schachtelungstiefe existieren maximal $1 + 4 + 4 * 128 = 517$ Verwaltungssektoren.

Es werden immer nur so viele Verwaltungssektoren benutzt, wie zur Verwaltung nötig sind. Das heißt, bei einer Schachtelungstiefe von Drei, werden nicht automatisch 517 Verwaltungssektoren eingetragen.

Selbst bei einer Dateigröße von 32MByte müssen nur drei Verwaltungssektoren gelesen werden, bis die Adresse des Datensektors ermittelt ist, egal ob es der erste oder der letzte der Datei ist.

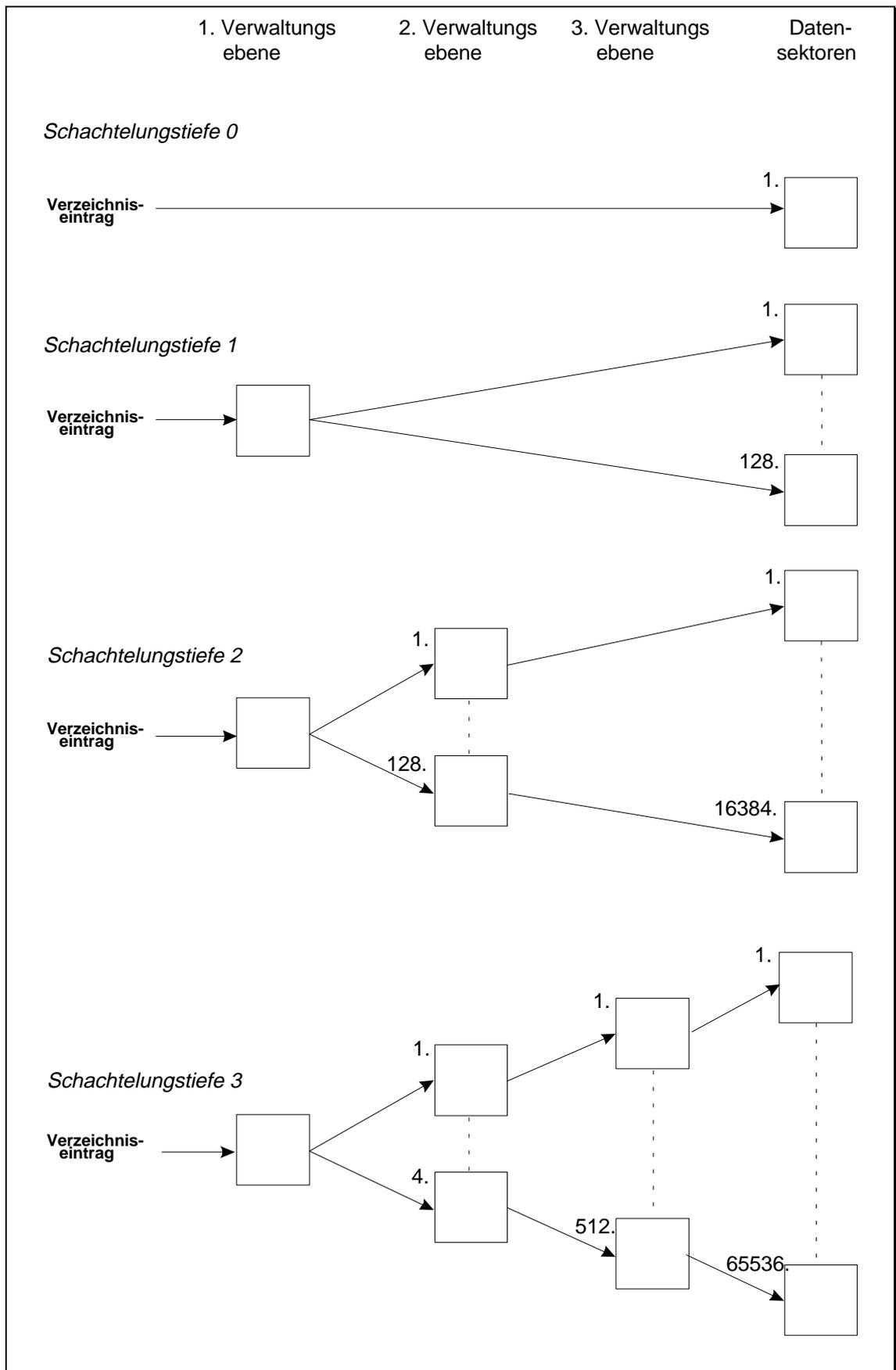


Bild 21: Dateistruktur



7.7.3. Verzeichniseinträge

Ein Verzeichniseintrag hat eine Länge von 16 Worten, so daß in ein Datensektor eines Verzeichnisses 16 Verzeichniseinträge passen. Ein Verzeichniseintrag enthält 8 Worte Verwaltungsinformation und 8 Worte Dateinamen. Der Dateiname liegt gepackt vor, er kann also bis zu 16 Zeichen lang sein. Und zwar wird das erste Zeichen im High-Byte und das zweite Zeichen im Low-Byte abgelegt. Zulässig sind Zeichen mit dem ASCII-Code \$21 bis \$7f. Die Dateilänge wird in Sektoren und Worten angegeben. Dabei beschreibt die Anzahl der Sektoren vollständig belegte Sektoren und die Anzahl der Worte eine Anzahl von Worten im letzten Dateisektor, die kleiner ist als 256. Bei einer Datei mit 200 Worten Länge ist die Dateilänge in Sektoren Null und die Anzahl der Worte 200.

Ein Verzeichniseintrag hat die folgende Form:

Adresse	Inhalt
0	Adresse des Primärsektors, High-Wort
1	Adresse des Primärsektors, Low-Wort
2	Dateilänge in Sektoren
3	Dateilänge in Worten <256, d.h. soviel Worte werden zusätzlich zu einem Sektor noch belegt.
4	Schachtelungstiefe (Anzahl der Verwaltungsebenen; zwischen 0 und 3)
5	Dateiattribute, bisher werden nur drei Bit benutzt (Bit ₂ : Writeprotect, Bit ₁ : Executable, Bit ₀ : Directory)
6	timerh, Erstellungszeitpunkt
7	timerl, Erstellungszeitpunkt
8	Dateiname, zwei Zeichen, insgesamt 16 Zeichen
9	Dateiname, zwei Zeichen
10	Dateiname, zwei Zeichen
11	Dateiname, zwei Zeichen
12	Dateiname, zwei Zeichen
13	Dateiname, zwei Zeichen
14	Dateiname, zwei Zeichen
15	Dateiname, zwei Zeichen

Tabelle 64: Aufbau eines Verzeichniseintrages

Ein Verzeichniseintrag ist ungültig, wenn das erste Wort des Dateinamens Null ist.

Es werden bisher nur drei Dateiattribute benutzt. Wenn der Bedarf nach weiteren Attributen besteht kann dieses Attribut-Wort dafür noch genutzt werden. Entsprechend muß dann das Dienstprogramm DIR und ATTRIB erweitert werden.



7.7.4. Verzeichnisstruktur

Ein Verzeichnis ist eine normale Datei, mit der alle Dateioperationen durchgeführt werden können und die die gleiche Struktur hat wie jede andere Datei. Als Dateiattribut ist das Directory-Flag gesetzt. So können in ein Verzeichnis beliebig viele Unterverzeichnisse eingebunden werden, und es können beliebig tiefe Unterverzeichnisebenen benutzt werden.

Zu beachten ist das die Dateilänge eines Verzeichnisses nicht die Summe der Längen der enthaltenen Dateien ist, sondern nur die Summe der durch die Verzeichniseinträge belegten Worte angibt. Wird ein Verzeichniseintrag gelöscht wird die Datei nicht verkürzt, sondern der Eintrag nur als ungültig erklärt. Die Verzeichnislänge ändert sich dann also nicht.

7.7.5. Bootsektor

Der Bootsektor eines Datenträgers enthält einen Verzeichniseintrag, eine 32Bit-Kennung, Informationen über die Länge der Block Available Map (BAM, siehe Kapitel 7.7.7) in Sektoren und die Position des ersten freien Sektors in der BAM. Der Rest des Sektors wird nicht belegt und ist mit Nullen gefüllt. Der Verzeichniseintrag enthält Informationen über das Hauptverzeichnis.

Adresse	Inhalt
0	Primärsektor der Rootdirectory, High-Wort
1	Primärsektor der Rootdirectory, Low-Wort
2	Länge der Rootdirectory in Sektoren
3	Länge der Rootdirectory in Worten <256, (siehe oben)
4	Schachtelungstiefe der Rootdirectory
5	Dateiattribute (Directory-Flag ist gesetzt)
6	timerh, Erstellungszeitpunkt
7	timerl, Erstellungszeitpunkt
8	Datenträgername, insgesamt 16 Zeichen
9	Datenträgername, zwei Zeichen
10	Datenträgername, zwei Zeichen
11	Datenträgername, zwei Zeichen
12	Datenträgername, zwei Zeichen
13	Datenträgername, zwei Zeichen
14	Datenträgername, zwei Zeichen
15	Datenträgername, zwei Zeichen
16	Kennung, momentan timerl, könnte durch einen Zufallswert ersetzt werden.
17	Länge der BAM in Sektoren, Startadresse der BAM ist immer Sektor 1, direct noch dem Bootsektor.
18	Sektornummer, des BAM-Sektors in dem der nächste freie Sektor eingetragen ist.
19	Wortposition im BAM-Sektor, in dem der nächste freie Sektor eingetragen ist.

Tabelle 65: Aufbau des Bootsektors



Der Bootsektor enthält keinerlei Information über die Kapazität und die Anzahl der Sektoren des Datenträgers. Dies können leicht über das SCSI-Kommando READ CAPACITY ermittelt werden. Die Länge eines Datensektors beträgt in diesem System immer 512 Bytes.

Zu beachten ist, daß der in diesem Verzeichnis angegebene Name als Datenträgername verwendet wird. Dieser Datenträgername wird in die Media-Descriptor-Blöcke (siehe SCSI-Treiber) übernommen, um einen Datenträger eindeutig zu identifizieren. An der Adresse 16 wird eine Datenträgerkennung oder Seriennummer abgelegt, die eine eindeutige Identifizierung des Datenträgers unterstützen soll. Zur Zeit ist dieser Wert der Inhalt des Zählers **timerl**. Falls das System um eine Zufallswertgenerierung erweitert wird, sollte dieser Wert als Kennung eingetragen werden. An Adresse 18 wird nach der Formatierung eine 1 eingetragen, an Adresse 19 eine 0. Dort wird nach der Suche eines 0-Bits (freier Sektor) in der BAM begonnen. Nach der Allokierung eines Sektors werden die Adressen 18 und 19 neu gesetzt, auf die Adresse des gerade gefundenen Bits. Wird ein Sektor wieder freigegeben wird der Wert verglichen und bei Bedarf aktualisiert.

7.7.6. File-Descriptor-Blöcke

Geöffnete Dateien werden über einer Liste von File-Descriptor-Blöcke (FDB) verwaltet. Als Handlenummer wird die Startadresse des FDB im Arbeitsspeicher benutzt. Es ist daher möglich, beliebig viele Dateien zu öffnen und eindeutige Handlenummern zu vergeben. FDBs haben eine Länge von 20 Worten und werden für Block- und Zeichengeräte gleich aufgebaut und benutzt. Aufgrund dieser FDBs wird durch die OPEN-Funktion ein gemeinsamer Lese- und ein exklusiver Schreibzugriff geregelt.



Adresse	Inhalt
0	Adresse des nächsten FDB, falls Null war dies der letzte.
1	Flags, drei Bits benutzt (Bit ₂ : zum Schreiben geöffnet, Bit ₁ : zum Lesen geöffnet, Bit ₀ : 0=Blockdevice, 1=Zeichendevise).
2	Adresse des Gerätetreibers
3	Adresse des Verzeichniseintrages, Sektor, High-Wort
4	Adresse des Verzeichniseintrages, Sektor, Low-Wort
5	Adresse des Verzeichniseintrages, Wortposition im Sektor
6	Dateizeiger, Sektor
7	Dateizeiger, Worte <256
8	Magicwort 1, \$1234, wird bei Dateioperationen überprüft
9	Magicwort 2, \$5678, wird bei Dateioperationen überprüft
10	Adresse des Primärsektors, High-Wort
11	Adresse des Primärsektors, Low-Wort
12	Dateilänge in Sektoren
13	Dateilänge in Worten <256, d.h. soviel Worte werden zusätzlich zu einem Sektor noch belegt.
14	Schachtelungstiefe (Anzahl der Verwaltungsebenen; zwischen 0 und 3)
15	Dateiattribute, bisher werden nur drei Bit benutzt (Bit ₂ : Writeprotect, Bit ₁ : Executable, Bit ₀ : Directory)
16	timerh, Erstellungszeitpunkt
17	timerl, Erstellungszeitpunkt
18	Arbeitswort für Dateioperationen
19	Arbeitswort für Dateioperationen

Tabelle 66: Aufbau eines File-Descriptor-Blockes

Da Dateioperationen häufig ein oder zwei Adressen als Arbeitsregister benötigen wurden diese in den FDB aufgenommen. So wurden keine extra Arbeitsregister benötigt, die bei einem Taskwechsel hätten gerettet und restauriert werden müssten. Eine andere Alternative wäre gewesen, das bei diesem Dateioperationen Arbeitsspeicher allokiert wird. Das hätte unnötige Zeit beansprucht und eine Fehlerquelle mehr aufgetan.

Ein FDB für ein Zeichendevise hat die gleiche Länge, benutzt werden allerdings nur die ersten drei Worte Verwaltungsinformation, die beiden Magicworte zur Erkennung und die beiden Arbeitsregister am Ende des FDB. Der Einheitlichkeit halber wurde keine zweite Form eines FDB geschaffen.

Die beiden Magic-Worte werden bei jedem Systembefehl, der mit Dateioperationen zu tun hat, überprüft, damit nicht auf ungültigen Daten operiert werden kann.

Beim Schließen einer Datei werden die Magic-Worte gelöscht und der FDB wieder freigegeben. Es kann nur eine Datei der eigenen Task geschlossen werden. Diese Information wird aus den Verwaltungsworten der Speicherverwaltung gewonnen, die dem FDB vorangestellt sind.



Die FDB werden am Anfang der Liste eingereiht, die Variable **fdblast** zeigt auf den ersten FDB. Existiert kein FDB hat die Variable **fdblast** den Wert Null. Der verändernde Zugriff auf die FDB-Liste, daß heißt das Einhängen eines FDB oder das Entfernen ein es FDB wird über den Semaphor **fdblast_in_use** geregelt. Auch das Allokieren eines neuen Datenträgersektors wird über den Semaphor **allocate_in_use** geregelt, damit nicht zwei Task den gleichen Sektor als frei ermitteln und belegen.

7.7.7. Block-Available-Map

Die freien, belegten und defekten Sektoren werden über einen Bitvektor verwaltet. Ein Bit gibt Auskunft über einen Sektor:

0: Sektor ist frei

1: Sektor ist nicht verfügbar, belegt oder defekt.

Dadurch, das nur ein Bit Information pro Sektor benutzt wird, benötigt eine 1.44 MByte Diskette nur einen einzigen BAM-Sektor. Für die Datenträgerverwaltung werden also nur zwei Sektoren, Bootsektor und BAM-Sektor, benutzt. Das sind 0,0014% der Speicherkapazität des Datenträgers. Die nicht benötigten Bits des letzten BAM-Sektors werden mit 1 belegt, so ist keine Angabe über die Wortlänge der BAM nötig.

Die Worte mit den Adressen 18 und 19 im Bootsektor sollen die Suche nach freien Sektoren beschleunigen. An der dort angegebenen Adresse wird nach dem nächsten freien Sektor gesucht. Wird ein freier Sektor gefunden wird diese Adresse dort wieder eingetragen, da zu erwarten ist, daß das nächste Bit wieder einen freien Sektor kennzeichnet. Werden Sektoren wieder freigegeben wird dieser Wert aktualisiert.

Wird eine neuer Sektor angefordert wird testweise auf diesen lesend zugegriffen. Es wird davon ausgegangen, daß ein Sektor der ordnungsgemäß gelesen werden kann auch ordnungsgemäß geschrieben werden kann, er also nicht defekt ist. War der Zugriff nicht erfolgreich wird der Sektor als nicht verfügbar gekennzeichnet und ein neuer angefordert.

Variable	Adresse	Inhalt
fdblast	73	Zeiger auf den ersten FDB
fdblast_in_use	74	Semaphor
allocate_in_use	75	Semaphor

Tabelle 67: Systemvariablen der Dateiverwaltung



7.8. Treiberverwaltung

7.8.1. Treiberliste

Die im System angemeldeten Treiber werden in eine auf 32 Einträge begrenzte Liste eingetragen. Das Entfernen eines Treibers aus dieser Liste ist nicht vorgesehen. Die Anfangsadressen der Treiber werden in diese Liste eingetragen. Haben zwei Treiber den gleichen Namen, wird immer der zuerst im System angemeldete Treiber gefunden, da er als erste in der Liste auftaucht. Die Variable **driverlist** zeigt auf diese Liste. Beim Aufruf SEARCHDRIVER wird in dieser Liste gesucht. Das Eintragen eines Treibers in die Liste erfolgt mit gesperrten Interrupts, damit nicht zwei Task zwei Treiber auf den gleichen Listenplatz eintragen. Gerätenamen und Treibernamen bedeuten im Folgenden das Gleiche.

7.8.2. Aufbau

Zeichen- und Blockdevicetreiber haben den gleichen Aufbau, sie müssen nur andere Jobs verarbeiten. Die ersten vier Worte eines Treibers geben den Treibernamen ungepackt an. Das fünfte Wort gibt Auskunft darüber ob es ein Zeichen- oder Blockdevicetreiber ist.

Adresse	Inhalt
0	Treibername, ein Zeichen, insgesamt vier Zeichen
1	Treibername, ein Zeichen
2	Treibername, ein Zeichen
3	Treibername, ein Zeichen
4	0=Blockdevicetreiber/1=Zeichendevicetreiber
5	Anfang des Treibers

Tabelle 68: Declarationskopf eines Gerätetreibers

SEARCHDRIVER übergibt die relative Treiberadresse 5. Eingetragen in diese Treiberliste wird die relative Treiberadresse 0, diese muß auch der Funktion NEWDRIVER übergeben werden.

Variable	Adresse	Inhalt
driverlist	27	Zeiger auf die Treiberliste

Tabelle 69: Systemvariablen der Treiberverwaltung

7.8.3. Zeichendevicetreiber

Ein Zeichendevicetreiber muß drei Jobs erfüllen.

1. Job: Ein Zeichen lesen
2. Job: Ein Zeichen schreiben
3. Job: Einen Null-terminierten String schreiben



Es wird ein Zeichen in einem Wort übergeben. Bei einer Stringausgabe wird jeweils nur das niederwertige Byte als Zeichen ausgegeben. Es ist Sache des Treibers, im gegebenen Fall die Fehler "End-Of-File erreicht!" und "Es liegt kein Zeichen an!" zu erzeugen. Er kann darüberhinaus über mehr Jobs verfügen, die direkt durch Treiberaufrufe und nicht durch Dateioperationen ausgeführt werden können. Bei Aufruf des Jobs 1 soll das gelesene Wort im Register d0 übermittelt werden. Für den Job2 muß das Zeichen als Parameter übergeben werden, für den Job 3 ein Zeiger auf den String. Fehlercodes werden immer über das Register d0 übermittelt. Bsp.: Treiberaufruf für ein Zeichendevic:

```
push  Parameter                               ;entfällt bei Job 1
push  Jobnummer
driver Startadresse des Treibers
add   #2,sp                                   ;bei Job 1 inc sp
```

7.8.4. Blockdevice-Treiber

Ein Blockdevicetreiber muß vier Jobs erfüllen.

1. Job: Zwischen 1 und 256 Worten innerhalb eines Blocks lesen
2. Job: Zwischen 1 und 256 Worten innerhalb eines Blocks schreiben
3. Job: Kapazität des Datenträgers ermitteln
4. Job: Datenträger Low-Level-formatieren
5. Job: NOP, reserviert für SCSI-Treiber
6. Job: NOP, reserviert für SCSI-Treiber

Als Blockadresse wird die physikalische Adresse des Sektors übergeben. Er kann darüberhinaus über mehr Jobs verfügen, die direkt durch Treiberaufrufe und nicht Dateioperationen ausgeführt werden können.

Als Parameter müssen dem Treiber die Sektornummer, eine Pufferadresse, die Anzahl der zu übertragenden Worte, und das erste Wort des Sektors, ab dem übertragen werden soll (zwischen 0 und 255), übergeben werden. Der Job 3 benötigt nur die Adresse eines 4-Wort-Puffers. Die Daten sind in der folgenden Weise in diesem 4-Wort-Puffer abgelegt:

- 0: Adresse des letzten Sektors, High-Wort
- 1: Adresse des letzten Sektors, Low-Wort
- 2: Bytes pro Sektor, High-Wort
- 3: Bytes pro Sektor, Low-Wort

Der Job 4 benötigt keine Parameter. Ein Treiberaufruf hat folgende Form:

```
push  Anzahl der zu übertragenden Worte   ;entfällt bei Job 3 und 4
push  Nummer des ersten Wortes in Sektor  ;entfällt bei Job 3 und 4
push  Sektornummer, Low-Wort              ;entfällt bei Job 3 und 4
push  Sektornummer, High-Wort            ;entfällt bei Job 3 und 4
push  Pufferadresse                       ;entfällt bei Job 4
push  Jobnummer
driver Startadresse des Treibers
add   #6,sp                               ;Bei Job 3: add #2,sp, Bei Job 4: inc sp
```

Die Pufferung der Sektoren muß durch den Treiber gewährleistet werden, da dieser Wortoperationen zulassen soll. Fehlercodes werden im Register d0 übermittelt.



7.8.5. SCSI-Treiber

Cache und weitere Jobs

Der SCSI-Treiber ist der aufwendigste Treiber des System. Da der Cache zum SCSI-Treiber gehört braucht sich das Betriebssystem nicht um eine Cache-Verwaltung zu kümmern. Alle Sektoren werden vom SCSI-Treiber angefordert, der Cache erhöht nur die Geschwindigkeit der Auftragserfüllung. Aufgrund des Caches sind deshalb zwei zusätzliche Jobs:

Job 5:Cache-Puffer reduzieren

Job 6:Cache-Flush

Der Job 5 wird von der Speicherverwaltung aufgerufen, wenn nicht genügend Arbeitsspeicher vorhanden ist. Mit dem Job 5 wird als einziger Parameter eine Adresse im Arbeitsspeicher übergeben, bis zu der der Cachebereich reduziert werden muß. Die Speicherverwaltung überprüft, ob die Reduzierung möglich ist. Der SCSI-Treiber führt keine weitere Überprüfung durch, sondern führt den Job nur aus. Dieser Job 5 ist auch nur für die Speicherverwaltung gedacht, nicht für ein Anwendungsprogramm.

Der Aufruf hat die Form:

```
push   Speicheradresse
push   #5                               ;Jobnummer
driver Startadresse der Treibers
add    #2,sp
```

Der Job 6 wird von dem Systembefehl CLOSE aufgerufen, um beim Schließen einer Datei alle neu erstellten Informationen wieder auf dem Datenträger abzulegen. Dieser Job 6 wird zwar immer von dem Systembefehl CLOSE aufgerufen muß aber anderen Blockdevice-Treibern nicht bekannt sein, da keine Fehlerüberprüfung nach dem Aufruf erfolgt, darf jedoch auch nicht anderweitig belegt werden. Der Job 6 benötigt keinen Parameter. Der Flush bezieht sich auf alle SCSI-Geräte. Die Jobnummern 5 und 6 sind also reserviert. Der Aufruf hat die Form:

```
push   #6                               ;Jobnummer
driver Startadresse der Treibers
inc    sp
```

Ein Cache-Puffer enthält vier Worte Verwaltungsinformation. Das erste Wort enthält in den niederwertigsten drei Bit₂₋₀ die SCSI-Device-ID, Bit₃ ist ein Schreibflag, das anzeigt ,ob es sich um einen Schreib-Cache-Puffer handelt und das vierte Bit₄ gibt an, ob der Inhalt eines Puffer gültig ist. Zwei Worte sind die physikalische Sektoradresse und das vierte Wort ist der Zugriffszähler. Danach folgen 256 Worte Daten. Das erste Verwaltungswort und der Zugriffszähler werden gelöscht, wenn ein Cache-Puffer als ungültig erklärt wird. Die Cache-Puffer folgen alle aufeinander und beginnen ab der Adresse **efs**.



Adresse	Inhalt
0	Bit ₂₋₀ : SCSI-Device-ID Bit ₃ : Schreibflag (1=Schreibpuffer) Bit ₄ : Gültigkeitsbit (1=Puffer ist gültig)
1	Sektornummer, High-Wort
2	Sektornummer, Low-Wort
3	Zugriffszähler
4-259	Daten

Tabelle 70: Aufbau eines Cache-Puffers

Die Jobs 1 und 2 werden bei Zugriffen auf das Medium immer mit anschließendem Vergleich durchgeführt, es handelt sich um die standardisierten SCSI-Kommandos WRITE&VERIFY und EXTENDED READ.

Der Cache bietet für wechselbare Datenträger eine Gefahr, und zwar das auf dem Cache schreibend operiert wird, der Datenträger aber schon aus dem Laufwerk entfernt wurde. Der Fehler wird dann erst beim FLUSH entdeckt. Um diesen Fehler zu vermeiden wird bei jeder Schreibaufforderung auf ein wechselbares Medium der SCSI-Befehl TEST-UNIT-READY ausgeführt. Dieser antwortet mit dem Fehler UNIT ATTENTION, wenn das Medium gewechselt wurde. So ist eine Fehlerbehandlung beim Zugriff auf den Cache schon möglich, nicht erst beim Schließen der Datei. Bei dieser Fehlerbehandlung wird nicht nur überprüft, ob noch zu schreibende Cache-Puffer existieren, sondern auch ob noch geöffnete Dateien für dieses Device existieren. Die Anzahl der geöffneten Dateien für dieses Device wird über die FDB-Liste bestimmt. Lese-Cache-Puffer werden als ungültig erklärt. Tritt einer dieser Fälle ein wird der Benutzer aufgefordert den zuvor benutzten Datenträger wieder einzulegen oder eine Dateninkonsistenz hinzunehmen. Die Erkennung eines Mediums erfolgt über Media-Descriptor-Blöcke, die beim Einlegen des Datenträgers verglichen werden. Der Befehl TEST-UNIT-READY ist ein sehr schnelles SCSI-Kommando, bei dem insgesamt nur 8 Bytes (6 Bytes Kommando, 1 Byte Statusmeldung, 1 Byte Message) übertragen werden.

Auch das Schreiben in den Cache für ein Schreibgeschütztes Medium ist nicht möglich. Beim Einlegen eines Datenträgers wird sofort die Beschreibbarkeit überprüft und in der Variablen **media_writeprot** in Form eines gesetzten Bits vermerkt. Diese Variable wird bei Schreibzugriffen überprüft.



Media-Descriptor-Blöcke

Ein Media-Descriptor-Block (MDB) wird für jedes SCSI-Device angelegt. Er hat eine Größe von 8 Worten (7 Worte Datenträgername, 1 Wort Kennung) und wird jedesmal neu erstellt, wenn ein Datenträger gewechselt wird oder schreibend auf den Sektor 0 zugegriffen wird. Dies ist nötig, damit beim High-Level-Format der neue Datenträgername und die neue Kennung in den MDB übernommen wird. Die Variable **media_descrpt** zeigt auf den ersten MDB. Die MDBs folgen im Arbeitsspeicher direkt aufeinander. Der Speicherplatz wird bei der Initialisierung angefordert.

Adresse	Inhalt
0	Datenträgername, 1 Zeichen
1	Datenträgername, 1 Zeichen
2	Datenträgername, 1 Zeichen
3	Datenträgername, 1 Zeichen
4	Datenträgername, 1 Zeichen
5	Datenträgername, 1 Zeichen
6	Datenträgername, 1 Zeichen
7	Seriennummer

Tabelle 71: Aufbau eines Media-Descriptor-Blockes

Zugriff und Fairness

Der Zugriff auf den SCSI-Treiber wird über den Semaphor **scsi_in_use** geregelt. Da SCSI eines der häufigst benutzten Betriebsmittel ist, gibt es eine einfache Fairness-Regel. Ist SCSI nicht verfügbar wird in der Variable **want_to_use_scsi** die Tasknummer der wartenden Task eingetragen. Vor dem Verlassen des SCSI-Treibers wird überprüft, ob diese Variable den Wert Null hat. Ist dies nicht der Fall wird die Variable gelöscht und ein Taskwechsel ausgelöst. So soll vermieden werden, daß bei ungünstigen Taskwechselzeitpunkten lange dieser Zugriff einer Task verwehrt bleibt. Wird die Schedulingmethode gewechselt besteht die Möglichkeit in dieser Variable zu erfahren, welche Task wartet und einen Taskwechsel gezielt zu dieser Task durchzuführen. Die Variable **want_to_use_scsi** darf dann erst von der Taskwechselroutine gelöscht werden.



Kooperation eines Low-Level-SCSI-Kommandos

Die SCSI-Kommandos können nach einem einfachen Schema bearbeitet werden. Das Schema ist hier um Kooperation zu ermöglichen geändert worden. Ein SCSI-Kommando löst selbständig einen Taskwechsel aus, falls einer der folgenden Situationen eintritt:

1. Nach Kommandoübermittlung beim Lesen (bis die Daten eintreffen).
2. Nach der Datenübermittlung beim Schreiben (denn der Status wird erst nach einer Überprüfung (WRITE&VERIFY) übermittelt).
3. Nach der Kommandoübermittlung beim Formatieren (denn der Status wird nach Beendigung des Formatiervorgangs übermittelt).

Variable	Adresse	Inhalt
status	64	SCSI-Status
accesses	65	Gesamtzugriffszähler für Cache
media_writeprot	66	Information über schreibgeschützte Medien Bit ₀ =1:SCSI-Device 0 ist schreibgeschützt Bit ₁ =1:SCSI-Device 1 ist schreibgeschützt
media_descr	67	Zeiger auf MDB-Liste
not_ready_active	68	Zeigt an, ob die Fehlerbehandlungsroutine bei Datenträgerwechsel mit noch geöffneten Datei aktive ist
scsi_in_use	69	Semaphor
scsi_buffer	70	Zeiger auf Arbeitspuffer des SCSI-Treibers
command_buffer	71	Zeiger auf 10-Wort-Kommandopuffer
want_to_use_scsi	72	Fairness-Flag
removable	76	Information über wechselbare Medien Bit ₀ =1: Medium in SCSI-Device 0 ist wechselbar Bit ₁ =1: Medium in SCSI-Device 1 ist wechselbar

Tabelle 72: Systemvariablen des SCSI-Treibers

Der SCSI-Treiber benötigt einen eigenen Sektor-Puffer als Arbeitspuffer. Er wird bei der Initialisierung benötigt um die Herstellerbezeichnung einzulesen. Viel wichtiger ist er bei der Fehlerbehandlung, wenn ein Datenträger gewechselt wurde, es aber noch geöffnete Dateien für diesen Datenträger gibt. Dann muß beim Einlegen eines Datenträgers der Bootsektor gelesen werden, um ihn mit den Informationen des MDB zu vergleichen und festzustellen, ob es der gleiche Datenträger ist. Für diese Operation darf kein Cache-Puffer benutzt werden.

Desweiteren wird ein 10 Wort Kommandopuffer benötigt in dem die SCSI-Kommandos zusammenkopiert werden. Die Kommandos sind 6 oder 10 Byte lang, und werden mit einem Byte pro Wort abgelegt.

Die Variable **not_ready_active** zeigt an, ob eine Fehlerbehandlung durch den SCSI-Treiber schon aktiv ist, damit nicht mehrere Tasks versuchen den gleichen Fehler zu behandeln.



Variable	I/O-Adresse	Inhalt
scsi_data	\$7ff4	Datenregister des SCSI-Kontrollers
scsi_ctrl	\$7ff5	Kontrollregister des SCSI-Kontrollers

Tabelle 73: SCSI-Kontroller-Adressen

Initialisierung

In der Initialisierungsphase ermittelt der Treiber selbständig wieviele und welche SCSI-Geräte angeschlossen sind. Ein neues SCSI-Gerät muß dem Treiber nicht angezeigt werden. Die ID's der angeschlossenen SCSI-Geräte müssen alle in aufsteigender Folge von Null an eingestellt sein, dann werden sie alle vom Treiber gefunden. Es werden alle Geräte von der ID Null an angesprochen und erst abgebrochen, falls eines nicht antwortet. In der Initialisierungsphase wird auch festgestellt, welches Gerät mit wechselbaren Medien arbeitet, dies ist bei der Cache-Bearbeitung von Bedeutung. Für jedes gefundene SCSI-Gerät wird ein MDB angelegt. Die Herstellerbezeichnungen werden auf der sichtbaren Konsole angezeigt.

Den SCSI-Geräten werden entsprechende den IDs Kleinbuchstaben zugeordnet:

SCSI-Device-ID	Gerätename
0	a
1	b
2	c
3	d
4	e
5	f
6	g
7	h

Tabelle 74: Zuordnung der SCSI-Gerätenamen entsprechend der ID



7.8.6. Konsolen-Treiber

Die Konsolen **con0**, **con1** und **err**:

Das System arbeitet mit zwei virtuellen Konsolen, die alle die gleiche Hardware (Bildschirm und Tastatur) benutzen. Sie werden mit der Taste [Num] umgeschaltet. Leuchtet die Lampe ist die Konsole **con1** aktiv. Standardmäßig wird die Konsole **con0** geöffnet und eine Shell mit StandardIn- und StandardOut-Datei **con0** gestartet. Die beiden Konsolen benutzen getrennte Tastaturpuffer. Welche Konsole gerade sichtbar ist, wird in der Variablen **active_con** vermerkt. Auch der Zugriff auf das Betriebsmittel Konsole wird über den Semaphor **con_in_use** geregelt. Wird die sichtbare Konsole gewechselt werden alle Register (Cursor-Position, Hintergrundfarbe,...) der Konsole gerettet. Für Fehlerausgaben steht die Fehlerkonsole **err** zur Verfügung die Fehlermeldungen auf der sichtbarer Konsole ausgibt, und von dieser Tasteneingaben erwartet. Die Gerätenamen sind **con0**, **con1**, **err**.

VT52-Emulator:

Der Konsolentreiber versteht die wichtigsten VT52-Sequenzen. Diese sind:

Sequenz	Bedeutung
ESC A	Cursor hoch
ESC B	Cursor runter
ESC C	Cursor rechts
ESC D	Cursor links
ESC E	Clear Home
ESC H	Cursor Home
ESC J	Bildschirm ab Cursor löschen
ESC K	Zeile ab Cursor löschen
ESC j	Cursorposition speichern
ESC k	Cursorposition restaurieren
ESC L	Zeile einfügen
ESC b (x)	Schriftfarbe wählen, Farbwert als Zahlenwert zwischen ASCII-Code \$30 und \$37 (0-7)
ESC c (x)	Hintergrundfarbe wählen
ESC Y (x,y)	Cursorposition setzen, 32 muß zur X- und Y-Position addiert werden.

Tabelle 75: Sequenzen des VT52-Emulators

Dem VT52-Emulator ist noch eine besondere Sequenz ESC G bekannt. Mit dieser Sequenz können Graphikdaten angezeigt werden. Diese Graphikdaten enthalten Informationen für die Größe eines Zeichens. Der Cursor wird nach dieser Sequenz auch weitergesetzt. Der Sequenz müssen 16 Worte Daten folgen. Aus einem Datenwort wird nur das niederwertige Byte ausgewertet. Dieses Byte enthält die Informationen für eine 8-Pixel-Zeile. Ist ein Bit gesetzt wird auch das Pixel in dieser Zeile gesetzt.



Durch diese Sequenz können Graphik und Daten beliebig gemischt werden. Das Dienstprogramm TYPE zeigt solche Graphiken an.

Tastatur:

Die Tastatur benutzt den Interruptlevel 1 um Zeichen zu übergeben. Die Tastatur wird im 11 Bit At-Modus Code-Set 3 betrieben. Betätigen der [Rollen]-Taste unterbindet das Scrollen auf der sichtbaren Konsole. Die Tasten [Druck] und [Pause] sind bisher ohne Funktion. Der Zahlenblock wird ausschließlich als Zahlenblock benutzt. Die Taste [Num] wird als Umschalttaste für die Konsolen **con0** und **con1** benutzt. Ein Tastaturpuffer ist als 16-Wort-Ringpuffer organisiert.

Wird ein Zeichen von der Tastatur gelesen wird der Tastencode im höherwertigen Byte und der ASCII-Code im niederwertigen Byte übermittelt. Die Funktions-, Cursor-,... Tasten erzeugen nur einen Tastencode, das niederwertige Byte ist Null. Die Tastenkombination [CTRL-z] erzeugt einen "End-Of-File erreicht!"-Fehler von der Tastatur. Ist kein Zeichen im Tastaturpuffer wird der Fehler "Es liegt kein Zeichen an!" übermittelt. Der Zustand der Sondertasten wird in der Variablen **umschaltflags** vermerkt.

Jobs:

Der Konsolentreiber stellt einen weiteren Job zur Verfügung. Und zwar kann ein Zeichen aus dem Tastaturpuffer gelesen werden ohne es aus dem Tastaturpuffer zu entfernen und den Lesezeiger zu verändern.

Job 4: Zeichen aus Tastaturpuffer lesen ohne Tastaturpuffer zu verändern.



Variable	Adresse	Inhalt
umschaltflags	32	Zustand der Umschalttasten
flags1	33	Geschützte Flags der Tastatur-Interruptroutine
t_int_ar	34	Arbeitsregister der Tastatur- Interruptroutine
t_int_ar2	63	Arbeitsregister der Tastatur- Interruptroutine
con_in_use	35	Semaphor
t_read_ptr	36	Lesezeiger im Tastaturpuffer der aktiven Konsole
t_write_ptr	37	Schreibzeiger im Tastaturpuffer der aktiven Konsole
t_buffer	38	Anfang des Tastaturpuffers d. a. K.
t_buffer_end	39	Adresse des ersten Wortes, das nicht mehr zum Tastaturpuffer der a. Konsole gehört
cursor_adress	40	Adresse des Cursor der aktiven Konsole
cursor_x	41	X-Position der Cursors d. a. K
cursor_y	42	Y-Position des Cursor d. a. K.
vt52_seq	43	Variable die anzeigt, ob und welche VT52-Sequenz gerade bearbeitet wird
save_x	44	Gespeicherte X-Position bei VT52- Sequenz ESC j d. a. K.
save_y	45	Gespeicherte X-Position bei VT52- Sequenz ESC j d. a. K.
save_adr	46	Gespeicherte Cursor-Adresse bei VT52- Sequenz ESC j d. a. K.
fcolor	47	Schriftfarbe d. a. K.
bcolor	48	Hintergrundfarbe d.a. K.
Die gleichen Variablen für die nicht aktive Konsole:		
t_read_ptr2	49	...
t_write_ptr2	50	...
t_buffer2	51	...
t_buffer_end2	52	...
cursor_adress2	53	...
cursor_x2	54	...
cursor_y2	55	...
vt52_seq2	56	...
save_x2	57	...
save_y2	58	...
save_adr2	59	...
fcolor2	60	...
bcolor2	61	...
active_con	62	Zeigt an welche Konsole aktiv ist (0/1), zu dieser gehören die Variablen ohne die Endung 2

Tabelle 76: Systemvariablen des Konsolentreibers

Die Variable **umschaltflags** ist dabei folgendermaßen organisiert:

- Bit₁₀: print/sysrq
- Bit₉: pause/break
- Bit₈: alt-rechts
- Bit₇: alt-links
- Bit₆: ctrl-rechts
- Bit₅: ctrl-links
- Bit₄: shift-rechts
- Bit₃: shift-links
- Bit₂: caps-lock



Bit₁: num-lock (Bei XMOS: Konsole 0/1 select)
Bit₀: scroll-lock

Bit_{3_0} werden als Lampenkombination der Tastatur übergeben.

Variable	I/O-Adresse	Inhalt
keyboard_data	\$7ff6	Datenregister der Tastatur
keyboard_ctrl	\$7ff7	Kontrollregister der Tastatur
xgraph	\$7fe8	Basisadresse der Graphikkarte

Tabelle 77: Die I/O-Adresse der Konsole

7.8.7. Seriell-Treiber

Arbeitsweise und Fehlercodes

Bei diesen Seriell-Treiber handelt es sich um einen Text-Treiber mit Software-Handshaking. CTRL-Q teilt die Empfangsbereitschaft mit, CTRL-S teilt mit, daß der Empfänger nicht bereit ist. CTRL-Z erzeugt einen "End-Of-File erreicht!"-Fehler.

In niederwertigen Byte wird das empfangene Byte abgelegt, im höherwertigen Byte wird ein Fehlercode eingetragen. Drei Fehlertypen sind möglich:

Bit₀: Paritätsfehler
Bit₁: Stopbitfehler
Bit₂: Overrunfehler

Bitnummern beziehen sich auf das höherwertige Byte.

Die Empfangsroutine des Serielltreibers arbeitet im Interruptlevel 2. Sie benutzt einen 16-Wort-Ringpuffer. Im Empfangspuffer wird drei Worte vorausgeschaut, wenn das dritte Wort nicht mehr frei ist wird ein CTRL-S gesendet. Der Job 1 (Ein Zeichen Lesen) sendet ein CTRL-Q, wenn nach dem gelesenen Wort der Empfangspuffer leer ist. Der Gerätename ist ser.

Variable	Adresse	Inhalt
flags2	19	gerettete Flags der Seriell-Interruptroutine
s_write	20	Schreibzeiger im Empfangspuffer
s_read	21	Lesezeiger im Empfangspuffer
s_int_ar	22	Eingelesenes Zeichen, wird niederwertiges Byte im Wort des Empfangspuffers
s_error	23	Fehlercode beim Empfang eines Zeichens, wird höherwertiges Byte im Wort des Empfangsregisters
s_buffer	24	Zeiger auf den Pufferanfang des Empfangspuffers
s_buffer_end	25	Adresse des ersten Wortes, das nicht mehr zum Empfangspuffer gehört
cts	78	Clear-To-Send, hat den Wert Null, wenn der Empfänger empfangsbereit ist
rts	79	Request-To-Send, hat den Wert Null, falls der Seriell-Treiber empfangsbereit ist

Tabelle 78: Systemvariablen des Seriell-Treibers



Die Variablen **cts** und **rts** regeln das Software-Handshaking.

Variable	I/O-Adresse	Inhalt
empfangsregister	\$7ffd	Empfangsregister der Seriellen Schnittstelle
senderegister	\$7fff	Senderegister der Seriellen Schnittstelle
controllregister	\$7ffe	Kontrollregister der Seriellen Schnittstelle
statusregister	\$7ffc	Statusregister der Seriellen Schnittstelle

Tabelle 79: Die I/O-Adressen der seriellen Schnittstelle

7.8.8. Parallelport-Treiber

Der Parallelport-Treiber ermöglicht nur Werte an die parallele Schnittstelle auszugeben, nicht jedoch auch Werte einzulesen. Wird der Job 1 (Ein Zeichen Lesen) aufgerufen wird der Status der parallelen Schnittstelle übermittelt. Der Treibername ist **par**. Es werden keine speziellen Systemvariablen benötigt.

Variable	I/O-Adresse	Inhalt
parallel_data	\$7ff8	Datenregister der parallelen Schnittstelle
parallel_status	\$7ff9	Statusregister der parallelen Schnittstelle

Tabelle 80: I/O-Adressen des Parallelports

7.8.9. ROM-Disk-Treiber

Der ROM-Disk-Treiber ist ein vereinfachter SCSI-Treiber, der keinen eigenen Cache verwaltet und keine Systemvariablen benötigt. Der Job 2 und 4 wird mit einem "Medium in SCSI-Laufwerk ist schreibgeschützt!"-Fehler beantwortet. Als Kapazität wird die Größe des ROM-Disk-Datenbereiches übermittelt, derzeit \$3A00 Worte. Der verbleibende ROM-Speicher, der nicht vom Betriebssystem genutzt wird, wird zur Steigerung der Geschwindigkeit mit den Dienstprogrammen belegt, die sich jederzeit auf einen anderen Datenträger auslagern lassen. Werden Dienstprogramme abgeändert und auf einem Datenträger x abgelegt, muß der Pfad geändert werden. Der standardmäßige Pfad ist derzeit **path=/rom;/b/** . Der neue Pfad sollte dann **path=/x;/rom;/b/** sein.

7.9. Interruptbehandlung

Im System sind drei der fünf Interruptebenen belegt.

Interruptlevel	Verwendung
5	Timer
4	frei
3	frei
2	Serielle Schnittstelle
1	Tastatur

Tabelle 81: Interruptbelegung des Betriebssystems



Der Timer muß um eine annähernd korrekte Zeitbasis zu liefern und den Taskwechsel zu steuern den höchsten Interruptlevel haben. Tastatureingaben können etwas verzögert werden. Serieller Transfer mit höheren Baudraten müssen jedoch schneller beantwortet werden. Deswegen hat die serielle Schnittstelle ein höhere Priorität als die Tastatur. Jede Interruptroutine benutzt ihre eigenen Arbeitsregister und rettet die Flags.

7.10. Environmentvariablen

Das System arbeitet mit drei Environmentvariablen:

cdw: Current Working Directory
path: Pfad
cmd: Commandline

Die CWD muß mit einen / beginnen und aufhören. Die Standard-CWD ist

```
cdw=/b/
```

Der Pfad muß mit eine / beginnen und aufhören, das Trennzeichen ist ein ;. Der Standard-Pfad ist

```
path=/rom;/b/
```

In der Variablen cmd werden Parameter an ein Programm übergeben, das Trennzeichen ist ein Space. Beispiel:

```
cmd=parameter1 parameter2 parameter3
```

Alle Environmentvariablen enden mit einem Null-Wort.

7.11. Initialisierungsphase des Betriebssystems

Die Initialisierung läuft im User-Mode ab. In der Initialisierungsphase wird zu erst der Timer deaktiviert und die Speicherverwaltung initialisiert. Dies geschieht durch setzen der Variablen **bfs** und **efs** und löschen des Semaphors **h_in_use**. Es wird ein freier Speicherblock, der den ganzen Speicher nach den Systemvariablen umfaßt, angelegt

Danach wird die Dateiverwaltung durch löschen der Variablen **fdblast** und der Semaphore **fdblast_in_use** und **allocate_in_use** initialisiert.

Jetzt wird "per Hand" eine Task erzeugt und die Variable **akt_task** gesetzt. Diese Task trägt den Namen XMOS 1.0 und wird nach der Intialisierung die Shell. Stack und Environmentbereich werden schon über den Systembefehl MALLOC angefordert. Danach ist die Taskverwaltung einsatzbereit.

Die Treiberverwaltung wird durch Anforderung eines Speicherblocks für die Treiberliste und setzen der Variable **driverlist** durchgeführt. Die Treiberliste wird mit Null initialisiert.



Dann werden die verschiedenen Initialisierungsroutinen der einzelnen Treiber aufgerufen, die mit MALLOC ihren benötigten Speicher allokatieren und die Treiber mit NEWDRIVER anmelden. Reihenfolge des Aufrufes der Initialisierungsroutinen:

1. Timer
2. Konsolen-Treiber
3. SCSI-Treiber
4. ROM-Disk-Treiber
5. Parallelport-Treiber
6. Seriell-Treiber

In den Environmentbereich der Task XMOS 1.0 werden die Environmentvariablen

<code>cwd=/b/</code> und <code>path=/rom/;/b/</code>

eingetragen. Die Konsole con0 wird zum Lesen und Schreiben geöffnet und als StandardIn- und StandardOut-Datei in den TDB eingetragen. Eine Einschaltmeldung wird an con0 ausgegeben und dann eine Shell gestartet.

7.12. Ausführbares Programmformat

Ein ausführbares Programm hat einen aus zwei Worten bestehenden Programmkopf, einem Programmrumpf und einer Reloziertabelle. Das erste Wort des Programmkopfes gibt den gesamten Speicherbedarf, sowohl initialisierter als auch nicht initialisierter Bereich, des Programms in Worten an. Das zweite Wort gibt die Länge des initialisierten Bereiches in Worten an. Dies ist die Anzahl an Worten die aus der Datei gelesen wird und als Programmrumpf interpretiert wird. Danach folgt eine Tabelle mit Relozierinformationen. Gestartet wird ein Programm immer an der ersten Adresse des Programms. Adressen werden nach dem Laden des Programms an die Startadresse angepaßt.

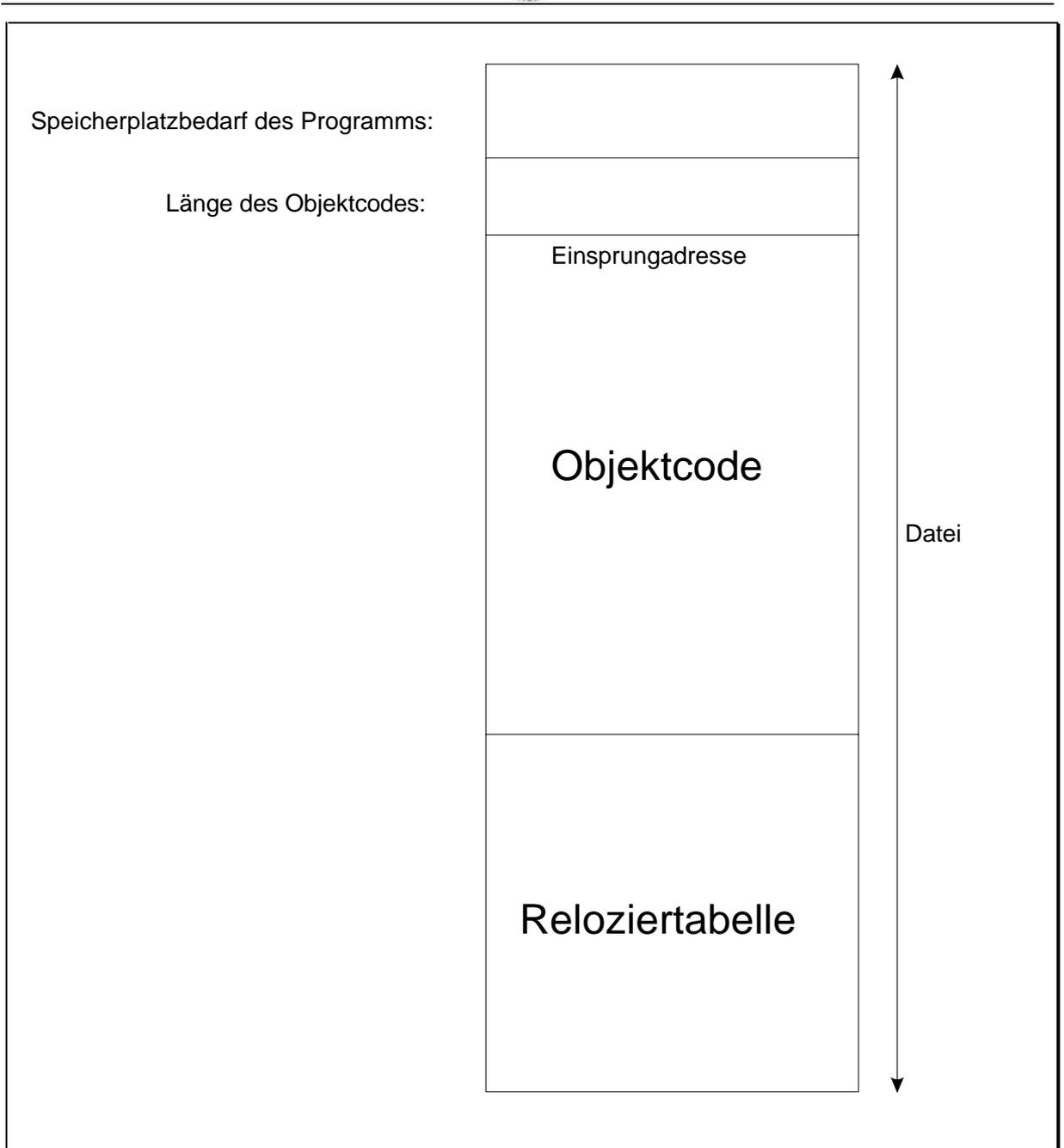


Bild 22: Format eines ausführbaren Programms



8. Betriebssystemfunktionen

8.1. Allgemeine Befehlsbehandlung

8.1.1. Befehlsformat

Um alle Systembefehle korrekt nutzen zu können sollte die Library LIB.ASM in das eigene Programm eingebunden werden. Die Library LIB.ASM enthält ein Makro, das den Zugang zu Systembefehlen einfach gestaltet. Jeder Systembefehl hat eine Befehlsnummer und wird über das Makro SYS #Befehlsnummer aufgerufen. Die Parameter, die der Systembefehl benötigt müssen über den Stack übergeben werden. Das Ergebnis eines Systembefehls wird in den Registern d0 und d1, die auch über die Library LIB.ASM zugänglich sind, geliefert. Kann ein Systembefehl nicht korrekt ausgeführt werden, so wird in dem Register d0 ein Fehlercode übergeben, und das N-Flag ist gesetzt. Bei korrekter Bearbeitung eines Systembefehls können die Flags Z, C oder V gesetzt sein, aber nicht das N-Flag. So kann durch einen bedingten Sprung jeweils nach einem Systembefehl eine Fehlerbehandlung erfolgen. Nach Ausführung eines Systembefehls hat der Stackpointer den gleichen Wert wie vor Aufruf des Systembefehls. Es ist also Sache des User-Programms den Stackpointer danach wieder so zu restaurieren, daß der Stackpointer wieder den gleichen Wert hat, wie vor einem Aufruf.

Beispiel für einen Systemaufruf:

```
push #parameter1
push #parameter2
sys #Befehlsnummer
add #2,sp
jmi fehler
```

Desweiteren ist zu beachten, daß Befehle ohne Angabe einer Befehlsbedingung und Flagangabe als unbedingte Befehle ohne Flagveränderung interpretiert werden.

```
add #a,b,c
```

wird interpretiert als

```
add tr hf #a,b,c
```

8.1.2. Die Library LIB.ASM

Die Library LIB.ASM ist die Verbindung zwischen User-Programmen und dem Betriebssystem. Sie enthält außer einer Reihe sinnvoller Makros auch einige wichtige Vereinbarungen, ohne die ein Arbeiten mit diesem Betriebssystem nicht möglich ist.

Durch Makros zusätzlich zur Verfügung gestellte Befehle (bed.: kann nur bedingt ausgeführt werden, unbed: kann nur unbedingt ausgeführt werden, hf: verändert die Flags nicht, sf: verändert die Flags, keine Angabe: alles ist möglich):

```
move x,z ;z:=x
not x,z ;z:=not(x)
cmp x,y ;Verfahren: y-x, unbed., sf,
```



inc	x	;x:=x+1
dec	x	;x:=x-1
clr	x	;x:=0
irqoff		;Sperrt alle Interrupts, unbed., hf
irqon		;Gibt Interrupts wieder frei, unbed., hf
in	x,z	;z:=I/O-Bereich(x), unbed.
out	x,z	;I/O-Bereich(z):=x, unbed.
push	x	;sp:=sp-1, (sp):=x, hf
pop	x	;x:=(sp), sp:=sp+1, hf
pushf		;sp:=sp-1, (sp):=Statusregister, hf
popf		;Statusregister _{3_0} :=(sp), sp:=sp+1, sf
pushz		;sp:=sp-1, (sp):=0, hf
pushall		;push d2, push d3, push d4, push d5, ;push d6 ,push d7, hf
popall		;pop d7, pop d6, pop d5, pop d4, pop d3, pop d2, hf
jsr	x	;sp:=sp-1, (sp):=Rücksprungadresse, pc:=#x ;sp:=sp+1, hf
rts		;pc:=(sp), hf
driver	x	;sp:=sp-1, (sp):=Rücksprungadresse, pc:=x ;sp:=sp+1, hf
sys	x	;Ruft Systembefehl x auf, unbed. hf
jmp	x	;pc:=#x, unbed. hf
jeq	x	;pc:=#x, bed., hf
jne	x	;pc:=#x, bed., hf
jpl	x	;pc:=#x, bed., hf
jmi	x	;pc:=#x, bed., hf
jpe	x	;pc:=#x, bed., hf
jcs	x	;pc:=#x, bed., hf
jcc	x	;pc:=#x, bed., hf

Einige Systemvariablen sind durch folgende Vereinbarungen Anwendungsprogrammen zugänglich:

d0:	Ergebnisregister eines Systembefehls
d1:	Ergebnisregister eines Systembefehls
d2-d7:	Arbeitsregister der Systembefehle
sp:	Stackpointer
akt_task:	Tasknummer der aktuellen Task
timerl:	Timer, Low-Wort
timerh:	Timer, High-Wort

Das Listing der Library LIB.ASM befindet sich im Anhang.

8.1.3. Notation

Die im folgenden beschriebenen Systembefehle werden in einer nicht dem Aufruf entsprechenden Form beschrieben. Ein Befehlsaufruf der Gestalt

```
push Para1
push Para2
push Para3
sys #Befehlsnummer
add #3,sp
```

wird

```
Befehlsname(Para1, Para2, Para3):Rückgabewert1, Rückgabewert2
```

beschrieben.



Der Rückgabewert1 wird im Register d0, der Rückgabewert2 im Register d1 übergeben. Gibt es nur einen Rückgabewert, so wird dieser immer im Register d0 geliefert. Das Register d0 enthält im nicht erfolgreichen Fall einen Fehlercode. Als Fehlercodes werden nur Betriebssystemfehler genannt. Tritt bei einer Geräteoperation ein treiberspezifischer Fehler (z. B.: SCSI-Fehler) auf, wird dieser "durchgereicht" und auch im Register d0 übergeben.

8.2. Speicheroperationen

8.2.1. MALLOC

Der Systembefehl MALLOC stellt einen angeforderten Speicherblock, falls noch verfügbar, bereit. Es wird empfohlen nicht mehrere kleine Blöcke zu allokierten, sondern einen Größeren, da sonst viel Speicherplatz für Verwaltungsinformation der Speicherverwaltung verschwendet wird.

```
MALLOC(Gewünschte Blockgröße): Anfangsadresse des angeforderten Blocks
```

Befehlsnummer: 0

Fehlercodes: 103 Zuwenig Speicherplatz!
Ein freier Block dieser Größe ist nicht mehr verfügbar.

8.2.2. MSHRINK

Der Systembefehl MSHRINK läßt einen Speicherblock auf eine angegebene Größe zusammen schrumpfen.

```
MSHRINK(Neue Blockgröße, Blockanfangsadresse)
```

Befehlsnummer: 1

Fehlercodes: 101 Ungültiges Handle!
Die Blockanfangsadresse war ungültig.

8.2.3. MFREE

Der Systembefehl MFREE gibt ein Speicherblock wieder frei.

```
MFREE(Blockanfangsadresse)
```

Befehlsnummer: 2

Fehlercodes: 101 Ungültiges Handle!
Die Blockanfangsadresse war ungültig.

8.2.4. MEMINFO

Der Systembefehl MEMINFO ermittelt die Größe des insgesamt noch freien Arbeitsspeichers und des größten freien Speicherblocks.

```
MEMINFO:Größe des freien Speichers insgesamt, Größe des längsten freien Speicherblocks
```

Befehlsnummer: 3

Fehlercodes: -



8.3. Taskbehandlung

8.3.1. STARTTASK

STARTTASK meldet dem Betriebssystem eine neue Task an. Nach diesem Aufruf befindet sich die Task in der Taskliste und wird bearbeitet. Dem Systembefehl muß die gewünschte Größe des Environmentbereichs, die Startadresse der Task, das heißt die Anfangsadresse des Speicherblocks, der zur Task gehört übergeben werden. In diesem Environmentbereich wird die Current Working Directory, der Path und Parameter der Command Line abgelegt. Parameter der Command Line sind die Parameter die einem Programm durch die Shell übergeben werden. Der Environmentbereich der Task, der die Betriebssystemroutine STARTTASK aufruft, wird der zu startenden Task vererbt. Es empfiehlt sich daher den Environmentbereich der neuen Task genauso groß zu wählen, wie den der startenden Task. Reicht der Platz des Environmentbereiches der neuen Task nicht aus, ist er also kleiner als der der startenden Task, wird der Environmentbereich der neuen Task soweit wie möglich gefüllt und durch eine Null abgeschlossen. Dies kann dann mitten in einer Environmentvariable geschehen. Die Startadresse einer Task muß die erste Adresse eines Speicherblockes sein, der der Task gehört. Ab dieser Adresse wird die Task gestartet. Desweiteren muß ein Zeiger auf den Tasknamen, der entweder acht Zeichen lang sein oder mit einer Null abschließen muß, mitgeteilt werden. Der Zeiger auf den Tasknamen muß nur während des Aufrufes des Systembefehls STARTTASK gültig sein, der Taskname wird in den Taks-Descriptor-Block kopiert. Der Taskname darf ein Zeichen nur im Low-Byte enthalten, die High-Bytes müssen der Wert Null haben. Die Angabe der Handles der Dateien StandardIn und StandardOut ist auch gefordert. Die Betriebssystemroutine STARTTASK stellt den Stackpointer auf das Ende des Speicherblocks der zur Task gehört ein und legt dort die Tasknummer und die Adresse der KILLTASK-Routine ab. Bei einem `rts` auf höchster Programmebene wird somit die Betriebssystemroutine KILLTASK aufgerufen und die Task entfernt. Eine Task muß deshalb noch Stackbereich besitzen, in dem zumindest die beiden genannten Werte abgelegt werden können. STARTTASK lädt und reloziert nicht, dies ist Aufgabe der Betriebssystemroutine PROGRAM LOAD.

STARTTASK(StandardOut-Handle, StandardIn-Handle, Zeiger auf Tasknamen, Startadresse, Größe des Environmentbereiches)
--

Befehlsnummer: 4

Fehlercodes: 103

Zuwenig Speicherplatz!

Der benötigte Speicher für den Environmentbereich konnte nicht angefordert werden. Keine Nummer, nur N-Flag, falls die Startadresse der Task ungültig war.



8.3.2. SWITCHTASK

Durch den Systembefehl SWITCHTASK wird die aktuelle Task angehalten und die nächste Task in der Taskliste aktiviert. Existiert nur eine Task im System, so ist die aktuelle Task die nächste.

```
SWITCHTASK
```

Befehlsnummer: 5

Fehlercodes: -

8.3.3. KILLTASK

Der Systembefehl KILLTASK entfernt eine Task aus dem System. Vorher werden automatisch alle Systemressourcen, die von dieser Task belegt wurden, wieder freigegeben und alle geöffneten Dateien dieser Task ordnungsgemäß geschlossen. Dieser Aufruf wird implizit ausgeführt, wenn eine Task sich mit `rtS` auf höchster Programmebene beendet. Wird die letzte Task im System entfernt erfolgt ein RESET.

```
KILLTASK (Tasknummer)
```

Befehlsnummer: 6

Fehlercodes: 101 Ungültiges Handle!
Tasknummer war ungültig.

8.4. Dateioperationen

8.4.1. OPEN

Der Systembefehl OPEN öffnet eine Datei oder ein Gerät. Es wird überprüft, ob es durch mehrfach geöffnete Dateien zu einem Zugriffskonflikt kommen kann. Das ist dann der Fall, wenn eine Datei schon zum Lesen geöffnet ist und danach noch zum Schreiben geöffnet wird. Oder anders herum, wenn eine Datei schon zum Schreiben geöffnet ist und danach zum Lesen geöffnet werden soll. Unproblematisch ist eine Datei einmal zum Schreiben oder mehrmals zum Lesen zu öffnen. Geräte können nur einfach geöffnet sein.

Es stehen vier Öffnungsmodi zur Verfügung:

- 1: Datei zum Lesen öffnen
- 2: Datei zum Lesen und Schreiben öffnen
- 3: Datei zum Neuschreiben öffnen
- 4: Datei zum Anhängen öffnen

Bei den Öffnungsmodi 1 und 2 muß die angegebene Datei bereits existieren. Beim Öffnungsmodus 3 darf die angegebene Datei noch nicht existieren. Beim Öffnungsmodus 4 ist es irrelevant, ob die Datei existiert oder nicht. Falls die Datei nicht existiert wird eine neue Datei erzeugt. Beim Öffnungsmodus 2 ist zu beachten, das für Dateioperationen nur ein Dateizeiger existiert. Unter bestimmten Voraussetzungen muß der Zeiger beim Wechsel der Zugriffsart neu positioniert werden. Dem Systembefehl OPEN kann ein kompletter Dateipfad übergeben werden oder nur ein Dateiname. Beim letzteren wird in der CWD nach der angegebenen Datei gesucht.



Bei Übergabe eines kompletten Dateipfades muß der String folgende Form haben:

```
/Verzeichnis1/Verzeichnis2/Verzeichnis3/Dateiname.
```

Soll aus der CWD eine Datei geöffnet werden muß der String folgende Gestalt haben:

```
Dateiname
```

Das Zeichen "..", eine Verzeichnisebene höher wechseln, wird von dem Systembefehl OPEN nicht erkannt. Der Dateiname muß mit einer Null enden. Zulässige Zeichen für den Dateinamen sind die ASCII-Codes \$21 bis \$7f.

```
OPEN(Öffnungsmodus, Zeiger auf Dateinamen):Handle
```

Befehlsnummer: 12

- | | | |
|--------------|-----|---|
| Fehlercodes: | 103 | Zuwenig Speicherplatz!
Speicherplatz für Verwaltungsinformationen konnte nicht
angefordert werden. |
| | 104 | Dateiname hat falsches Format! |
| | 106 | Device existiert nicht!
Der angegebene Dateinamen bezog sich auf ein Gerät, daß dem
System nicht bekannt ist. |
| | 108 | Maximale Dateilänge (32MB) erreicht!
Beim Öffnen zum Neuschreiben oder Anhängen ließ sich das
Verzeichnis nicht mehr erweitern um den neuen
Verzeichniseintrag zu erstellen. |
| | 109 | Datei existiert nicht!
Eine nicht existente Datei sollte zum Lesen geöffnet werden. |
| | 110 | Datei existiert schon!
Eine bereits existente Datei sollte zum Neuschreiben geöffnet
werden. |
| | 111 | Parameter falsch!
Als Öffnungsmodus war eine nicht zulässige Zahl angegeben. |
| | 112 | Datenträger voll!
Beim Öffnen zum Neuschreiben oder Anhängen war nicht
genügend Speicherplatz auf dem Datenträger verfügbar um den
neuen Verzeichniseintrag zu erstellen. |
| | 113 | Directory existiert nicht!
Im Dateipfad befand sich ein Verzeichnis, das nicht existierte. |
| | 114 | Datei ist schreibgeschützt!
Es wurde versucht eine schreibgeschützte Datei zum Schreiben
zu öffnen. |
| | 115 | Zugriffskonflikt auf mehrfach benutzte Datei! |

8.4.2. CLOSE

CLOSE schließt eine geöffnete Datei. Falls es sich um eine Datei auf einem SCSI-Device handelt werden alle Schreib-Cache-Puffer, die für dieses Device existieren, zurückgeschrieben.

```
CLOSE(Handle)
```

Befehlsnummer: 15

- | | | |
|--------------|-----|--------------------|
| Fehlercodes: | 101 | Ungültiges Handle! |
|--------------|-----|--------------------|



8.4.3. READ

READ liest Informationen aus einer Datei. Es besteht die Möglichkeit ein Wort oder einen Block beliebiger Länge aus einer Datei zu lesen. Wird nur ein Wort gelesen, so wird dieses Wort in d0 übergeben. Es muß also kein Pufferbereich zur Verfügung gestellt werden. Da der Systembefehl READ immer den gleichen Aufbau hat muß auch beim wortweisen Lesen ein Puffer mit angegeben werden, obwohl dieser nicht benutzt wird. Es würde auch reichen den Stackpointer zu decrementieren. Wählt man als Dateihandle eine Null, so wird von der Datei StandardIn gelesen.

Wortlesen:

```
READ(#1, Dummy, Handle): Gelesenes Wort, Anzahl der gelesenen Worte  
(hier=1)
```

Blocklesen:

```
READ(Anzahl, Pufferadresse, Handle): Fehlercode, Anzahl der gelesenen  
Worte
```

Befehlsnummer: 13

Fehlercodes:

101	Ungültiges Handle!
102	Befehlszugriff nicht erlaubt! Es wurde versucht aus einer nur zum Schreiben geöffneten Datei zu lesen.
105	End-Of-File erreicht! Es wurde beim Lesen das Dateiende erreicht. d1 enthält die Anzahl der gelesenen Wort bis EOF erreicht wurde.
118	Es liegt kein Zeichen an! Es wurde von einem Gerät gelesen, das im Moment kein Zeichen bereitstellen kann (z. B. Kein Zeichen im Tastaturpuffer)

8.4.4. WRITE

WRITE schreibt Informationen in eine Datei. Es besteht die Möglichkeit ein Wort, einen String, oder einen Block beliebiger Länge in eine Datei zu schreiben. Wird nur ein Wort geschrieben, so muß dieses Wort direkt angegeben werden, ansonsten muß eine Pufferadresse angegeben werden. Schreibt man einen String in eine Datei so muß als Anzahl eine Null übergeben werden. Wählt man als Dateihandle eine Null, so wird in die Datei StandardOut geschrieben.

Wortschreiben:

```
WRITE(#1, Auszugebendes Wort, Handle)
```

Blockschreiben:

```
WRITE(Anzahl, Pufferadresse, Handle)
```

Stringschreiben:

```
WRITE(#0, Zeiger auf den String, Handle)
```

Befehlsnummer: 14



Fehlercodes:	101	Ungültiges Handle!
	108	Maximale Dateilänge (32MB) erreicht!
	112	Datenträger voll!
	114	Datei ist schreibgeschützt!

8.4.5. GET FLAGS

Der Systembefehl GET FLAGS ermittelt die Dateiflags einer Datei. Bisher werden die Dateiflags WRITEPROTECT (Bit₂), EXECUTABLE (Bit₁) und DIRECTORY (Bit₀) benutzt. Die Datei muß dazu schon geöffnet sein.

```
GET_FLAGS(Handle):Dateiflags
```

Befehlsnummer: 16

Fehlercodes:	101	Ungültiges Handle!
	102	Befehlszugriff nicht erlaubt!

Es wurde versucht Dateiflags für ein Zeichendevise zu ermitteln.

8.4.6. SET FLAGS

SET FLAGS setzt die Dateiflags einer Datei. Dabei wird das angegebene Wort in der Datei als Flags eingetragen, es können also auch andere Bits als die Bits₂₋₀ gesetzt sein. Es wird dabei auch keine Zulässigkeit geprüft, ob es sich zum Beispiel wirklich um eine Directory handelt. Die Datei muß für diese Operation schon geöffnet sein.

```
SET_FLAGS(Dateiflags, Handle)
```

Befehlsnummer: 17

Fehlercodes:	101	Ungültiges Handle!
	102	Befehlszugriff nicht erlaubt!

Es wurde versucht Dateiflags für ein Zeichendevise zu ermitteln.

8.4.7. GET POSITION

Der Systembefehl GET POSITION ermittelt den momentanen Wert des Dateizeigers. Der Wert des Dateizeigers wird in Worten, nicht in Bytes, übermittelt.

```
GET_POSITION(Handle):Dateizeiger in Worten (High), Dateizeiger in Worten (Low)
```

Befehlsnummer: 18

Fehlercodes:	101	Ungültiges Handle!
	102	Befehlszugriff nicht erlaubt!

Es wurde versucht den Dateizeiger für ein Zeichendevise zu ermitteln.

8.4.8. SET POSITION

SET POSITION setzt den Dateizeiger einer Datei neu. Es ist dabei möglich sowohl relativ zur momentanen Position als auch absolut zum Dateianfang zu positionieren. Der übergebene Dateizeiger muß auch wortbezogen angegeben werden. Wird das Dateieende einer Datei überschritten, das heißt, auf eine Wort positioniert das nicht mehr zur Datei gehört, so wird der Dateizeiger auf das Wort nach dem letzten zur Datei gehörenden Wort positioniert, sozusagen ein Wort nach dem letzten gültigen Wort.



Relative Positionierung:

```
SET POSITION(#0, Handle, Dateizeiger in Worten(High), Dateizeiger in Worten (Low))
```

Absolute Positionierung:

```
SET POSITION(#1, Handle, Dateizeiger in Worten(High), Dateizeiger in Worten (Low))
```

Befehlsnummer: 19

Fehlercodes: 101 Ungültiges Handle!
102 Befehlszugriff nicht erlaubt!
Es wurde versucht den Dateizeiger für ein Zeichendevice zu setzen.
105 End-Of-File erreicht!
Beim Positionieren wurde das Ende der Datei erreicht.

8.4.9. RENAME

Der Systembefehl RENAME benennt eine Datei um. Die Datei muß für diese Operation schon geöffnet sein. Der neue Dateiname muß ungepackt, das heißt ein Zeichen pro Wort, vorliegen und auf eine Null enden. Es wird dabei nicht überprüft, ob der Dateiname schon existiert!

```
RENAME(Handle, Zeiger auf den neuen Dateinamen)
```

Befehlsnummer: 20

Fehlercodes: 101 Ungültiges Handle!
102 Befehlszugriff nicht erlaubt!
Es wurde versucht den Dateinamen für ein Zeichendevice zu ändern.
103 Zuwenig Speicherplatz!
Der Befehl RENAME allokiert einen 8 Wort großen Speicherplatz für diese Operation. Falls dieser Speicherplatz nicht allokiert werden kann wird der Systembefehl RENAME mit diesem Fehler abgebrochen.

8.4.10. DELETE

DELETE löscht eine Datei. Da in diesem System Verzeichnisse wie normale Dateien behandelt werden, können mit diesem Befehl auch Verzeichnisse gelöscht werden. Dies ist aber nur sinnvoll, wenn das Verzeichnis geleert ist, ansonsten werden die Sektoren, die Dateien belegen, nicht freigegeben. Es werden nämlich nur die Sektoren des Verzeichnisses gelöscht. Die Datei muß für diese Operation bereits geöffnet sein. Die Datei wird nach dem Entfernen implizit durch CLOSE geschlossen, obwohl die Datei nicht mehr existiert. Dies ist nötig, da der FDB aber noch existiert und wieder freigegeben werden muß. Das Handle ist also nach dem Aufruf des Betriebssystembefehls nicht mehr gültig.

```
DELETE(Handle)
```

Befehlsnummer: 21

Fehlercodes: 101 Ungültiges Handle!
102 Befehlszugriff nicht erlaubt!
Es wurde versucht ein Zeichendevice zu löschen.



8.4.11. MAKE DIRECTORY

Der Systembefehl MAKE DIRECTORY erzeugt ein neues Verzeichnis. Dieser Befehl öffnet die angegebene Datei, setzt das DIRECTORY-Flag und schließt die Datei wieder.

```
MAKE DIRECTORY(Zeiger auf den Verzeichnisnamen)
```

Befehlsnummer: 22

Fehlercodes: Alle Fehlercodes des Systemaufrufes OPEN.

8.4.12. REMOVE DIRECTORY

REMOVE DIRECTORY entfernt ein Verzeichnis. Das Verzeichnis muß vollständig geleert sein.

```
REMOVE DIRECTORY(Zeiger auf den Verzeichnisnamen)
```

Befehlsnummer: 23

Fehlercodes: 113 Directory existiert nicht!
Es wurde versucht mit REMOVE DIRECTORY eine normale Datei zu löschen.
116 Directory ist nicht geleert!
Das Verzeichnis enthält noch Dateien und ist nicht vollständig geleert.
Alle Fehlercodes der Systembefehle OPEN, READ, DELETE, SET POSITION und CLOSE.

8.4.13. CHANGE DIRECTORY

Der Systembefehl CHANGE DIRECTORY wechselt das aktuelle Verzeichnis oder Gerät. Durch diesen Befehl wird das CWD neu gesetzt. Es besteht die Möglichkeit eine Verzeichnisebene tiefer zu wechseln durch Angabe des Verzeichnisnamen, eine Verzeichnisebene höher zu wechseln durch Angabe von .. als Pfadnamen, oder ein ganz neuen Pfad zu setzen durch Beginn des Pfadnamens mit /. Der letzte Verzeichnisname muß ohne ein anschließendes / angegeben werden. Der Pfadname muß mit einer Null enden.

```
CHANGE DIRECTORY(Zeiger auf den Pfadnamen)
```

Befehlsnummer: 24

Fehlercodes: 113 Directory existiert nicht!
Bei dem angegebenen Pfad ist eine Datei dabei, die kein Verzeichnis ist.
Alle Fehlercodes der Systembefehle OPEN, MALLOC, SET ENVIRONMENT.

8.4.14. PROGRAM LOAD

PROGRAM LOAD lädt ein Programm in den Arbeitsspeicher und reloziert es. Es muß sich bei der angegebenen Datei um eine ausführbare Datei, das heißt, daß EXECUTABLE-Flag muß gesetzt sein, handeln. Öffnen und Schließen der Datei und Speicherallokation erfolgt durch diesen Systembefehl. Als Rückgabewert erhält man die Startadresse des Programms im Arbeitsspeicher. Es wird kein Stackpointer eingestellt.

```
PROGRAM LOAD(Zeiger auf den Dateinamen):Startadresse der  
Programms
```



Befehlsnummer: 25

Fehlercodes: 117 Datei ist nicht ausführbar!
Das EXECUTABLE-Flag der Datei ist nicht gesetzt.
Alle Fehlercodes der Systembefehle OPEN, READ und
MALLOC.

8.4.15. PREPARE SEARCH

Durch den Systembefehl PREPARE SEARCH wird die Suche nach einem String in einem Verzeichnis vorbereitet. Der String wird in ein Format, das der Systembefehl SEARCH NEXT verarbeiten kann, konvertiert und überprüft ob er nur zulässige Zeichen enthält. Der Dateizeiger der Datei wird auf den Dateianfang gesetzt. Die Datei muß für diese Operation schon geöffnet sein und das Dateihandle übergeben werden, um auf die Datei zugreifen zu können. Der Suchstring muß ungepackt vorliegen und auf eine Null terminieren. Dem Systembefehl PREPARE SEARCH muß außerdem ein acht Worte großer Puffer übergeben werden, in dem sich nach diesem Aufruf der konvertierte String befindet, dieser Puffer muß dann dem Systembefehl SEARCH NEXT übergeben werden. Wildcards im Dateinamen sind erlaubt.

```
PREPARE SEARCH(Handle des Verzeichnisses, Zeiger auf 8-Wort-Puffer,  
Zeiger auf den Suchstring)
```

Befehlsnummer: 26

Fehlercodes: 101 Ungültiges Handle!
102 Befehlszugriff nicht erlaubt!
Es wurde versucht auf einem Zeichendevice zu operieren.
104 Dateiname hat falsches Format!
Der Suchstring enthält nicht zulässige Zeichen.

8.4.16. SCAN

Der Systembefehl SCAN ist im Grunde nur für Systembefehle gedacht, mußte aber für die Dienstprogramme von außerhalb des Betriebssystems zugänglich sein. Es handelt sich hierbei um eine abgewandelte Form des Systembefehls PREPARE SEARCH. Es muß kein Handle übergeben werden und es wird auch kein Dateizeiger manipuliert. Der Suchstring darf keine Wildcards enthalten.

```
SCAN(Zeiger auf 8-Wort-Puffer, Zeiger auf den Suchstring)
```

Befehlsnummer: 28

Fehlercodes: 104 Dateiname hat falsches Format!
Der Suchstring enthält nicht zulässige Zeichen.



8.4.17. SEARCH NEXT

SEARCH NEXT operiert mit einem durch PREPARE SEARCH erstellten String auf einem Verzeichnis. Dem Systembefehl SEARCH NEXT muß der in PREPARE SEARCH bearbeitete 8-Wort-Puffer übergeben werden. Ein Verzeichnis wird auf einen zu diesem String passenden Eintrag hin durchsucht. Ist die Suche erfolgreich wird der Dateizeiger auf den Anfang des Verzeichniseintrages positioniert. War die Suche nicht erfolgreich wird ein End-Of-File übermittelt. SEARCH NEXT bearbeitet das Verzeichnis ab der aktuellen Dateizeigerposition. Die Datei muß für diese Operation schon geöffnet sein.

```
SEARCH NEXT(Zeiger auf 8-Wort-Puffer, Handle)
```

Befehlsnummer: 27

Fehlercodes: 101 Ungültiges Handle!
102 Befehlszugriff nicht erlaubt!
Es wurde versucht in einem Zeichendevise zu suchen.
Alle Fehlercodes der Systembefehle READ und MALLOC.

8.4.18. GET LENGTH

GET LENGTH ermittelt die Länge einer Datei in Worten. Die Datei muß schon geöffnet sein.

```
GET LENGTH(Handle):Dateilänge in Worten(High), Dateilänge in  
Worten (low)
```

Befehlsnummer: 32

Fehlercodes: 101 Ungültiges Handle!
102 Befehlszugriff nicht erlaubt!
Es wurde versucht die Länge eines Zeichendevices zu
bestimmen.

8.5. Treiberoperationen

8.5.1. NEWDRIVER

Der Systembefehl NEWDRIVER meldet dem System einen neuen Gerätetreiber an. Nach diesem Aufruf ist der Treiber über die Dateioperationen zugänglich. Zeichengeräte- und Blockgerätetreiber müssen bestimmte Aufgaben erfüllen können und ein bestimmtes Format besitzen um korrekt benutzt werden zu können. Nähere Informationen stehen im Kapitel BETRIEBSSYSTEMREFERENZ 7.8 Treiberverwaltung.

```
NEWDRIVER(Treibearanfangsadresse)
```

Befehlsnummer: 7

Fehlercodes: Keine Nummer, nur N-Flag, falls kein Platz in der Treiberliste (mehr als 32 Treiber) mehr verfügbar ist.

8.5.2. SEARCHDRIVER

SEARCHDRIVER ermittelt die Einsprungadresse eines Gerätetreibers. Der Treibername muß entweder vier Zeichen lang sein, oder mit einer Null abschließen.

```
SEARCHDRIVER(Treibername):Treibereinsprungadresse
```

Befehlsnummer: 8



Fehlercodes: 106 Device existiert nicht!
Unter dem angegebenen Namen ist dem System kein Treiber bekannt.

8.6. Environmentbereich

8.6.1. SET ENVIRONMENT

SET ENVIRONMENT trägt eine Null-terminierte Environmentvariable der Form **STRING=STRING** in den Environmentbereich der aktuellen Task ein. Existiert bereits eine Environmentvariable gleichen Namens, so wird diese zuvor entfernt.

Vorsicht! Wird eine Environmentvariable der Form **STRING=** angegeben, so wird diese in den Environmentbereich eingetragen, obwohl sie keinen Folgestring hat! Beim Suchen nach diesem String wird dann die Adresse des Trennzeichens (Nullwort) ermittelt!

```
SET ENVIRONMENT(Zeiger auf die Environmentvariable)
```

Befehlsnummer: 9

Fehlercodes: 107 Environmentbereich zu klein!
Der Environmentbereich ist nicht mehr groß genug um diese Variable hinzu zufügen.

8.6.2. SEARCH ENVIRONMENT

SEARCH ENVIRONMENT ermittelt die Position einer Environmentvariable im Environmentbereich der aktuellen Task. Übermittelt wird die Adresse des ersten Zeichens nach dem Gleichheitszeichen. Die gesuchte Variable muß Null-terminiert in der Form **STRING=** angegeben sein.

```
SEARCH ENVIRONMENT(Zeiger auf Environmentvariable):Position der  
gesuchten Variable im Environmentbereich
```

Befehlsnummer: 10

Fehlercodes: N-Flag, falls die Variable nicht gefunden werden konnte.

8.6.3. CLR ENVIRONMENT

Der Systembefehl CLR ENVIRONMENT entfernt eine Environmentvariable aus dem Environmentbereich der aktuellen Task. Die zu entfernende Variable muß in der Form **STRING=** angegeben sein und mit Null terminieren.

```
CLR ENVIRONMENT(Zeiger auf die Variable)
```

Befehlsnummer: 11

Fehlercodes: -



8.7. Sonstige Systemkommandos

8.7.1. FEHLERAUSGABE

Der Systembefehl FEHLERAUSGABE bestimmt zu einem Fehlercode den zugehörigen Fehlerstring und gibt diesen mit führenden und folgenden CR/LF an die Datei StandardOut aus. Die gebräuchlichsten SCSI-Fehlermeldungen können auch erkannt und ausgegeben werden.

FEHLERAUSGABE(Fehlercode)

Befehlsnummer: 29

Fehlercodes: N-Flag Tritt ein Fehler bei der Ausgabe an StandardOut auf wird nur das N-Flag gesetzt.

8.7.2. SHELL

Der Systembefehl SHELL ist auch nur aus der Notwendigkeit, den Shell-Programmtext zugänglich zumachen, entstanden. Es erfolgt einfach ein Sprung zur Startadresse der Shell. Diese Funktion wird von dem Dienstprogramm SHELL aufgerufen. Die Shell beendet sich, falls von der Datei StandardIn ein End-Of-File gemeldet wird.

SHELL

Befehlsnummer: 30

Fehlercodes: 103 Zuwenig Speicherplatz!
Die Shell konnte ihren Arbeitsspeicher nicht allokalieren.

8.7.3. DELAY

Der Systembefehl wartet eine angegebene Anzahl von Timer-Ticks (1 Timer-Tick ca. 1/16 Sekunde). Während des Wartens wird ein Taskwechsel ausgeführt.

DELAY(Anzahl der Timer-Ticks)

Befehlsnummer: 31

Fehlercodes: -

8.8. Shell

Die Shell ist die primäre Schnittstelle zwischen einem Benutzer und dem Betriebssystem. Die Shell zeigt als Eingabeaufforderung die aktuelle CWD an. Programme, bei denen das EXECUTABLE-Flag gesetzt ist, können Parameter angeben, die Ein-/Ausgabe umgelenkt und als Programm oder als Task gestartet werden. Ein Ein-/Ausgabeumlenkung bedeutet, daß für das zu startende Programm ein anderes Gerät oder eine andere Datei als Eingabequelle und Ausgabeziel gewählt werden kann, als das der aktuellen Shell. Die Programmnamen können mit oder ohne Pfad angegeben werden. Ohne Pfadangabe wird zuerst im aktuellen Verzeichnis (CWD), danach im `path` nach dem Programm gesucht. Es empfiehlt sich als erste Pfadangabe `/rom/` der Environmentvariable `path` zu benutzen, um schnell auf die Dienstprogramme zugreifen zu können. Der Programmname muß als erstes in der Eingabezeile erscheinen.



Programmaufruf mit Pfadangabe:

```
/Verzeichnis1/Verzeichnis2/Verzeichnis3/Programmname
```

Parameter können beliebig viele, solange es die Größe des Environmentbereiches zuläßt, dem Programm übergeben werden. Sie müssen durch ein Space getrennt sein. Ein Programmaufruf ohne Pfadangabe mit drei Parametern hat die folgende Gestalt:

```
Programmname Parameter1 Parameter2 Parameter3
```

Ein-/Ausgabeumlenkungen können beliebig mit den Parametern gemischt werden. Umlenkung der Datei StandardIn erfolgt durch

```
Programmname <Dateiname
```

Entsprechend erfolgt die Umlenkung der Datei StandardOut durch

```
Programmname >Dateiname
```

Für Umlenkung der Datei StandardIn und StandardOut in die gleiche Datei bedient man sich der Zeichenfolge

```
Programmname <>Dateiname
```

Um ein Programm nicht als Unterprogramm der Shell sondern als Task zu starten muß dem Dateinamen ein **&** vorausgestellt sein. Der Task wird ein Environmentbereich von 256 Worten angelegt, sie erbt den Environmentbereich der Shell. Als Stackpointer wird die letzte Adresse der Programms benutzt. Findet keine Ein-/Ausgabeumlenkung statt wird der Task das Null-Device als Datei für StandardIn und StandardOut übergeben. Ein Unterprogramm erbt bei nicht erfolgter Umlenkung StandardIn und StandardOut der Shell.

Eine Shell beendet sich bei einem End-Of-File von der StandardIn-Datei. Von Tastatur wird ein End-Of-File mit der Tastenkombination [CTRL-z] erzeugt.

Die Taste [F1] löscht die Eingabezeile. Mit der Taste [F3] kann der letzte Befehl wieder in die Eingabezeile eingetragen werden, sofern nach erscheinen der Eingabeaufforderung keine weitere Taste gedrückt wurde.

8.9. Dienstprogramme

8.9.1. Allgemeines

Alle Dienstprogramme dieser Betriebssystemversion sind auf der ROM-Disk abgelegt. Die ROM-Disk hat die gleiche Struktur wie ein SCSI-Blockdevice und ist nur lesbar. Die Dienstprogramme werden in den Arbeitsspeicher geladen und dort ausgeführt. Der Zugriff auf die ROM-Disk ist aber weitaus schneller als der Zugriff auf die anderen Geräte.

Die im Folgenden aufgeführten Dienstprogramme verarbeiten in der Regel die Wildcards ? und *.



Die Dienstprogramme COPY, DEL und TYPE sind durch die Tastenkombination [CTRL + c] unterbrechbar.

DEL, FORMAT und FMLL beinhalten eine Sicherheitsabfrage, um ungewollten Datenverlust zu vermeiden.

Zahlenausgaben der Dienstprogramme sind immer hexadezimal und wortbezogen. Im folgenden werden optionale Parameter in folgender Form angegeben

```
[optionaler Parameter]
```

8.9.2. DIR

Das Dienstprogramm DIR zeigt den Inhalt eines Verzeichnisses ganz oder teilweise an. Ist kein Parameter angegeben wird das gesamte Inhalt des aktuellen Verzeichnisses (CWD) angezeigt. Das gleiche geschieht bei * als Parameter. Es kann durch Pfadangabe auch ein beliebiges Verzeichnis angezeigt werden. Die Dateilänge ist eine Angabe in Worten. Die Dateilänge eines Verzeichnisses gibt Auskunft über das Verzeichnis selbst, nicht Gesamtlänge aller darin enthaltenen Dateien

```
dir [/Pfad/Suchstring]
```

8.9.3. COPY

COPY kopiert beliebig viele Dateien von einem Verzeichnis in ein anderes. Es besteht die Möglichkeit beim Kopieren Dateien umzubenennen. Quell- und Zielpfad müssen mit einem / enden. Ist das CWD der Quellpfad muß nur der Dateiname angegeben werden. Ist der Zielpfad das CWD muß als Zielpfad ein . angegeben werden. Verzeichnisse können nicht kopiert werden.

```
copy Quellpfad/Dateiname Zielpfad/[Neuer Dateiname]
```

Beispiel für Zielpfad gleich CWD:

```
copy /a/* .
```

Es werden alle Dateien des Verzeichnisses /a/ in das aktuelle Verzeichnis kopiert.

Beispiel für Quellpfad gleich CWD und Namensänderung:

```
copy Hallo /b/Servus
```

8.9.4. DEL

DEL entfernt Dateien. Verzeichnisse und schreibgeschützte Dateien können nicht entfernt werden. Ist kein Parameter angegeben werden alle Datei des aktuellen Verzeichnisses entfernt. Es können bei Pfadangabe auch Dateien in anderen Verzeichnissen entfernt werden.

```
del [/Pfad/Dateiname]
```



8.9.5. CD

Mit dem Dienstprogramm CD wird das aktuelle Verzeichnis gewechselt. Ist nur ein Verzeichnisname angegeben wird ein Verzeichnisebene tiefer gewechselt, ist .. als Pfad angegeben wird eine Verzeichnisebene höher gewechselt. Auch der Gerätewechsel wird mit diesen Befehl durchgeführt. Der letzte Verzeichnisname muß ohne / angegeben werden.

```
cd /Pfad
```

Beispiele:

```
cd ..  
cd Unterverzeichnis  
cd /rom
```

8.9.6. MD

MD erzeugt ein neues Verzeichnis. Wird kein Pfad angegeben wird im aktuellen Verzeichnis ein neues Verzeichnis erstellt. Es wird überprüft, ob schon eine Datei mit dem gewünschten Namen existiert.

```
md [/Pfad/]Verzeichnisname
```

8.9.7. RD

Mit dem Dienstprogramm RD wird ein Verzeichnis entfernt. Das Verzeichnis muß zu diesem Zweck geleert sein. Ein Pfad kann mit angegeben werden.

```
rd [/Pfad/]Verzeichnisname
```

8.9.8. REN

REN benennt Dateien um. Wildcards werden verarbeitet. Es wird überprüft, ob der gewünschte Dateiname schon existiert.

```
ren [/pfad/]AlterName NeuerName
```

8.9.9. FORMAT

FORMAT führt ein High-Level-Format durch. Es wird der Bootsektor und die BAM erstellt. Dem Dienstprogramm FORMAT muß der Gerätenamen und ein Datenträgername übergeben werden. Der Datenträgername wird beim Bearbeiten des Datenträgers in einem Media-Descriptor-Block gespeichert und zur Identifikation des Mediums benutzt. Da die meisten Datenträger schon Low-Level-formatiert sind, ist dies weitaus schneller als pauschal ein Low-Level-Format durchzuführen

```
format Gerätenamen Datenträgername
```

8.9.10. FMLL

Das Dienstprogramm FMLL führt ein Low-Level-Format durch. Es muß nur der Gerätenamen angegeben werden.

```
fml1 Gerätenamen
```



8.9.11. ATTRIB

Das Dienstprogramm ATTRIB verändert die Dateiflags. Es findet dabei keinerlei Überprüfung statt, ob die Attribute korrekt sind, es zum Beispiel wirklich ein Verzeichnis ist. Die Datei wird zur Veränderung der Dateiattribute zum Lesen geöffnet. Es besteht also die Möglichkeit, daß eine andere Task auf dieser Datei lesend operiert während die Dateiflags verändert werden. Um das jeweilige Dateiflag zu setzen muß es durch einen Buchstaben angegeben werden, ansonsten wird es gelöscht, die Reihenfolge der Flags ist ohne Bedeutung. Ist nichts angegeben werden alle Dateiflags gelöscht.

Vorsicht! Wird bei einer Directory das Directory-Attribut gelöscht kann auf die Dateidaten nicht mehr zugegriffen werden. Das Attribut kann jedoch wieder gesetzt werden. Wird dies nicht getan ist die BAM nicht mehr aktuell, da die Datensektoren der im Verzeichnis enthaltenen Dateien nicht freigegeben werden.

```
attrib Dateiname [w][x][d]
```

8.9.12. DISKINFO

DISKINFO ermittelt den Datenträgernamen, die Kapazität und den noch verbleibenden Speicherplatz auf einem Datenträger. Die Kapazität und der verbleibende Speicherplatz wird wortbezogen und hexadezimal ausgegeben.

```
diskinfo Gerätename
```

8.9.13. DRVLST

DRVLST zeigt alle dem System bekannten Gerätetreiber an, und teilt mit ob dieses Gerät ein Zeichen- oder Blockdevice ist.

```
drvlst
```

8.9.14. MEM

Das Dienstprogramm MEM ermittelt den noch freien Arbeitsspeicher insgesamt und die Größe des längsten noch existierenden Speicherblock.

```
mem
```

8.9.15. TASKLST

TASKLST zeigt alle in System befindlichen Tasks, mit ihrem Tasknamen, ihrer Tasknummer und ihren StandardIn- und StandardOut-Devices an. Die aktuelle, so zu sagen die eigene Task, wird als erstes genannt.

```
tasklst
```

8.9.16. KILL

KILL entfernt eine Task aus dem System. Identifiziert wird die Task mit ihrer Tasknummer. Wird die letzte Task entfernt wird ein RESET ausgelöst.



```
kill Tasknummer
```

8.9.17. TYPE

Mit dem Dienstprogramm TYPE kann man den Inhalt einer Datei anzeigen. Auch spezielle Grafiken mit der erweiterten VT52-Sequenz ESC G (siehe VT52-Emulator 7.8.6. Konsolen-Treiber) lassen sich mit diesem Dienstprogramm anzeigen. Es wird ein Wort an das Ausgabegerät übergeben, das heißt, das Texte die an die Konsole übergeben werden nur ein Zeichen pro Wort enthalten dürfen. Das höherwertige Byte wird nicht angezeigt.

```
type Dateiname
```

Bemerkung: Durch eine spezielle Form des TYPE-Dienstprogrammes mit Ausgabeumlenkung kann man auch in Dateien per Tastatur schreiben.

```
type /conl >Dateiname
```

8.9.18. SET

SET ohne Parameter zeigt den Inhalt des Environmentbereiches an. SET mit einem Parameter der Form **STRING=STRING** trägt eine neue Variable in den Environmentbereich ein. Und ein Aufruf des Dienstprogrammes mit einem Parameter der Form **STRING=** löscht die entsprechende Environmentvariable.

```
set [String=[String]]
```

8.9.19. SHELL

Das Dienstprogramm SHELL startet ein weitere Shell. Um einfache Batchdateien zu verarbeiten kann man eine Shell mit StandardIn-Datei gleich der Batchdatei wählen. Die Shell beendet sich dann, sobald die Batchdatei zu Ende ist. Sinnvoll ist auch das Starten einer weiteren Shell als Task mit StandardIn- und StandardOut-Datei **/con1** oder **/ser** auf einem virtuellen Terminal.

```
shell
```

8.9.20. CLS

CLS löscht den Bildschirm mit der VT52-Sequenz ESC E.

```
cls
```

8.9.21. BCOLOR

BCOLOR setzt die Hintergrundfarbe mit der VT52-Sequenz ESC b Farbwert. Zulässig sind Farbwerte zwischen 0 und 7.

```
bcolor Farbwert
```

8.9.22. FCOLOR

FCOLOR setzt die Schriftfarbe mit der VT52-Sequenz ESC c Farbwert. Zulässig sind Farbwert zwischen 0 und 7.



```
fcolor Farbwert
```

8.10. Beachtenswertes bei eigenen Programmen

8.10.1. Stack

Wird ein Programm von der Shell aus gestartet, so wird der Stackpointer auf die letzte Adresse dieses Programms eingestellt, und die Rücksprungadresse dort abgelegt. Dieser Stack wird auch bei Systemaufrufen benutzt. Es spielt dabei keine Rolle ob das Programm als Task oder Unterprogramm der Shell ausgeführt wird. Es ist daher nötig das jedes Programm am Ende seines Bereiches Arbeitsspeicher für Stack bereithält. Bei Fileoperation empfiehlt sich ein Stackbereich von 128 Worten, das ist auch der Wert mit denen die Dienstprogramme arbeiten.

8.10.2. Environmentbereich

Der Environmentbereich der von der Shell angelegt wird besitzt eine Größe von 256 Worten. So lassen sich längere Pfadangaben und ein umfangreiches CWD anlegen. Auch die Parameterangabe erfolgt über den Environmentbereich.

8.10.3. Parameterübergabe

Die Parameterübergabe von der Shell an Programme erfolgt über den Environmentbereich. Alle Parameter sind zugänglich über die Environmentvariable **cmd**. Die Parameter werden alle durch ein Space getrennt.

```
cmd=parameter1 parameter2 parameter3
```

8.10.4. Besondere Systemvariablen

Die Systemvariablen **TIMERL**, **TIMERH** und **AKT_TASK** sind über die Library **LIB.ASM** zugänglich. Werden Informationen über andere Systemvariablen benötigt, so werden diese im Kapitel **SYSTEMREFERENZ** genannt.

8.10.5. Assemblieren an eine bestimmte Adresse

Ein Assemblieren an eine bestimmte Adresse ist für User-Programme dieses Systems nicht geeignet, da die Programme an beliebige Positionen im Arbeitsspeicher geladen und dort reloziert werden.



8.10.6. Task und Unterprogramm

Bei der Programmierung eines Programms muß man keine Unterscheidung treffen, ob dieses Programm als Unterprogramm oder Task verwendet werden soll. Der Aufruf `rts` am Ende eines Programmes bewirkt beim Start als Unterprogramm der Shell ein Zurückkehren zur Shell, beim Start als Task einen Systemaufruf `KILLTASK`. Die Vorbereitung dieser beiden Sachen übernimmt jedoch die Shell. Sie pushed beim Start als Task die Tasknummer und die Adresse der `KILLTASK`-Routine auf den Stack des Programms.



8.11. Fehlercodes

Die Fehlercodes des Betriebssystems beginnen mit der Nummer 100.

Fehler# (dez)	Fehler# (hex)	Bedeutung
100	\$64	Es gibt keine ausführbare Datei dieses Namens!
101	\$65	Ungültiges Handle!
102	\$66	Befehlszugriff nicht erlaubt!
103	\$67	Zuwenig Speicherplatz!
104	\$68	Dateiname hat falsches Format!
105	\$69	End-Of-File erreicht!
106	\$6a	Device existiert nicht!
107	\$6b	Environmentbereich zu klein!
108	\$6c	Maximale Dateilänge (32MB) erreicht!
109	\$6d	Datei existiert nicht!
110	\$6e	Datei existiert schon!
111	\$6f	Parameter falsch!
112	\$70	Datenträger voll!
113	\$71	Directory existiert nicht!
114	\$72	Datei ist schreibgeschützt!
115	\$73	Zugriffskonflikt auf mehrfach benutzte Datei!
116	\$74	Directory ist nicht geleert!
117	\$75	Datei ist nicht ausführbar!
118	\$76	Es liegt kein Zeichen an!

Tabelle 82: Betriebssystemfehlerrmeldungen

Fehler#	Bedeutung
\$02xx	SCSI-Laufwerk nicht bereit!
\$03xx	SCSI-Medienfehler!
\$04xx	SCSI-Hardwarefehler!
\$05xx	Ungültige SCSI-Anfrage!
\$06xx	SCSI-Gerät wurde zurückgesetzt!
\$07xx	Medium in SCSI-Laufwerk ist schreibgeschützt!
\$08xx	Herstellerspezifischer SCSI-Fehler aufgetreten!
\$09xx	SCSI-Schreibfehler!

Tabelle 83: SCSI-Fehlerrmeldungen

8.12. Erstellen eines Programms

Ein Programm kann mit dem in der Trimesterarbeit [HUF93] erstellten Assembler XASSIDE.EXE auf eine PC erstellt werden. Dabei darf der Befehl **origin** nicht verwendet werden, da sonst kein ausführbares Programm erstellt wird. Als erste Anweisung sollte das Programm

```
include lib.asm
```

enthalten, um die Betriebssystemfunktionen nutzen zu können.



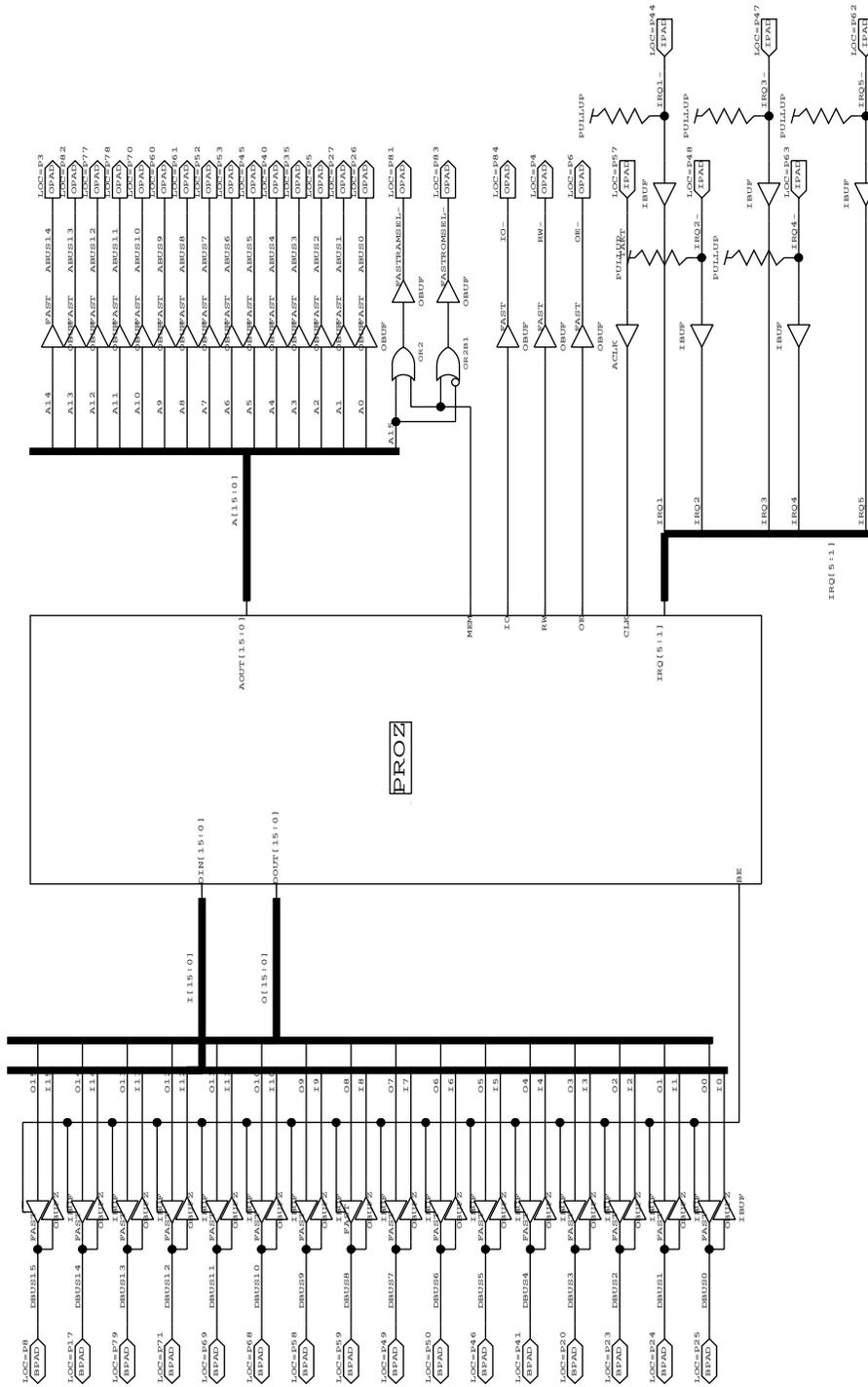
Nach dem Assemblieren existiert eine ausführbare Datei mit der Endung **.obj**, die von dem Hilfsprogramm XDISK.EXE verarbeitet werden kann. Nach starten des Hilfsprogramms XDISK.EXE kann man den Dateinamen der zu transportierenden Datei angeben. In das 3,5"-Laufwerk muß eine Low-Level-formatierte Diskette eingelegt werden. Auf dieser Diskette wird ein vom XSystem lesbares Dateisystem erzeugt. So ist dann das erzeugte Programm auf dem XSystem verfügbar.



9. Anhang A: Schaltpläne

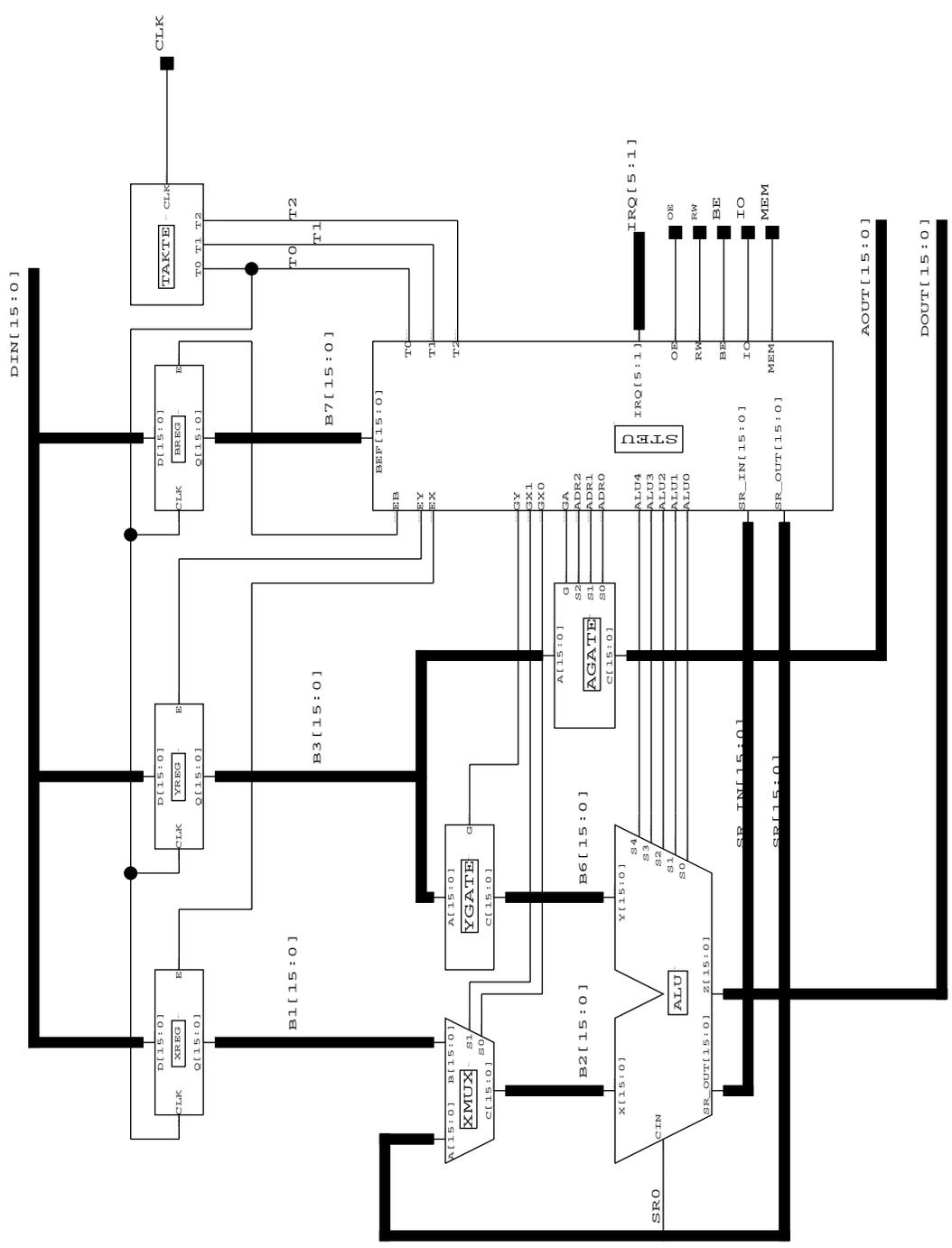
9.1. Der Prozessor XProz

9.1.1. Pad-Locations (PROZ)



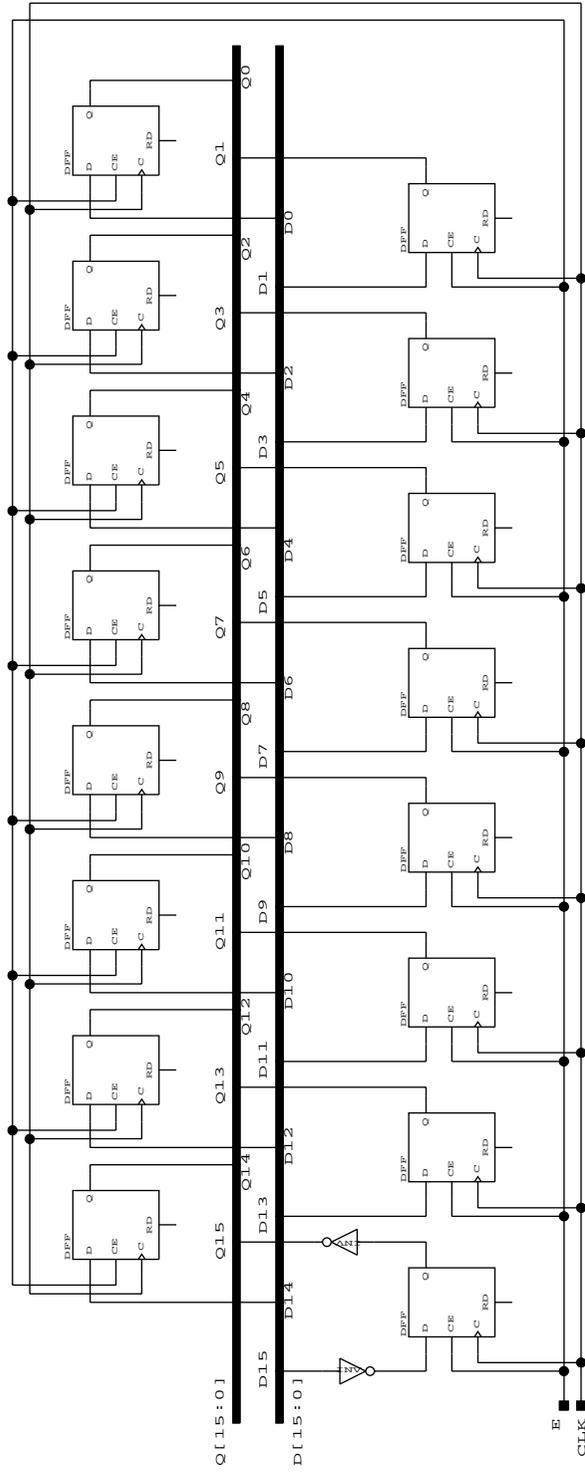


9.1.2. Hauptschaltung (PROZ)



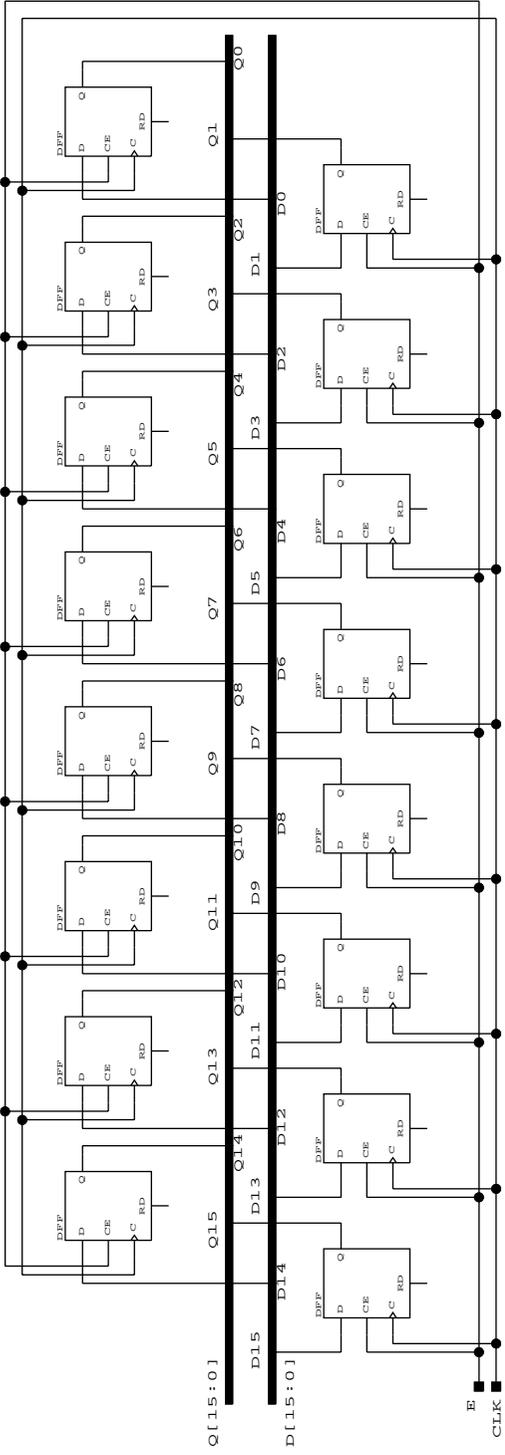


9.1.3. Y-Register (YREG)



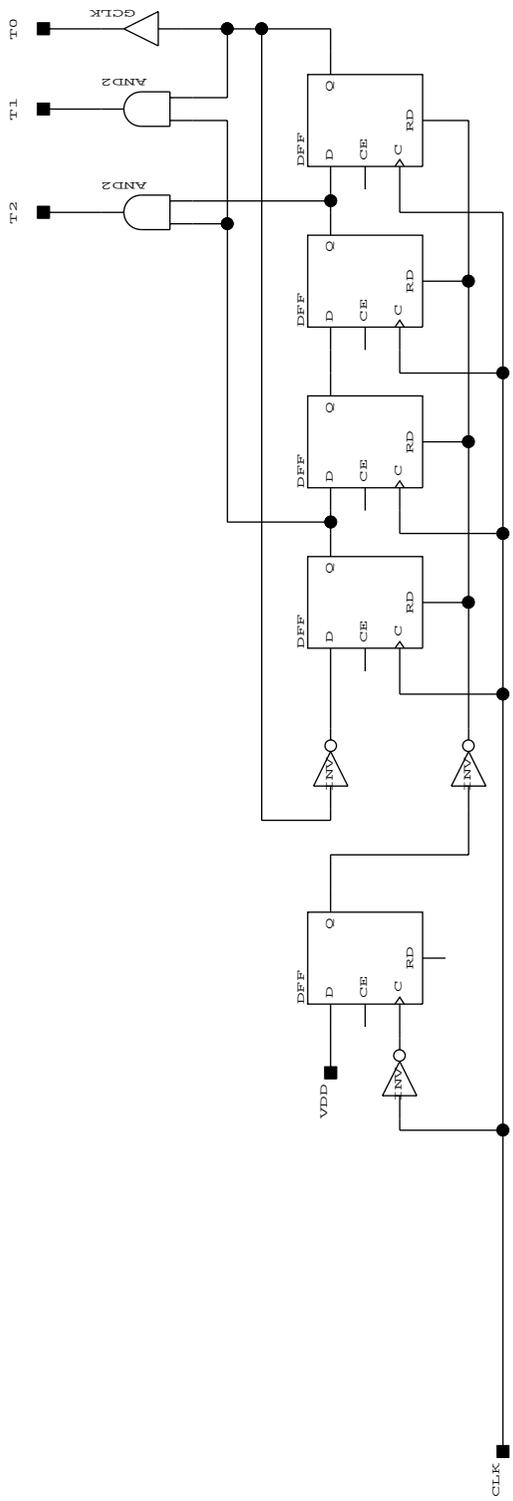


9.1.4. Befehlsregister und X-Register (BREG und XREG)



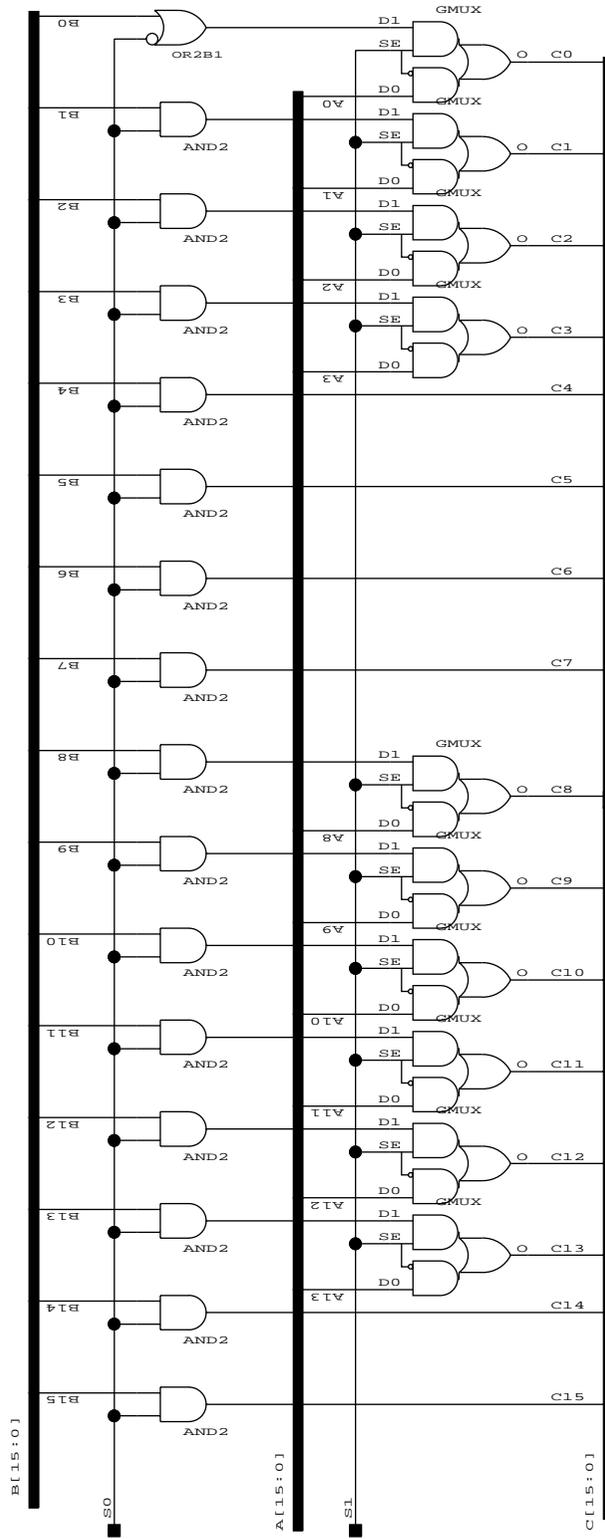


9.1.5. Taktgenerator (TAKTE)



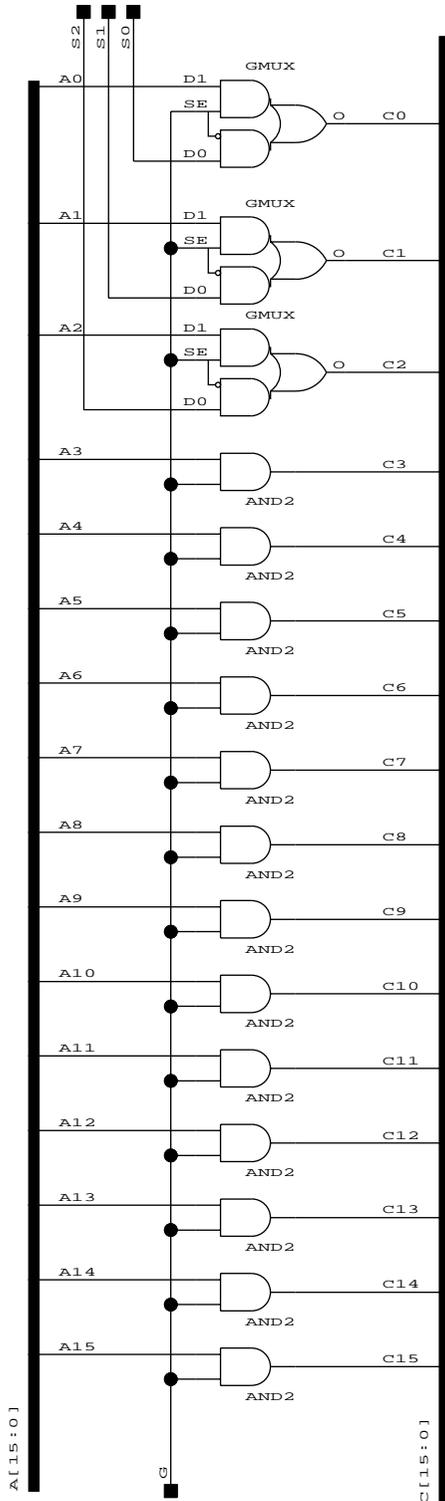


9.1.6. X-Multiplexer (XMUX)



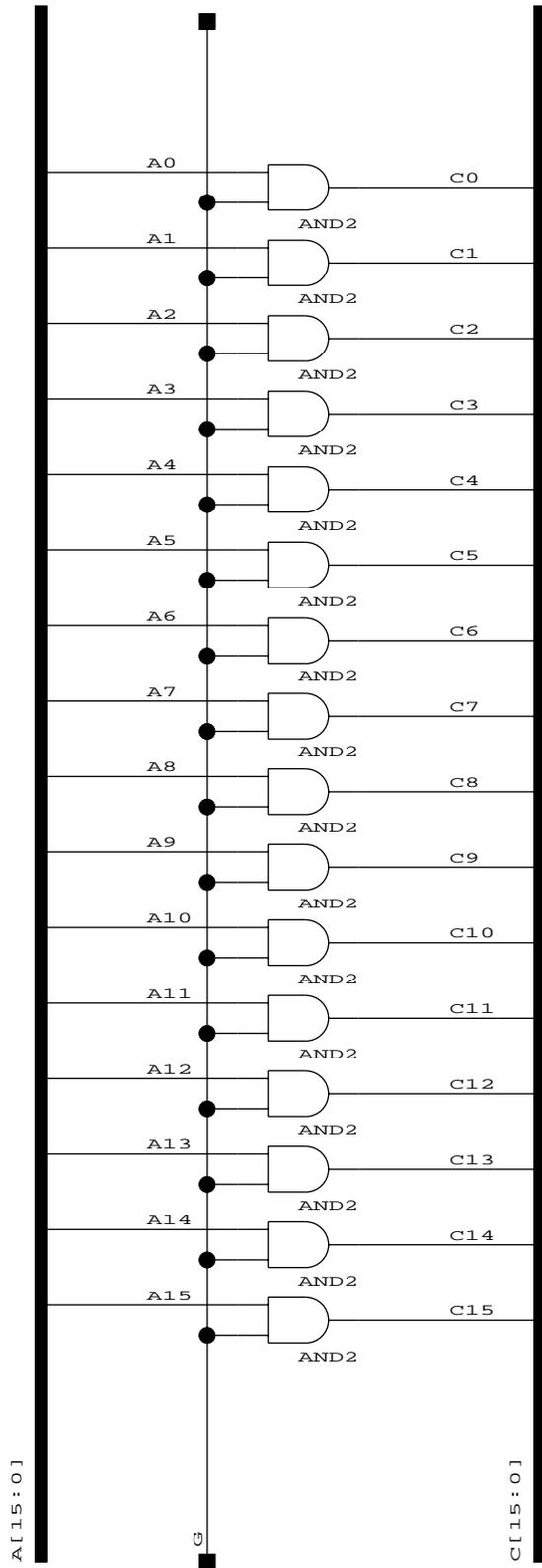


9.1.7. Adressmultiplexer (AGATE)





9.1.8. Y-Multiplexer (YGATE)

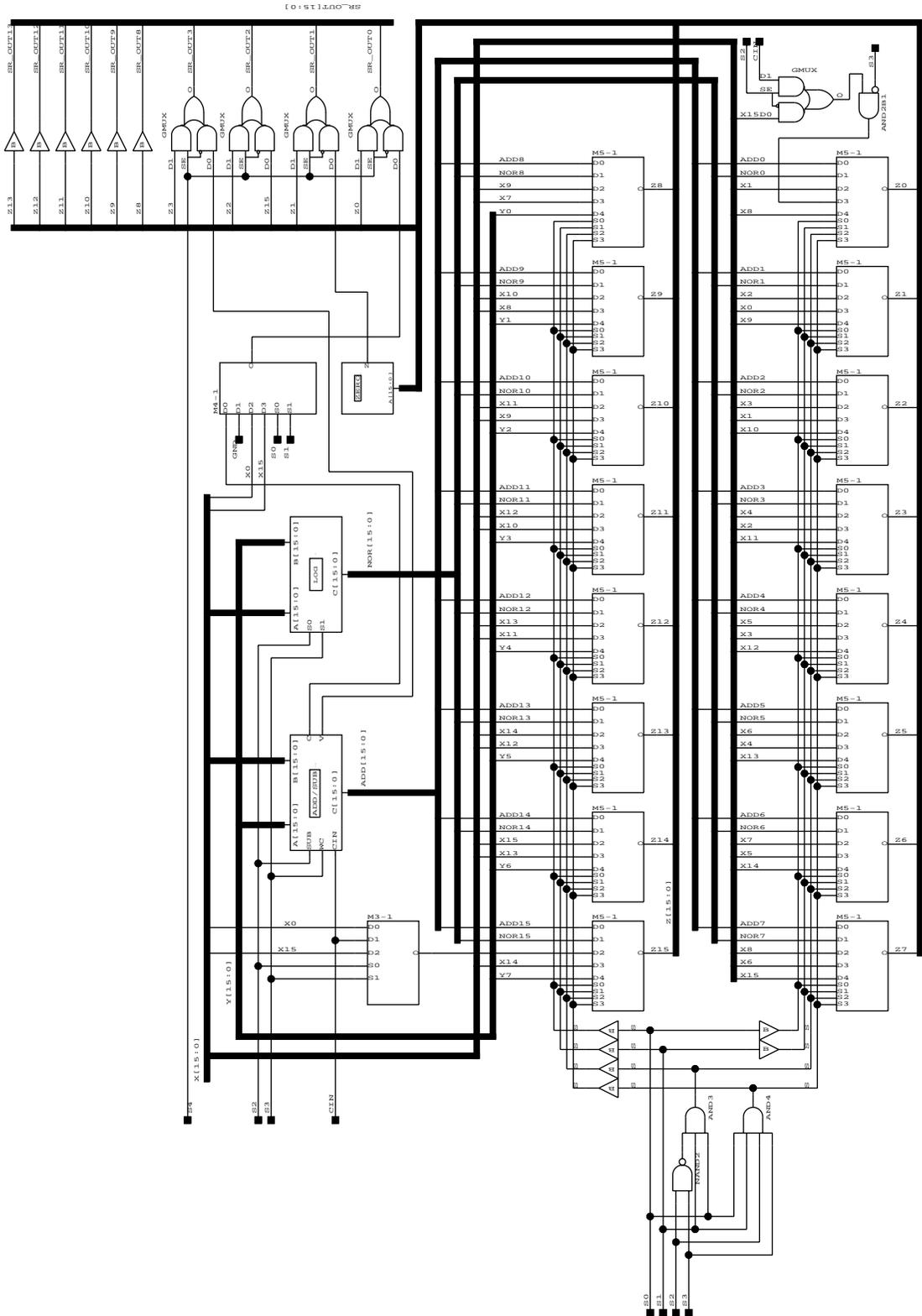


A[15:0]

C[15:0]



9.1.9. Arithmetic-Logical-Unit (ALU)

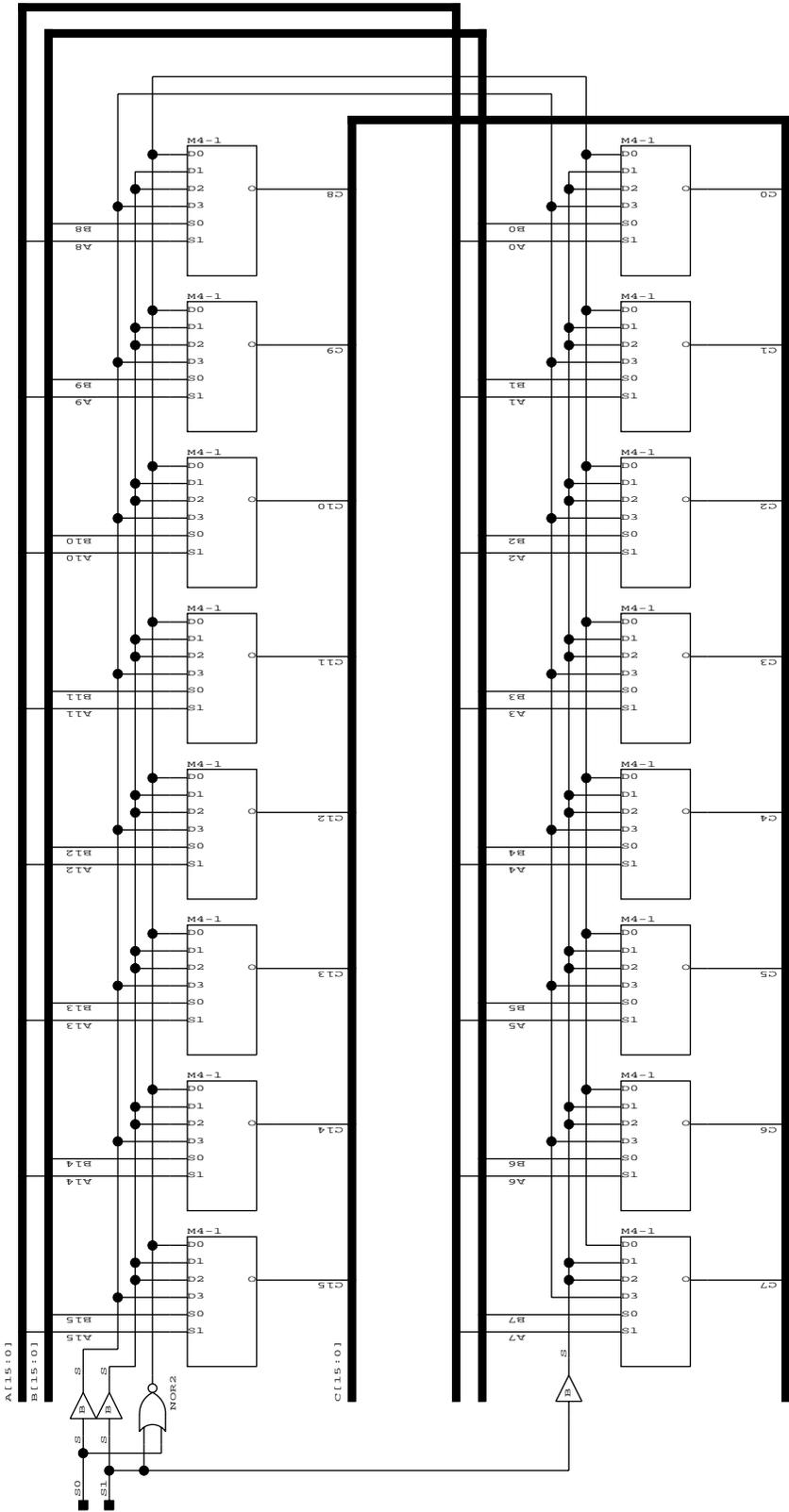




9.1.10. Addierwerk (ADDSUB)

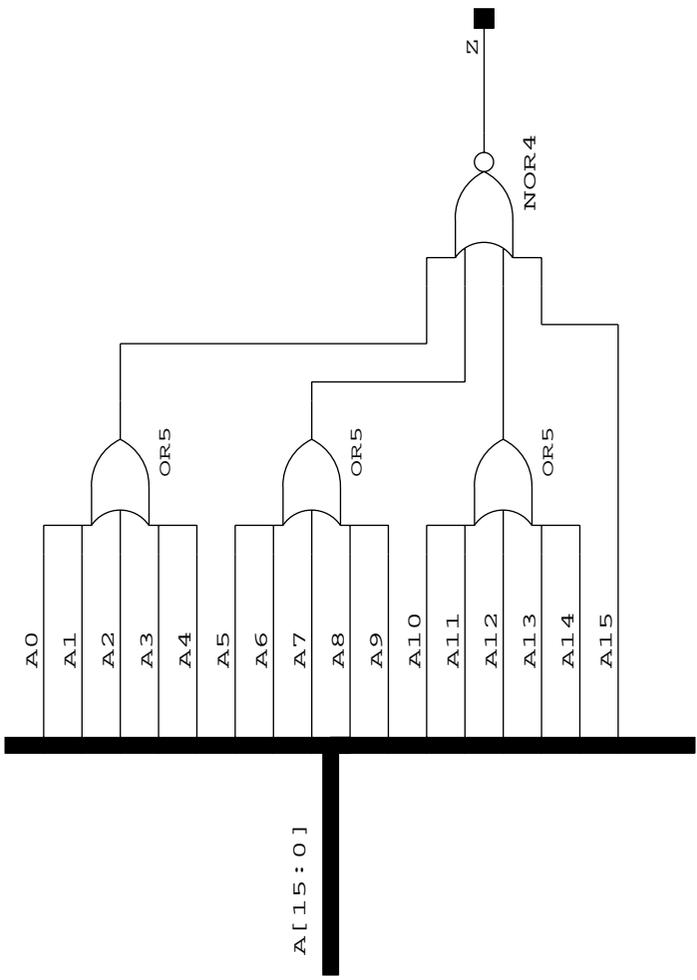


9.1.11. Logische Einheit (LOG)



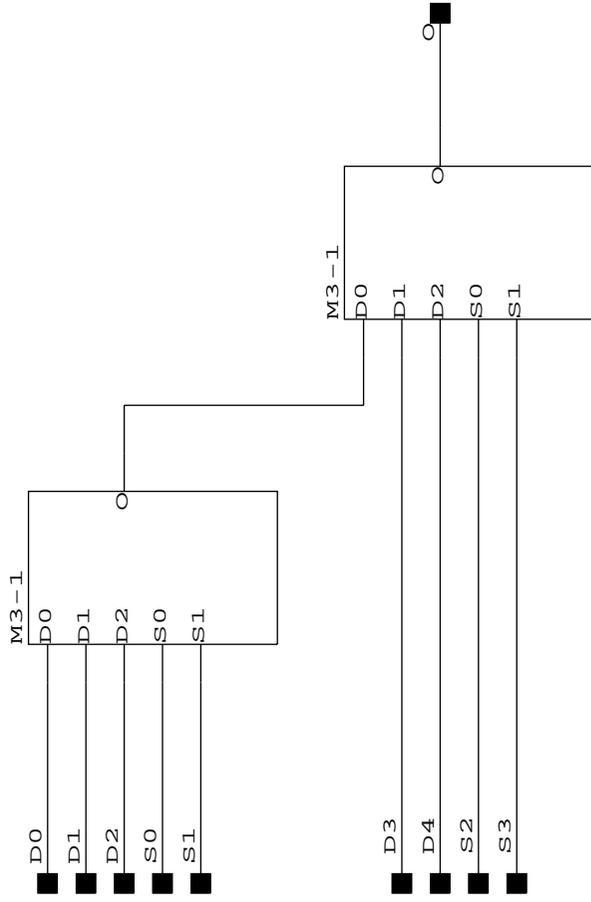


9.1.12. Zero-Flag (ZERO)





9.1.13. 5-zu-1 Multiplexer (M5-1)

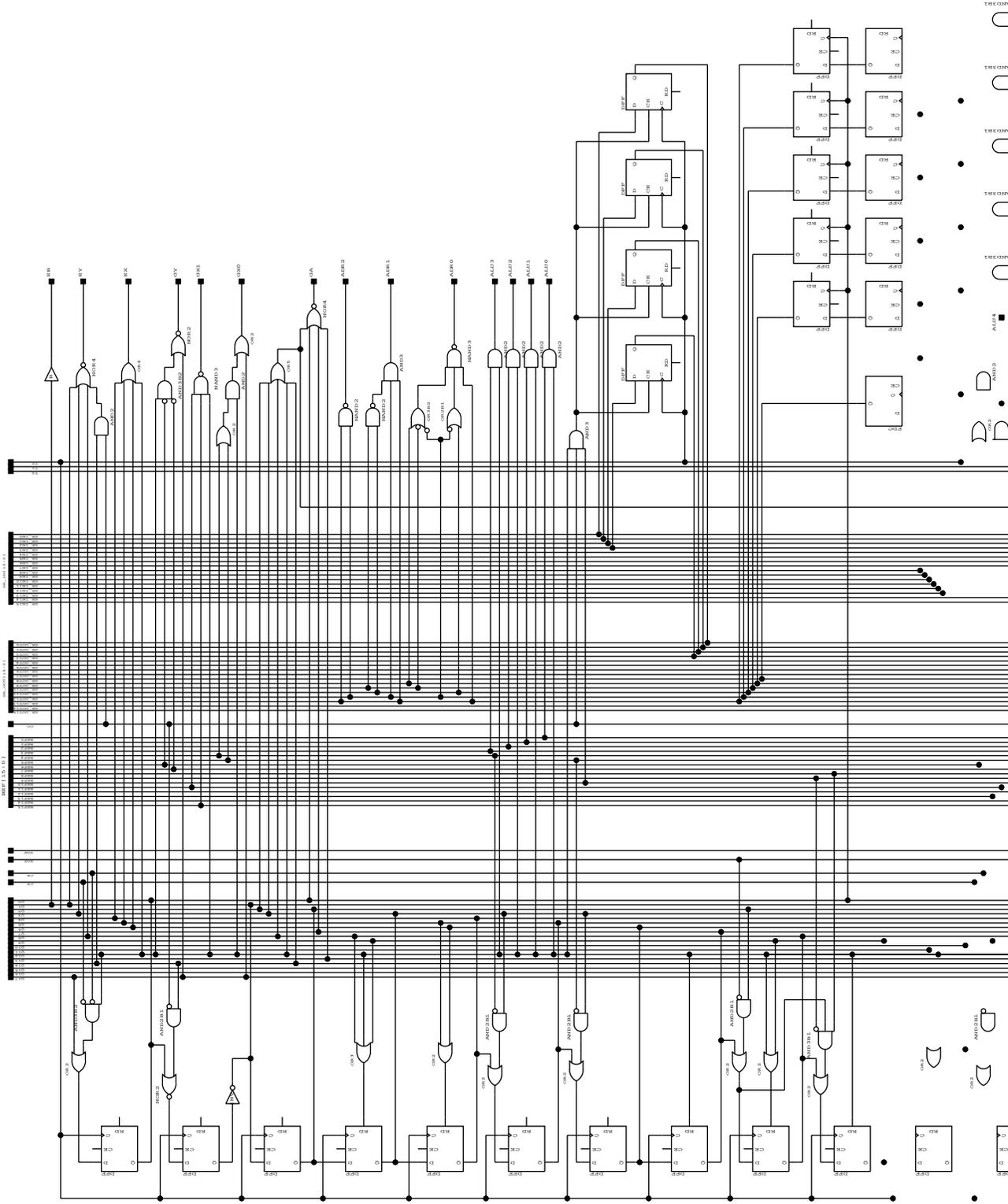




9.1.14. Steuersignaldecoder für M5-1 (MUXDECO)

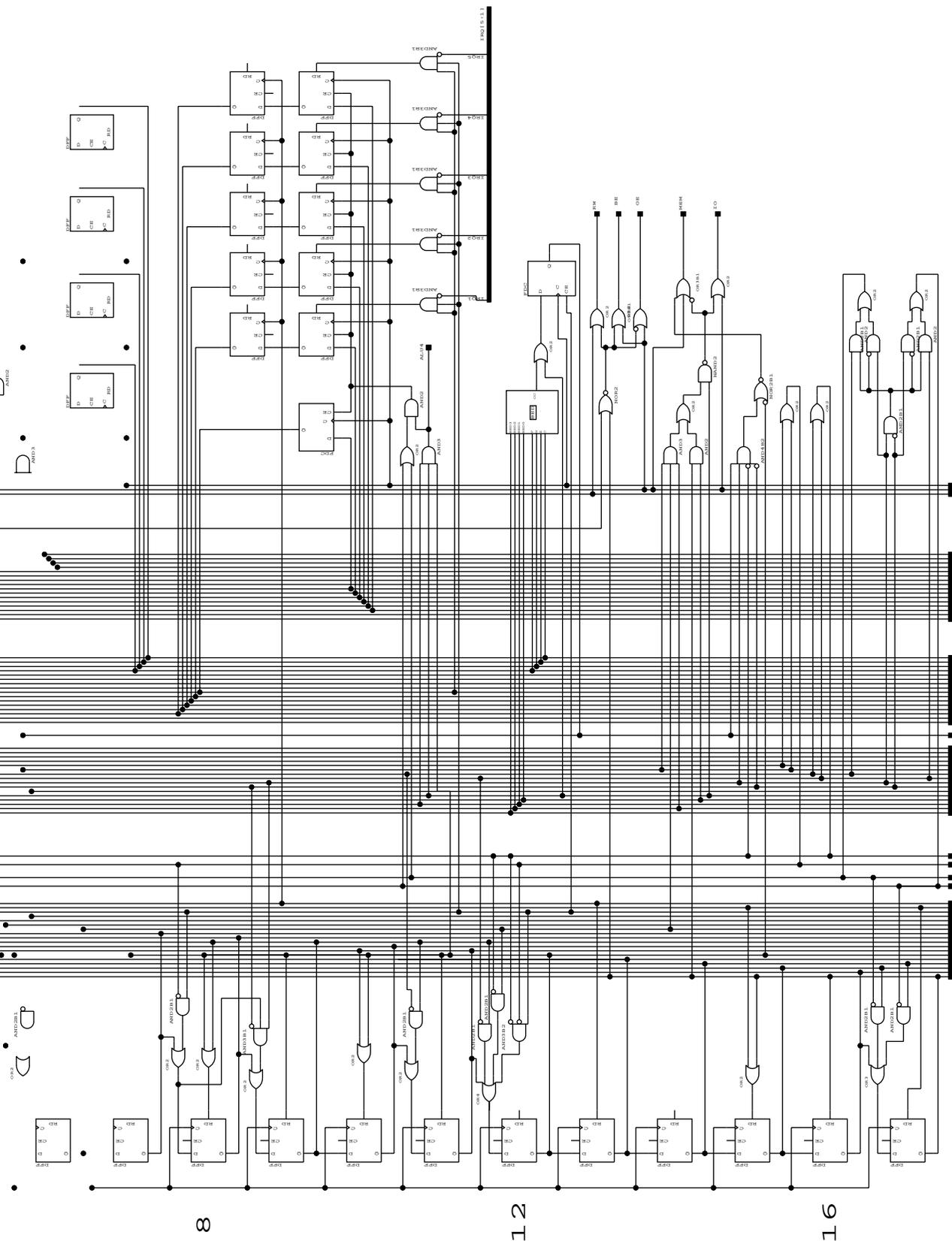


9.1.15. Steuerwerk Teil1 (STEU)



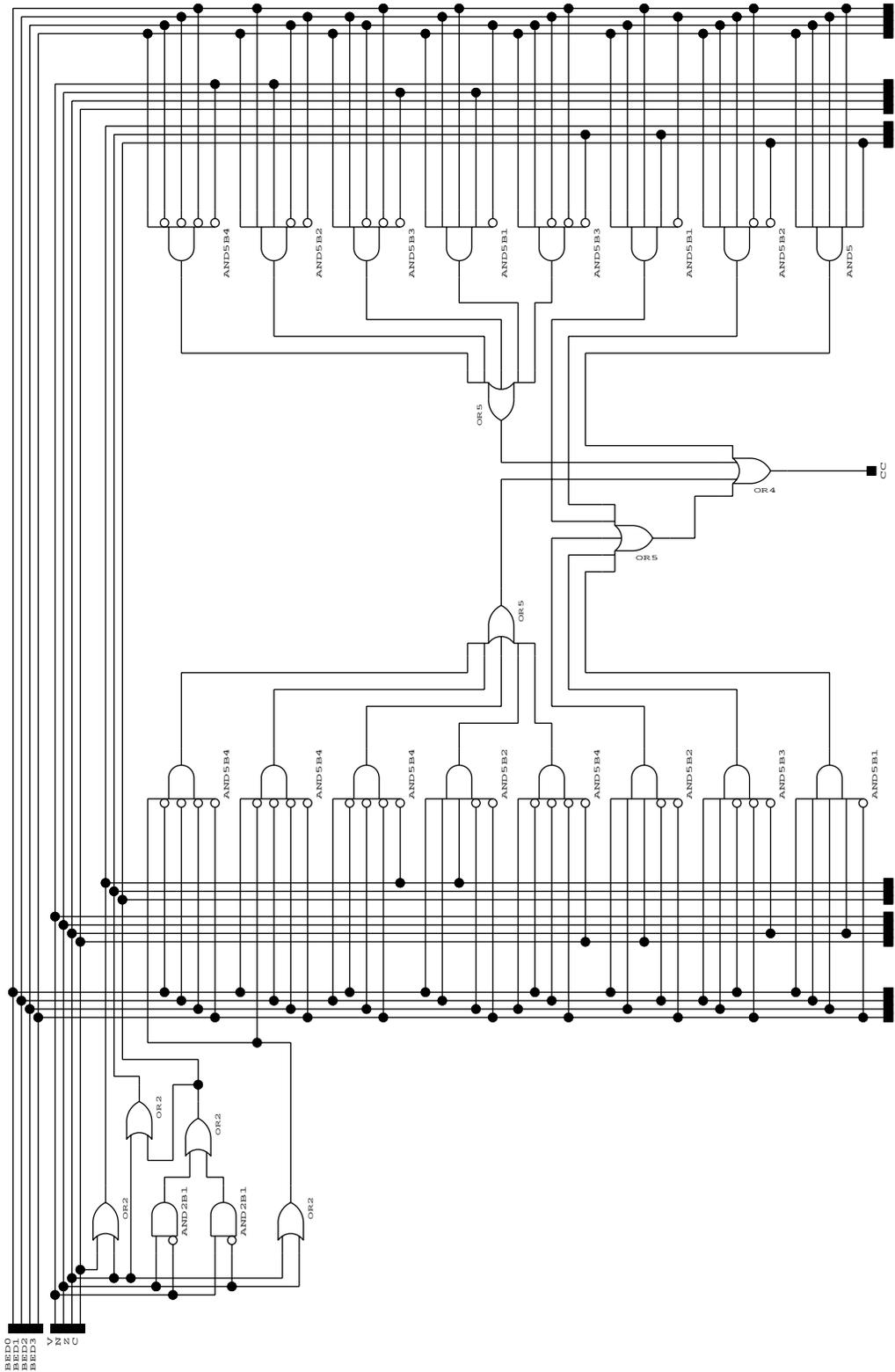


9.1.16. Steuerwerk Teil2 (STEU)





9.1.17. Condition-Code (BED)



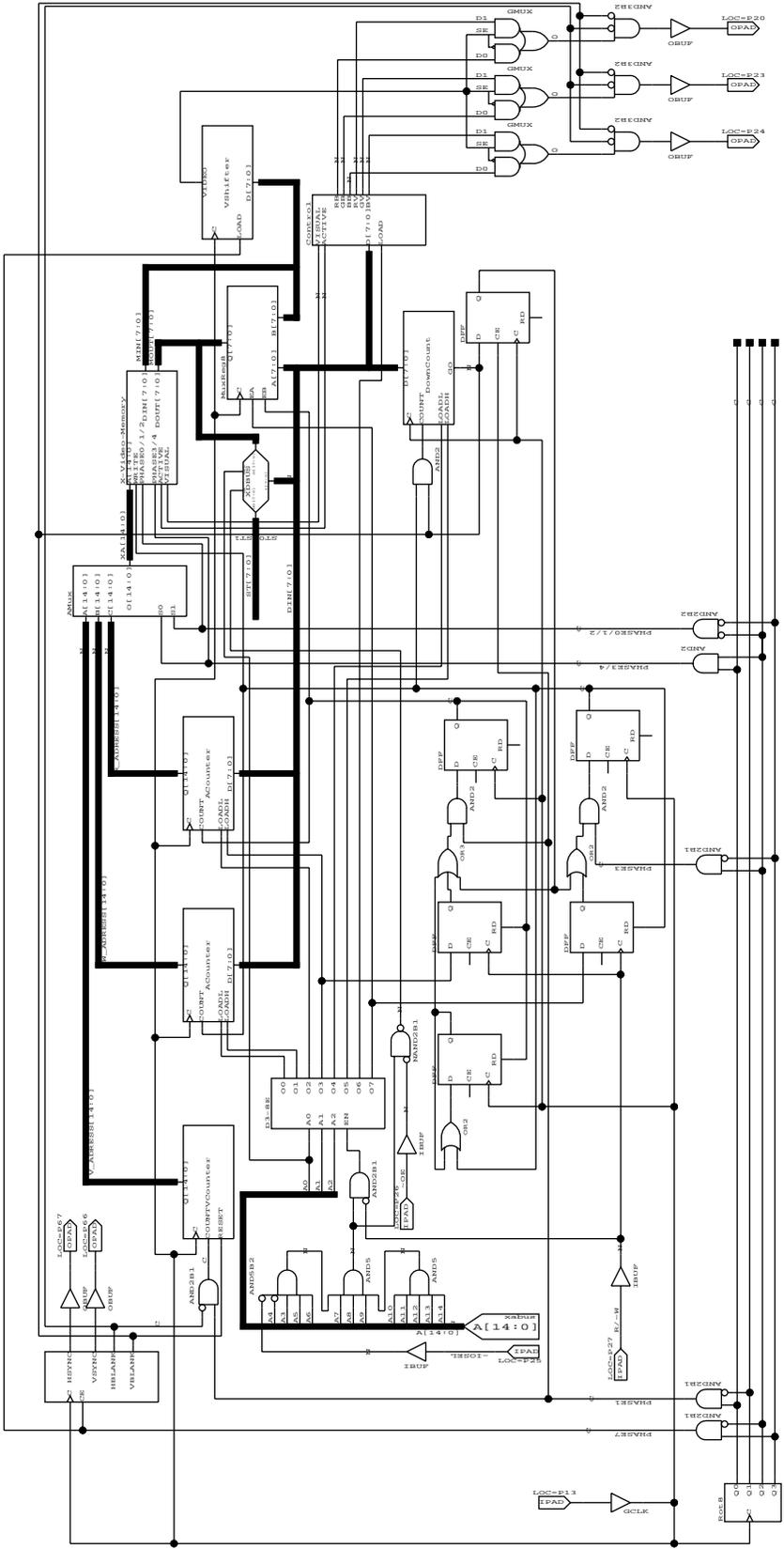


9.1.18. Programm-Counter Ermittlung (IRQ-GEN)



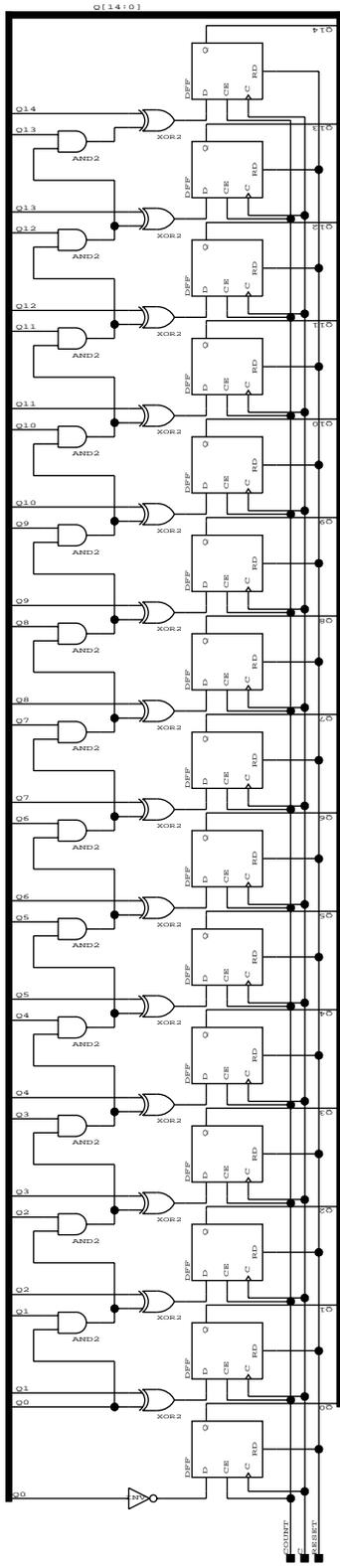
9.2. Die Grafikkarte XGraph

9.2.1. Hauptschaltung (XGRAPH)



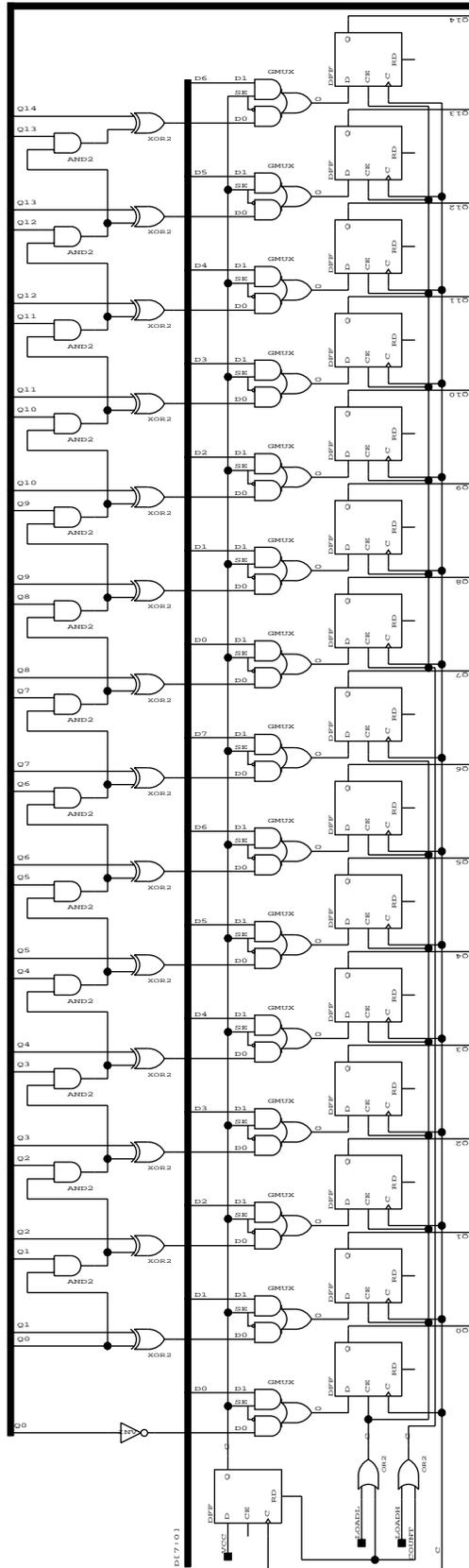


9.2.2. Videozeiger (VCOUNTER)



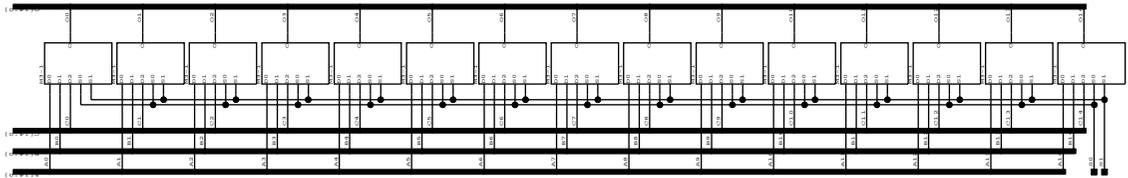


9.2.3. Schreib- und Leseadresszeiger (ACOUNTER)



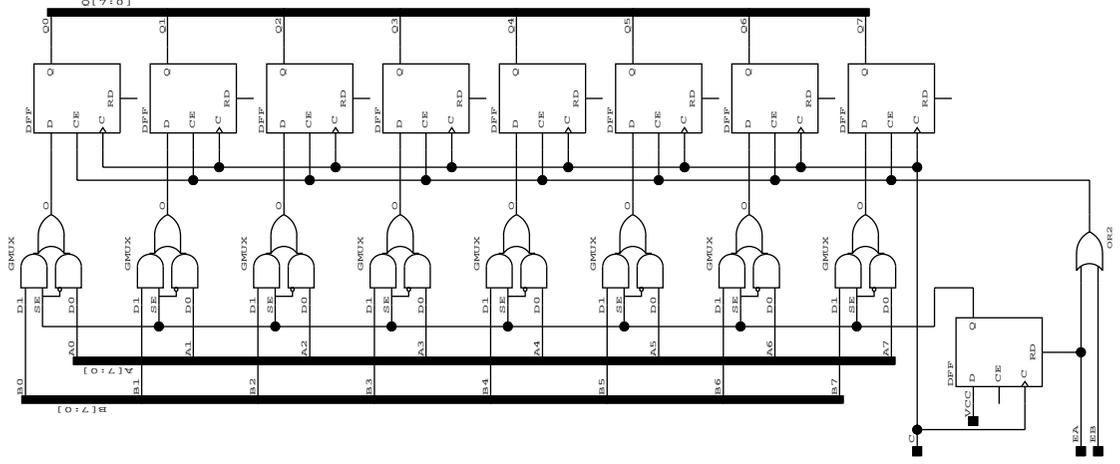


9.2.4. Adress-Multiplexer (AMUX)



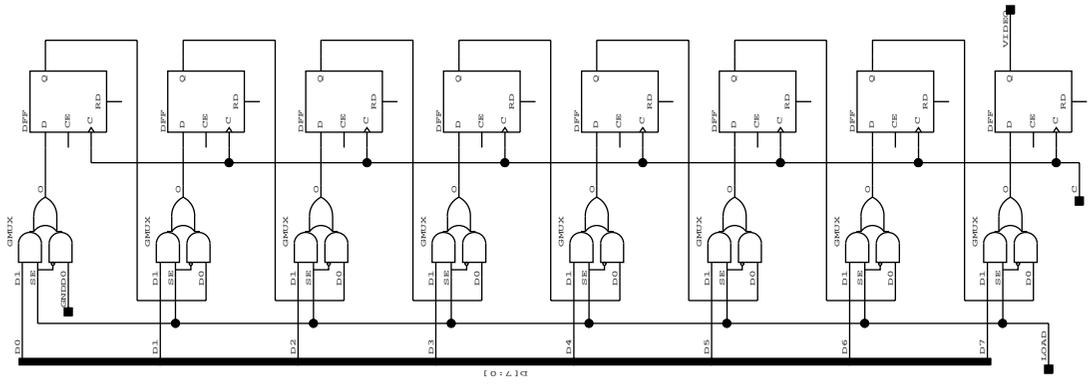


9.2.5. Datenregister (MUXREG8)



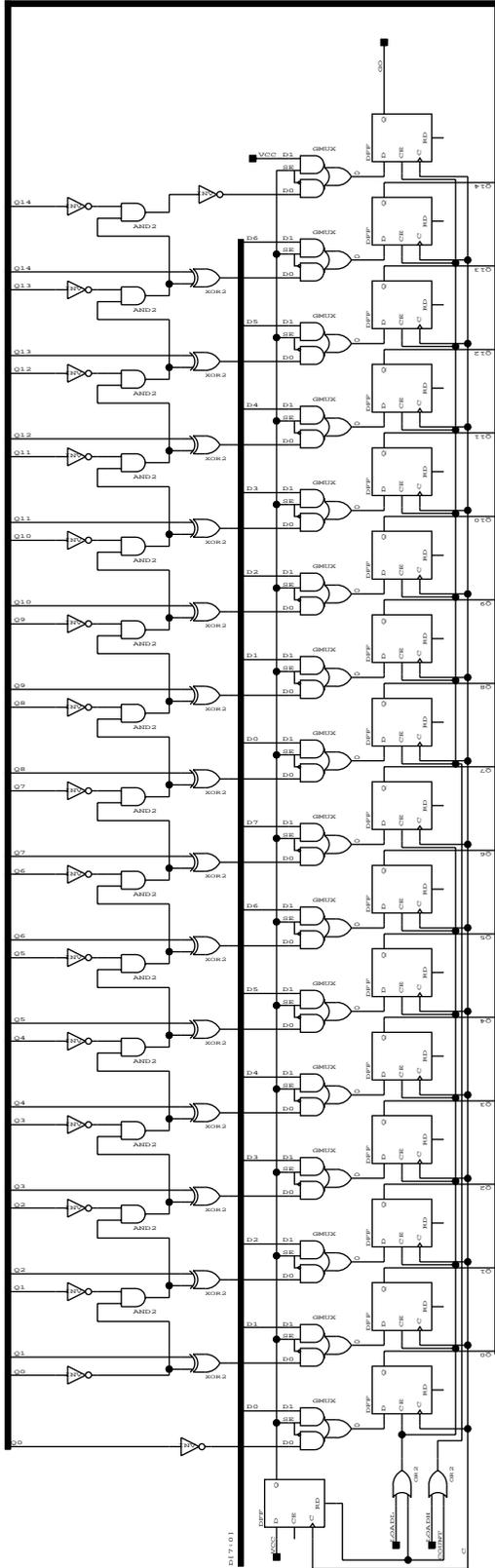


9.2.6. Videoshifter (VSHIFTER)



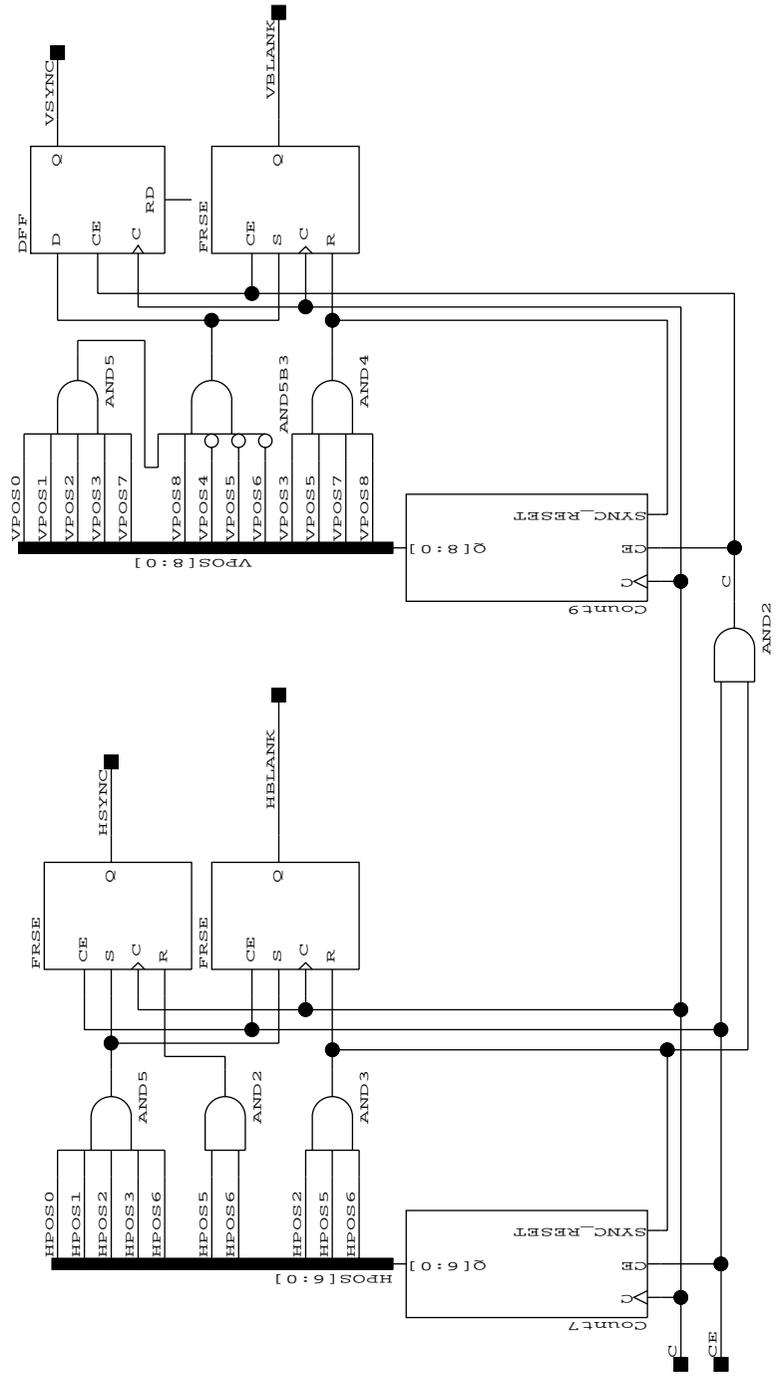


9.2.7. Autocopycounter (DOWNCNT)





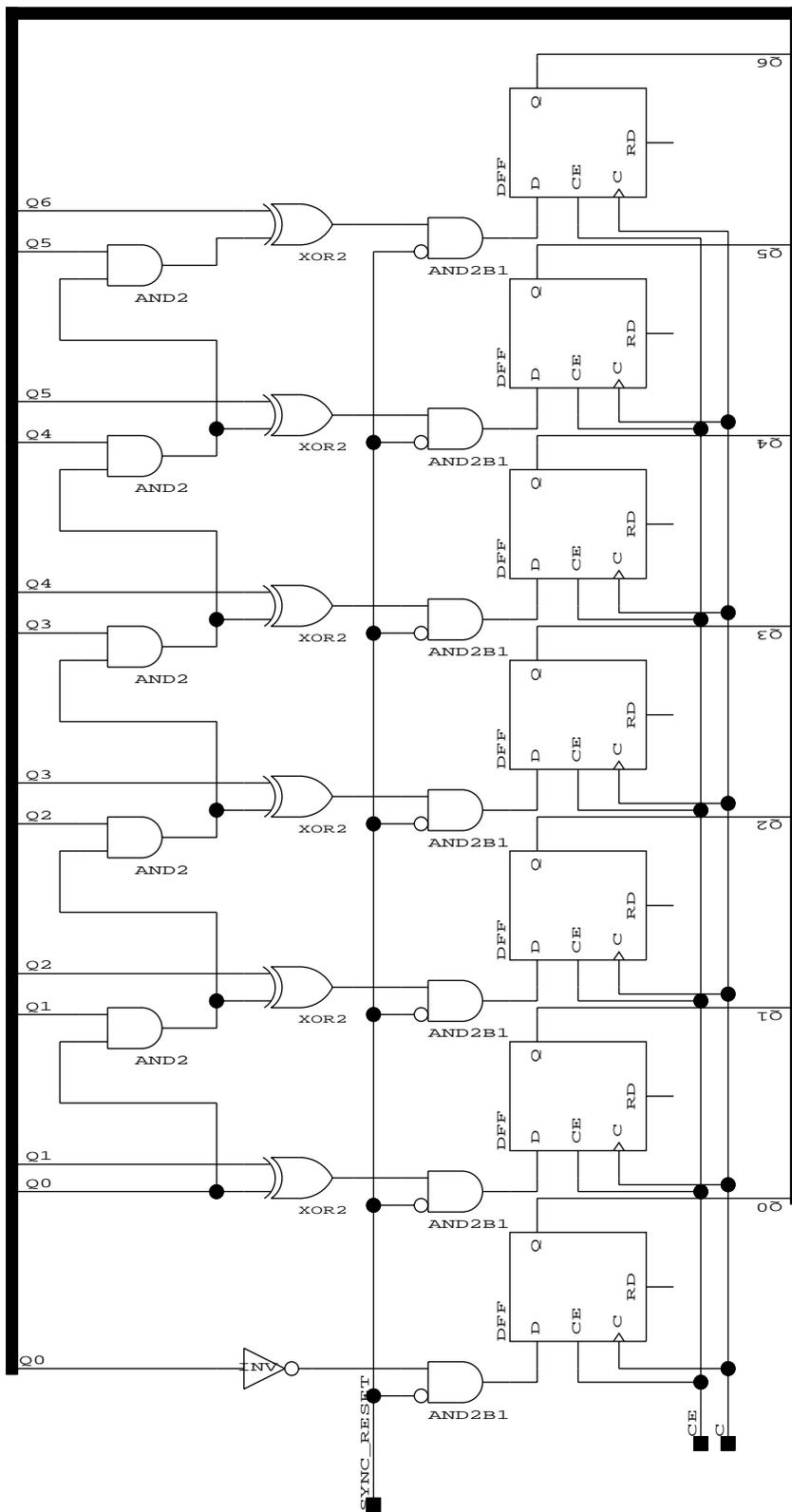
9.2.8. Sync-Signal-Generator (SYNC)





9.2.9. 7-Bit-Zähler (COUNT7)

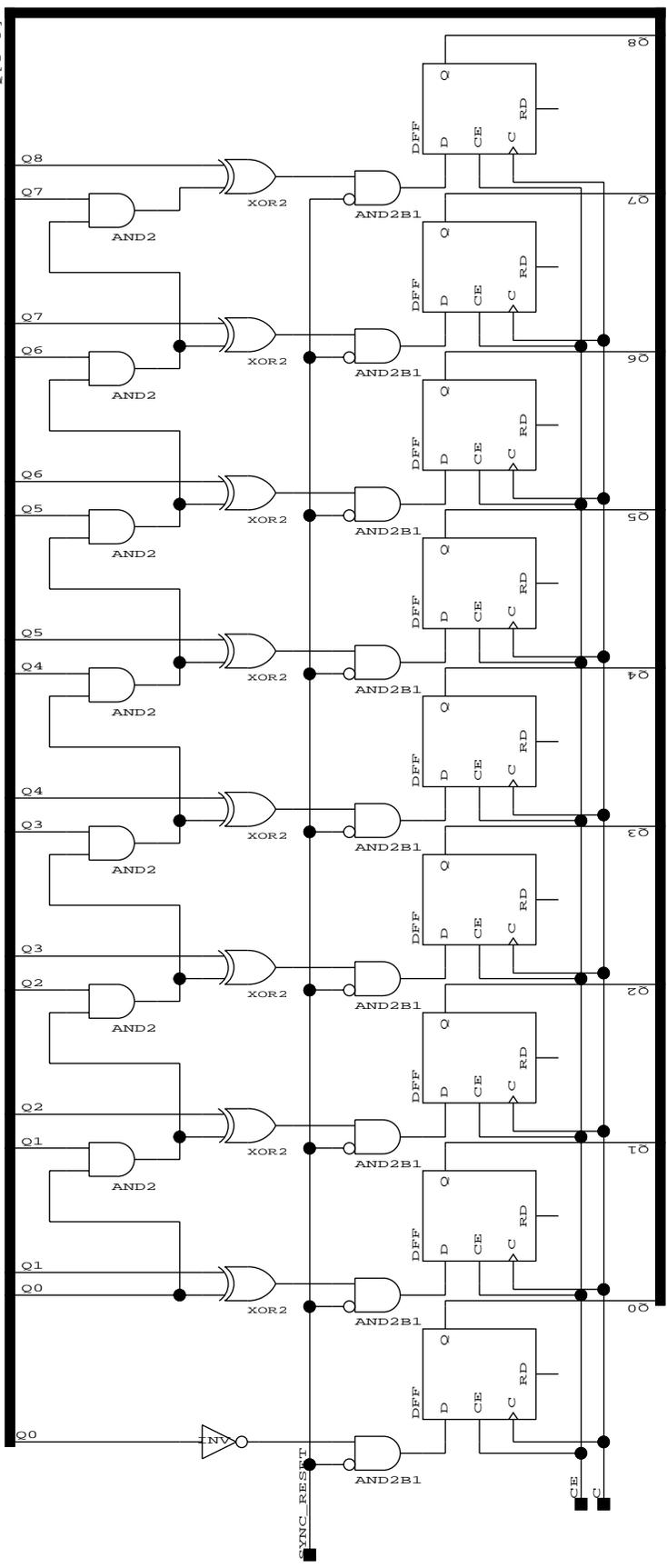
Q[6:0]





9.2.10. 9-Bit-Zähler (COUNT9)

Q[8:0]

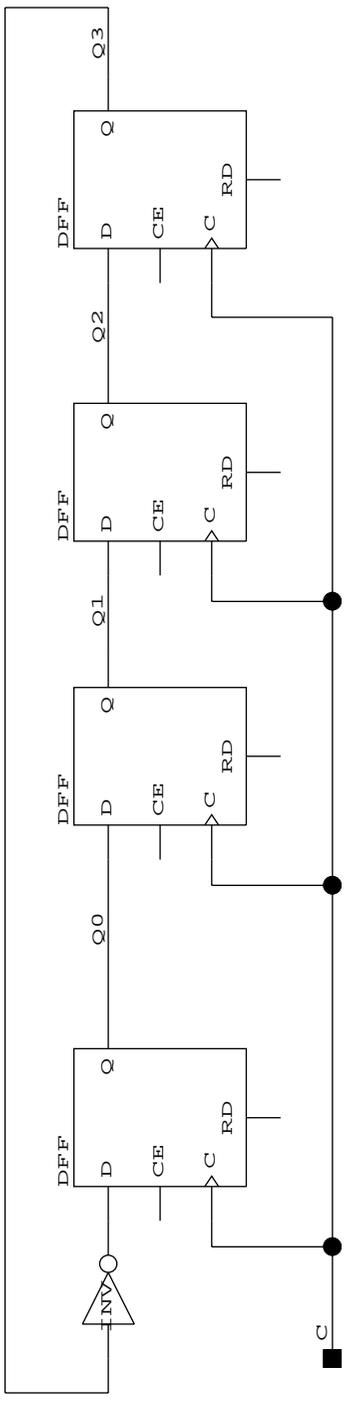




9.2.11. Kontrollregister (CONTROL)

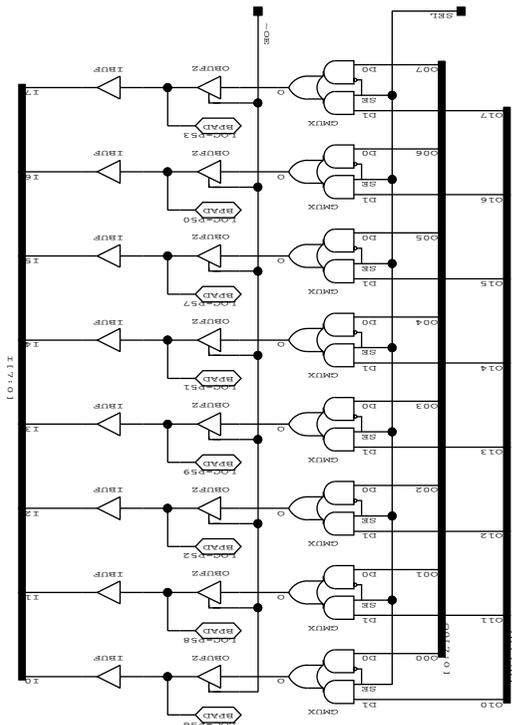


9.2.12. Phasengenerator (ROT8)



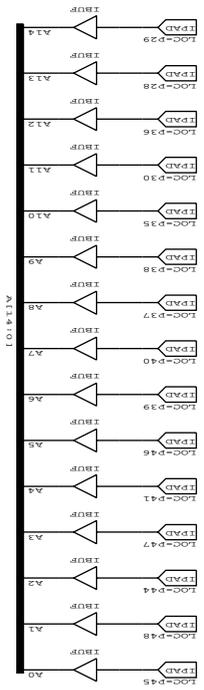


9.2.13. Datenbusschnittstelle (XDBUS)



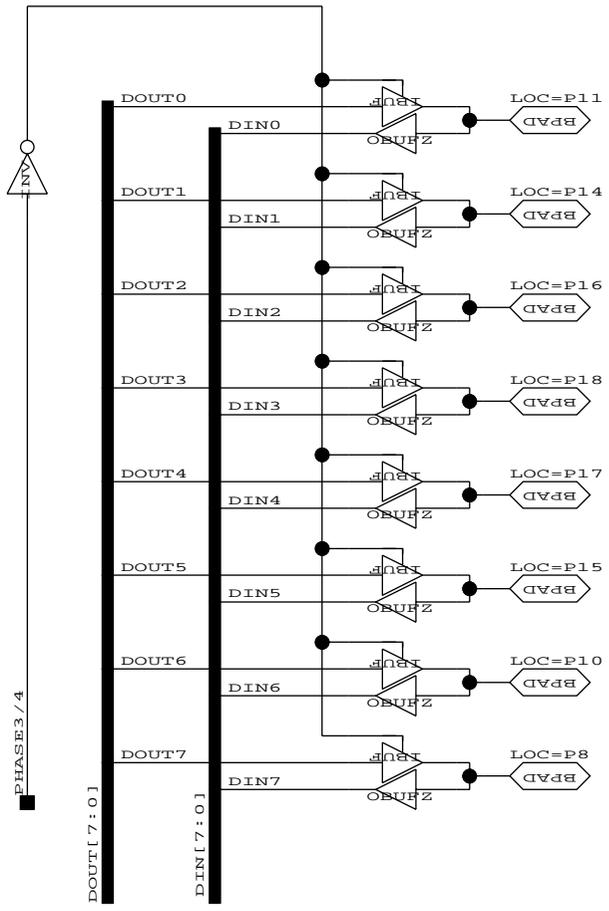
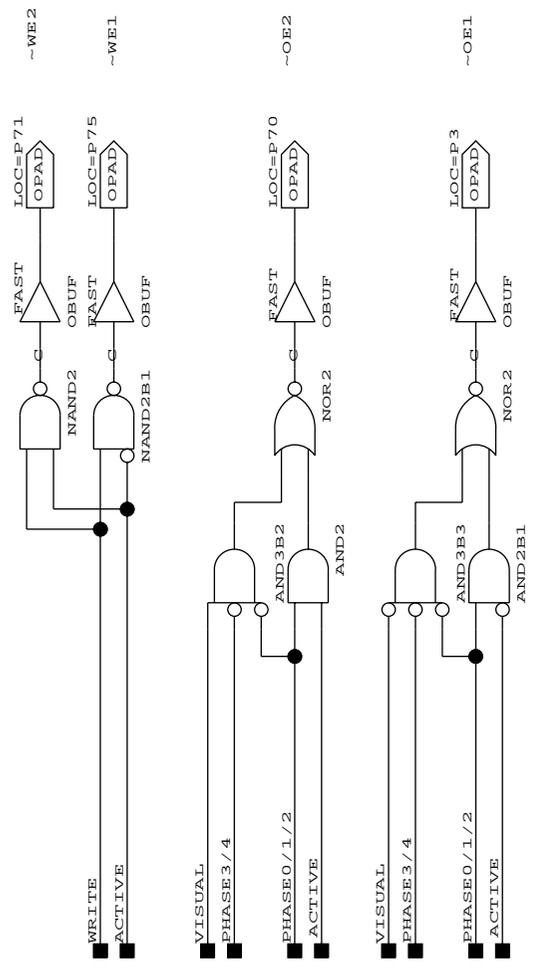
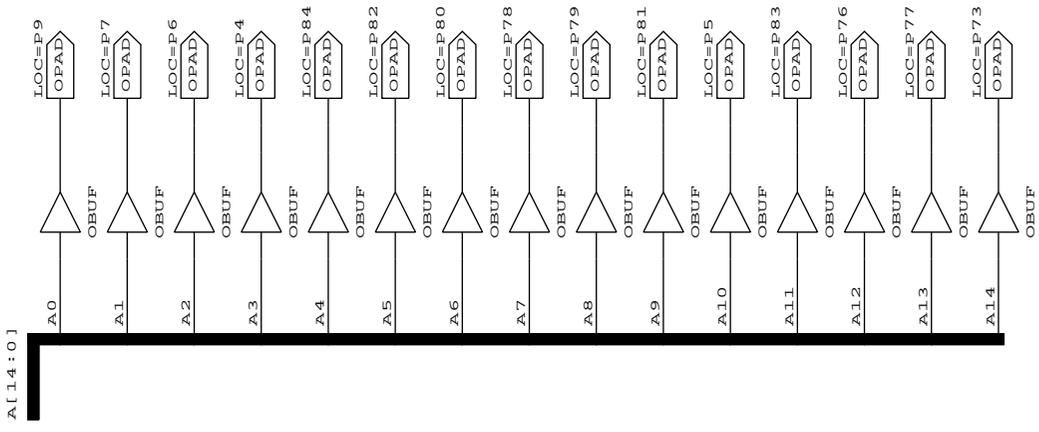


9.2.14. Adressbusschnittstelle (XABUS)





9.2.15. Bildspeicherschnittstelle (XV_MEM)

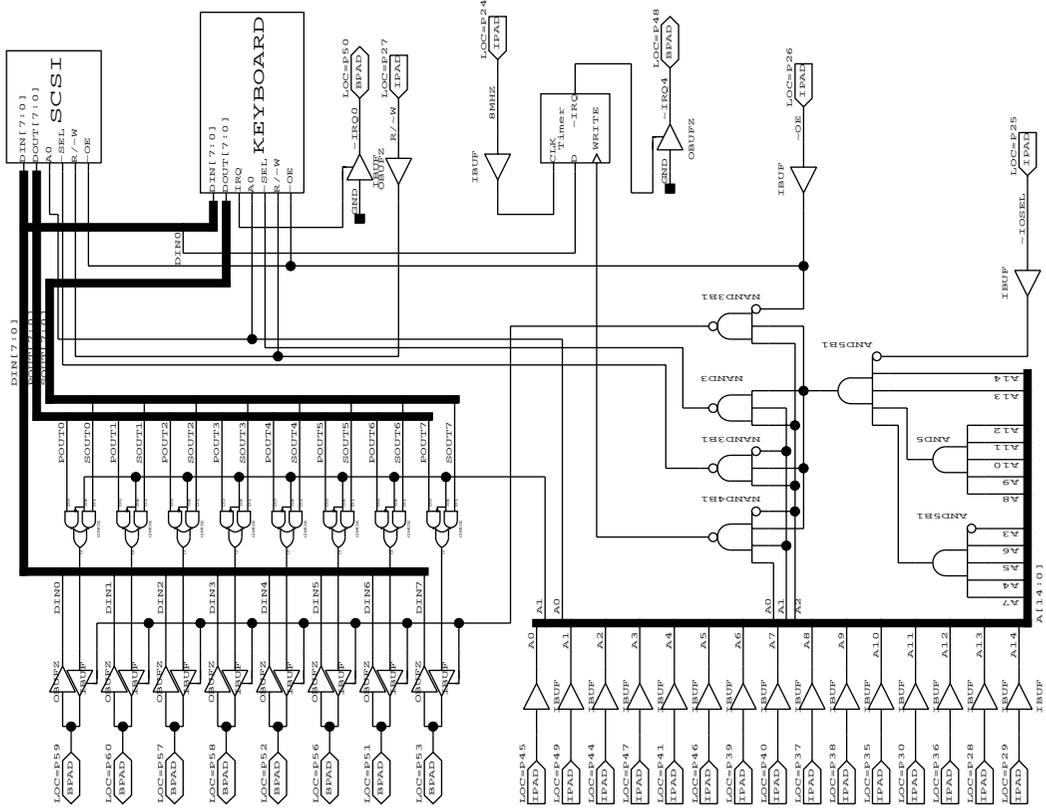




9.3. Die SCSI-, Keyboard- und Timer-Karte

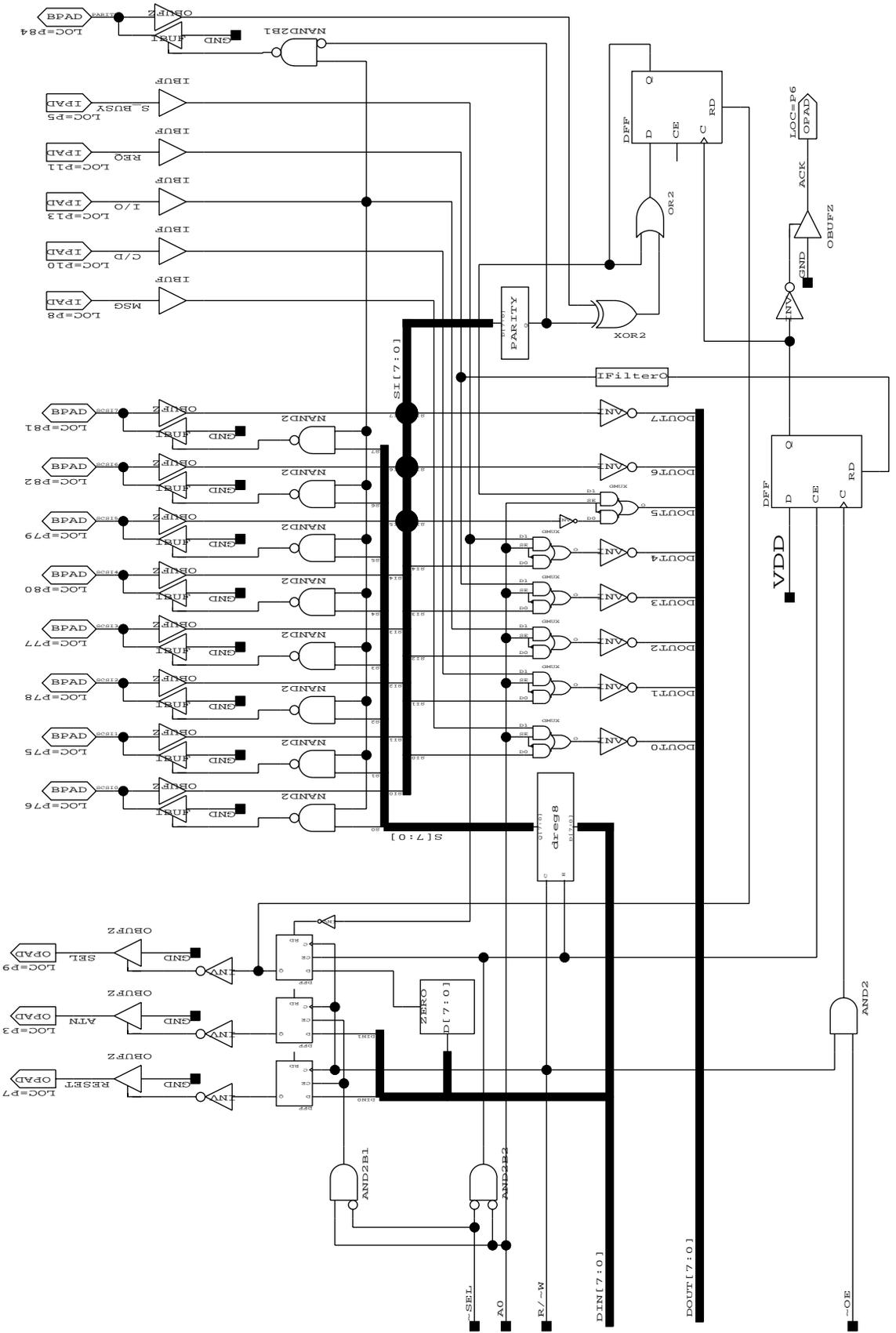
9.3.1. Hauptschaltung (SCSI_KEY)

PART= 3042PC84 - 70



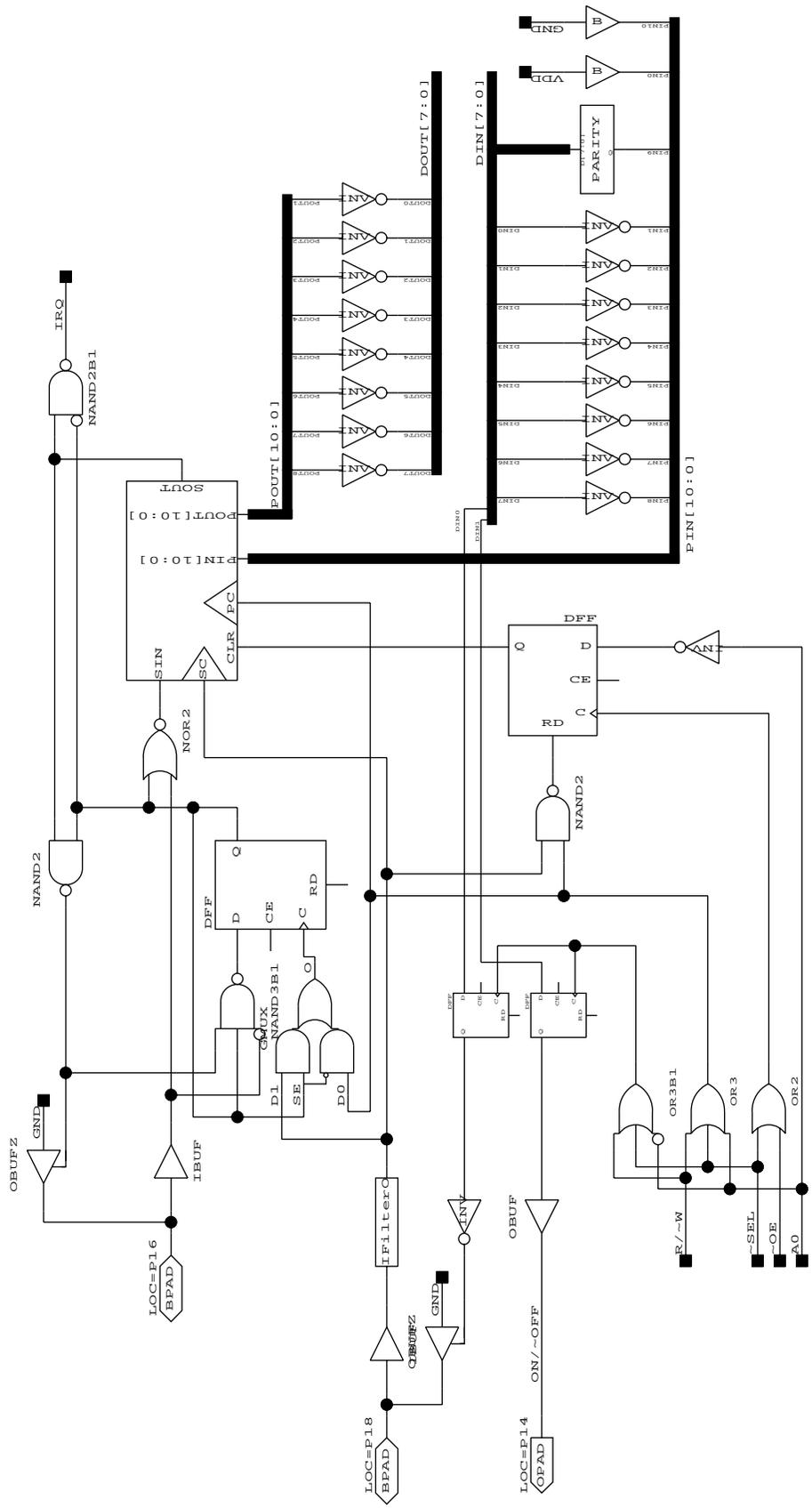


9.3.2. SCSI-Schnittstelle (SCSI)



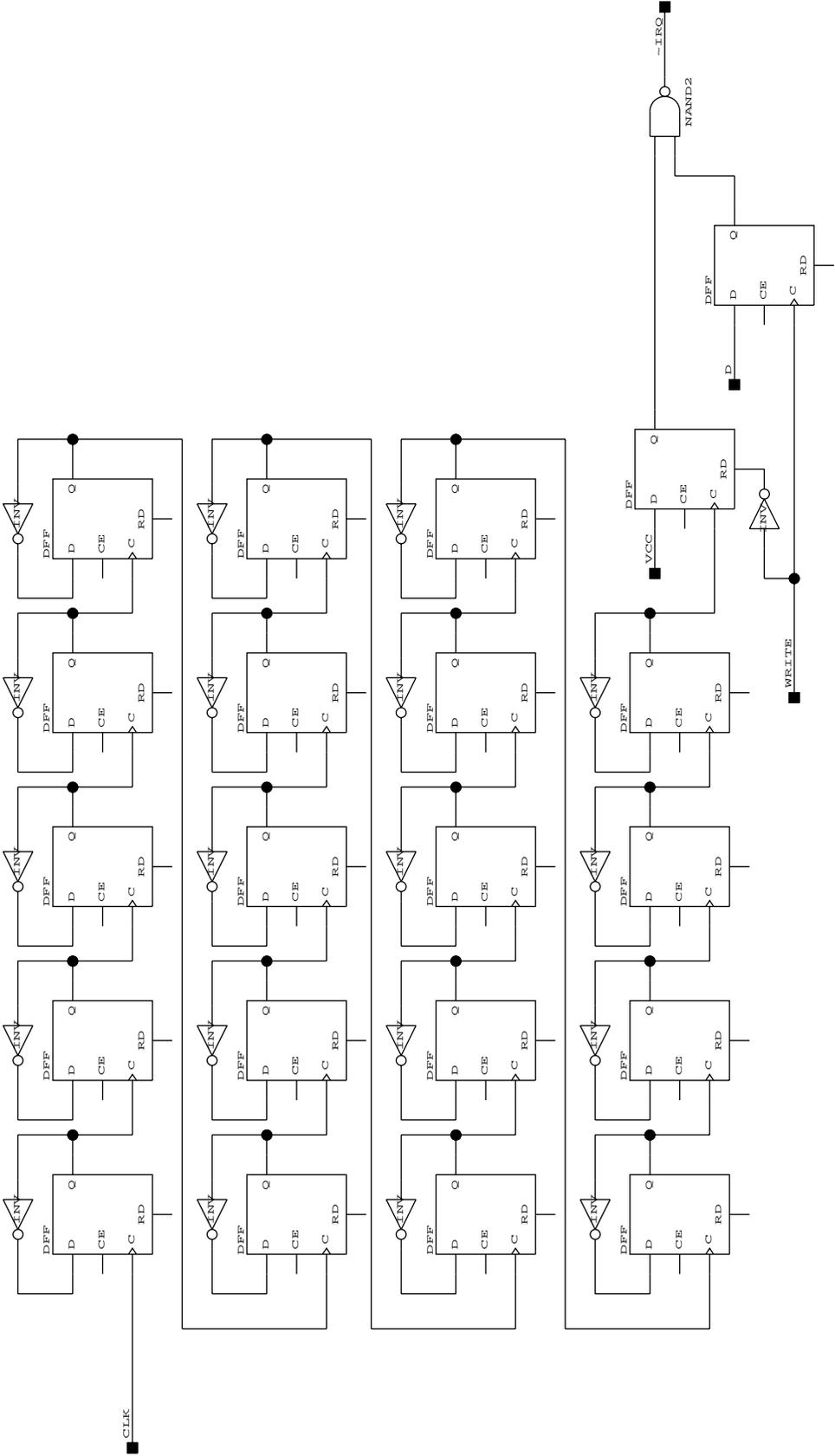


9.3.3. Keyboard-Schnittstelle (KEYBOARD)



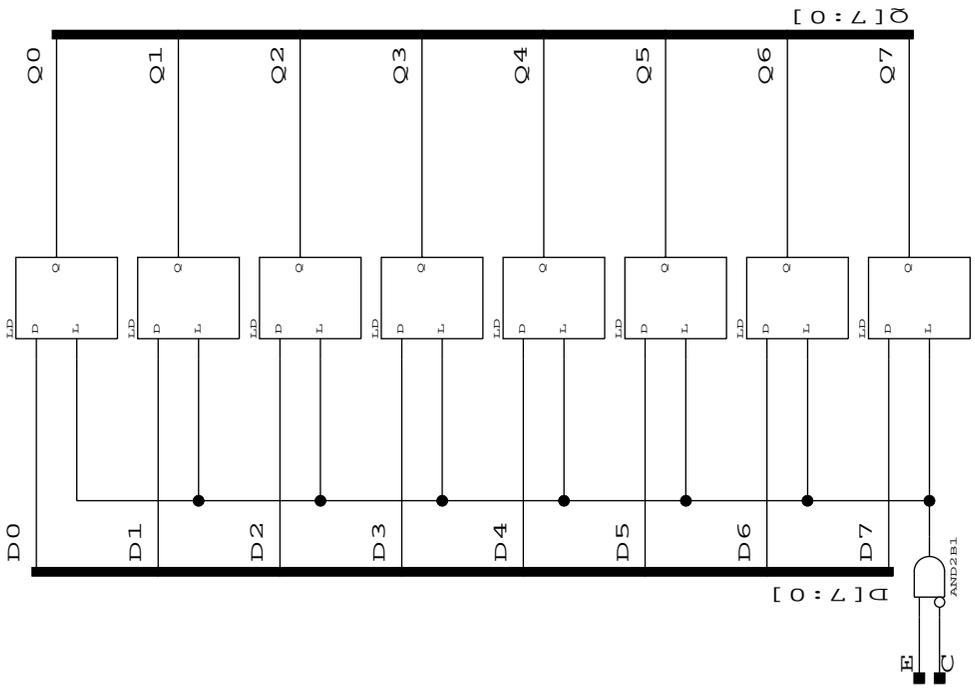


9.3.4. Timer (TIMER)





9.3.5. 8-Bit-Latch (DREG8)





9.3.6. 11-Bit-Schieberegister (SHIFT11)

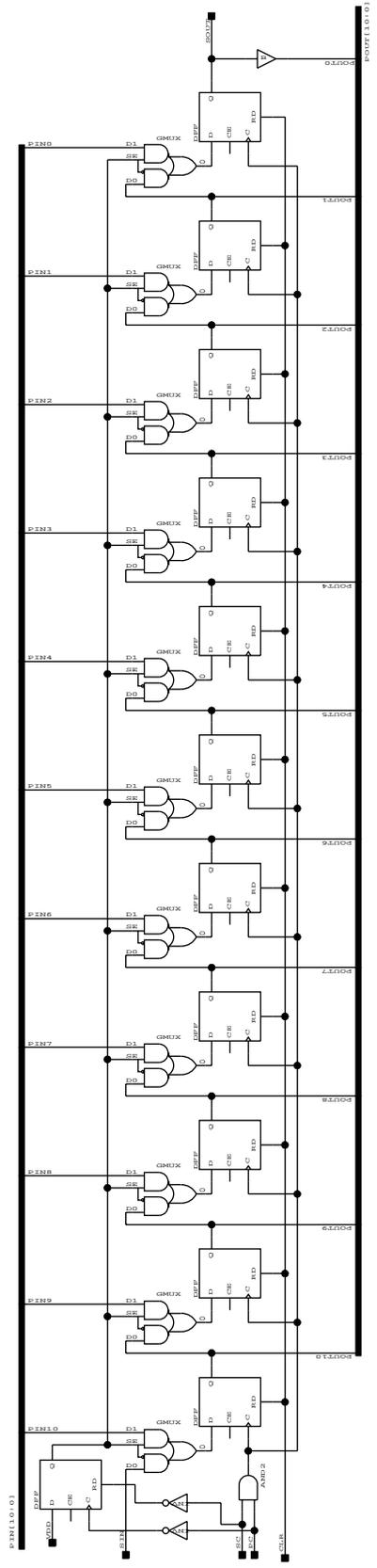
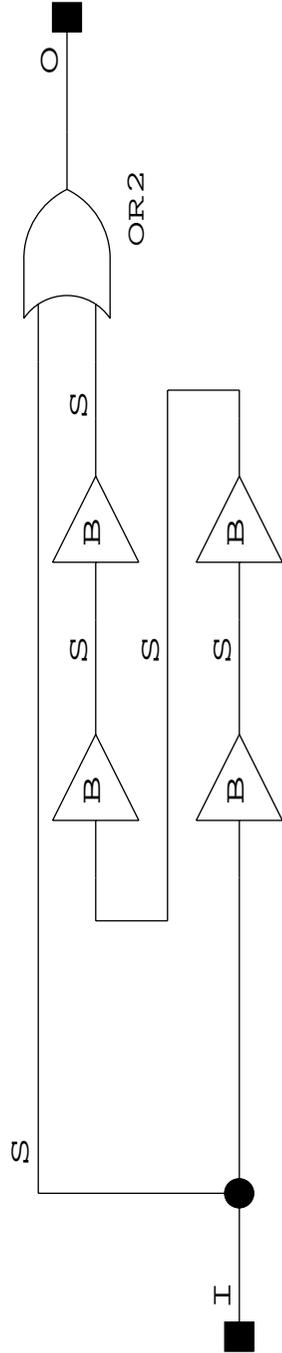
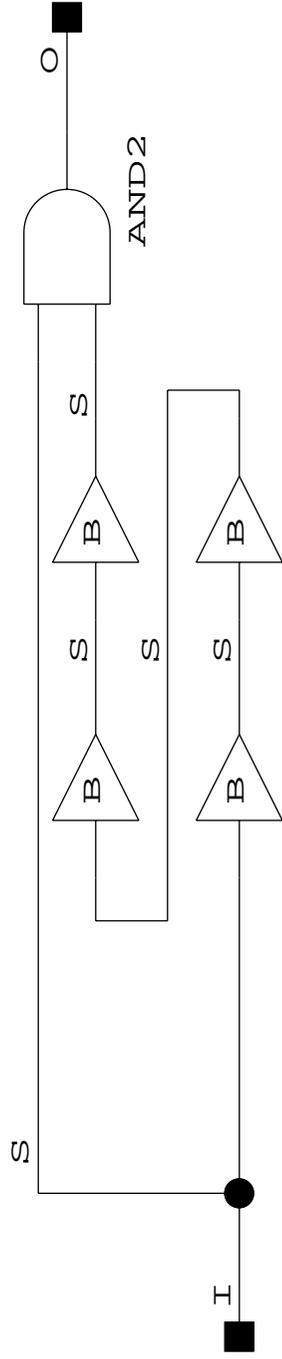


Схема построения 16-разрядного параллельного сумматора



9.3.7. Impulsfilter (FILTER und FILTER2)

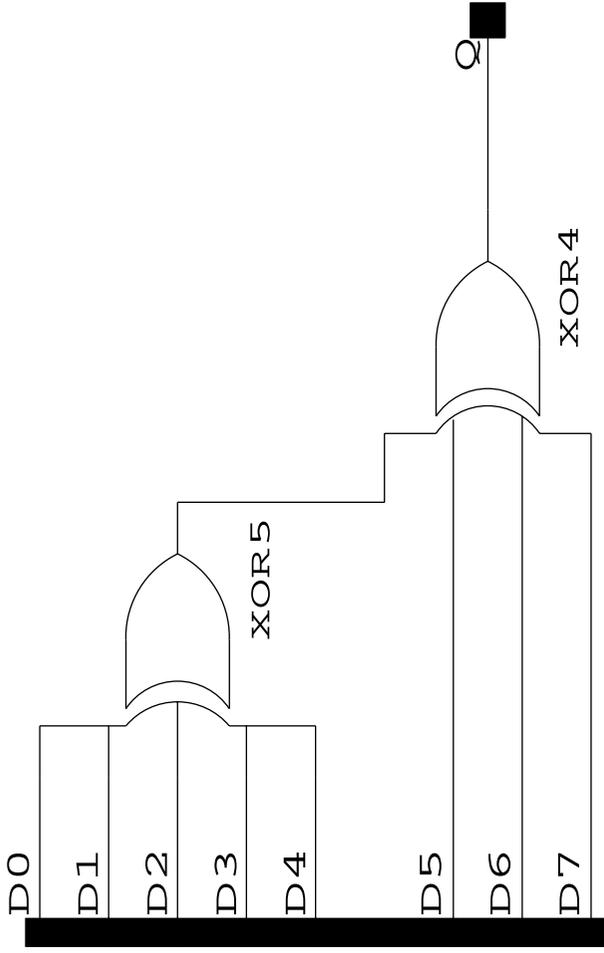






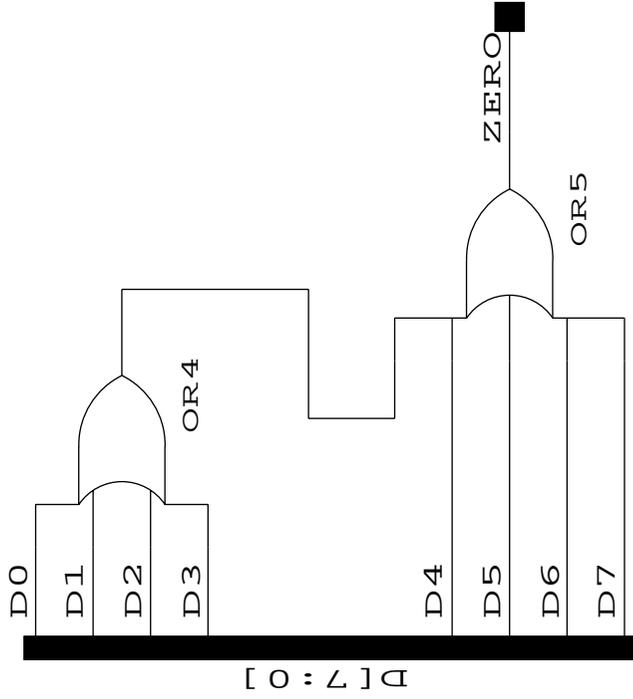
9.3.8. Parity-Generator (PARITY)

D[7:0]





9.3.9. Nullbyteerkennung (ZERO)

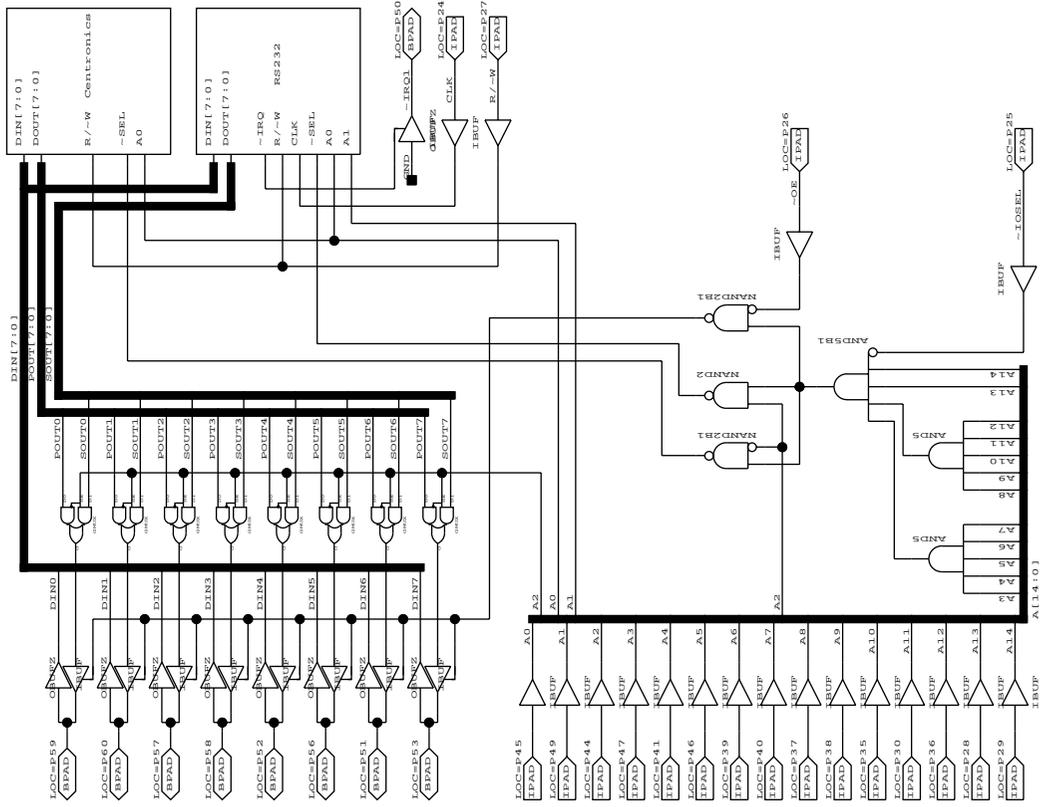




9.4. Die Centronics- und RS232-Karte

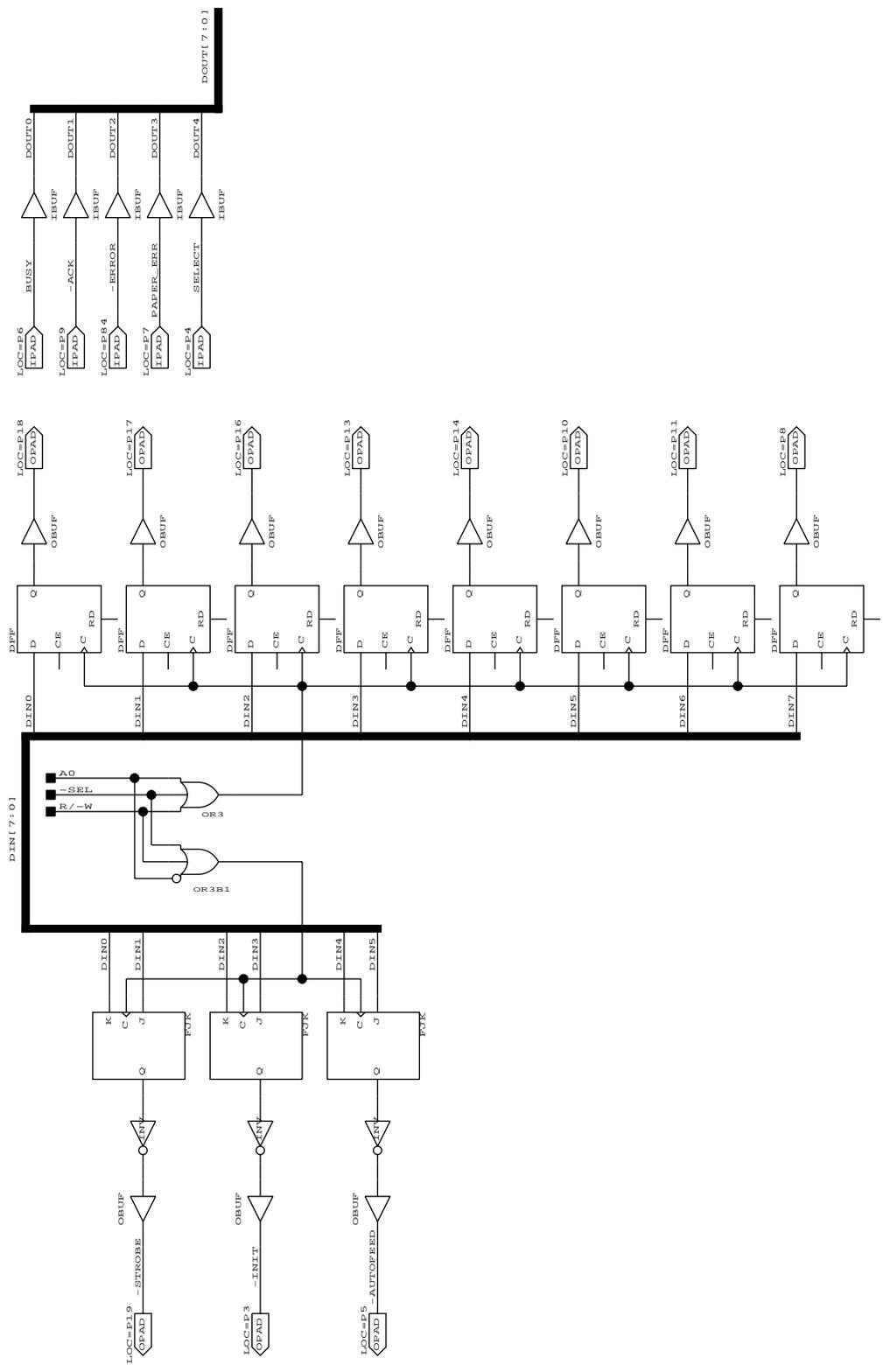
9.4.1. Hauptschaltung (SER_PAR)

PART= 3064PC84 - 70



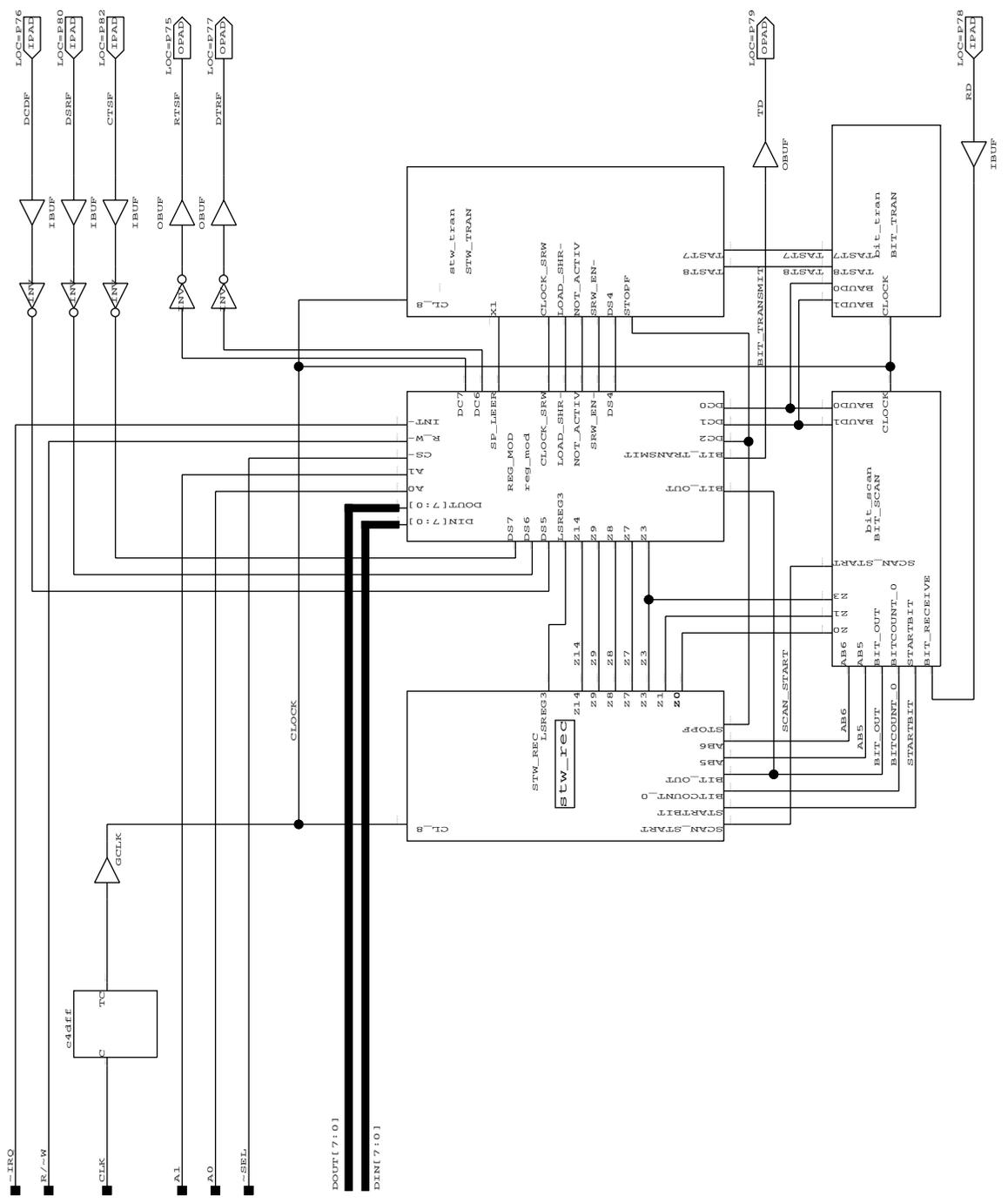


9.4.2. Parallelport (CENTRONI)





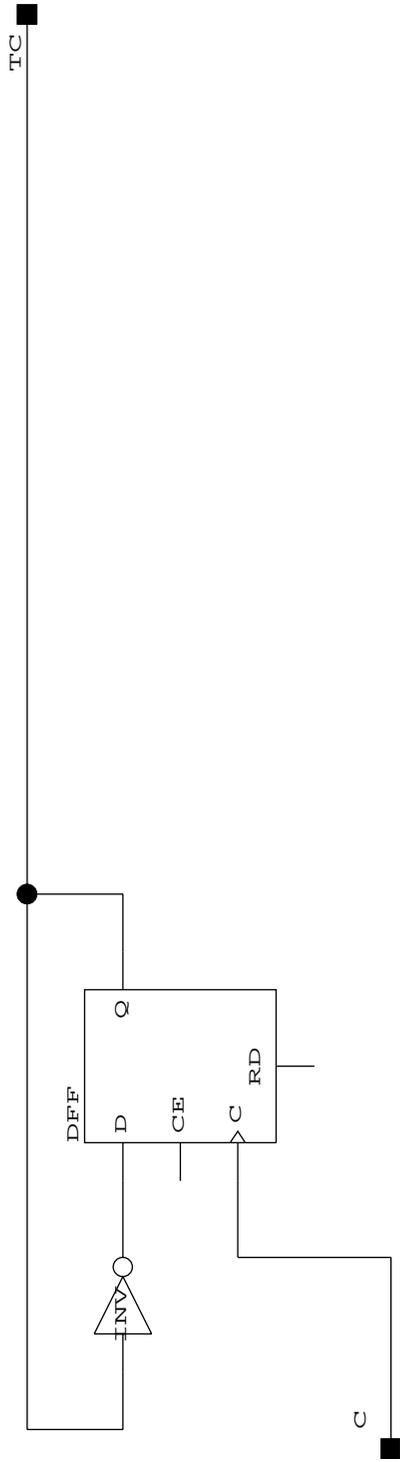
9.4.3. Hauptschaltung der seriellen Schnittstelle (RS232)



DOUT[7:0]
 DINI[7:0]

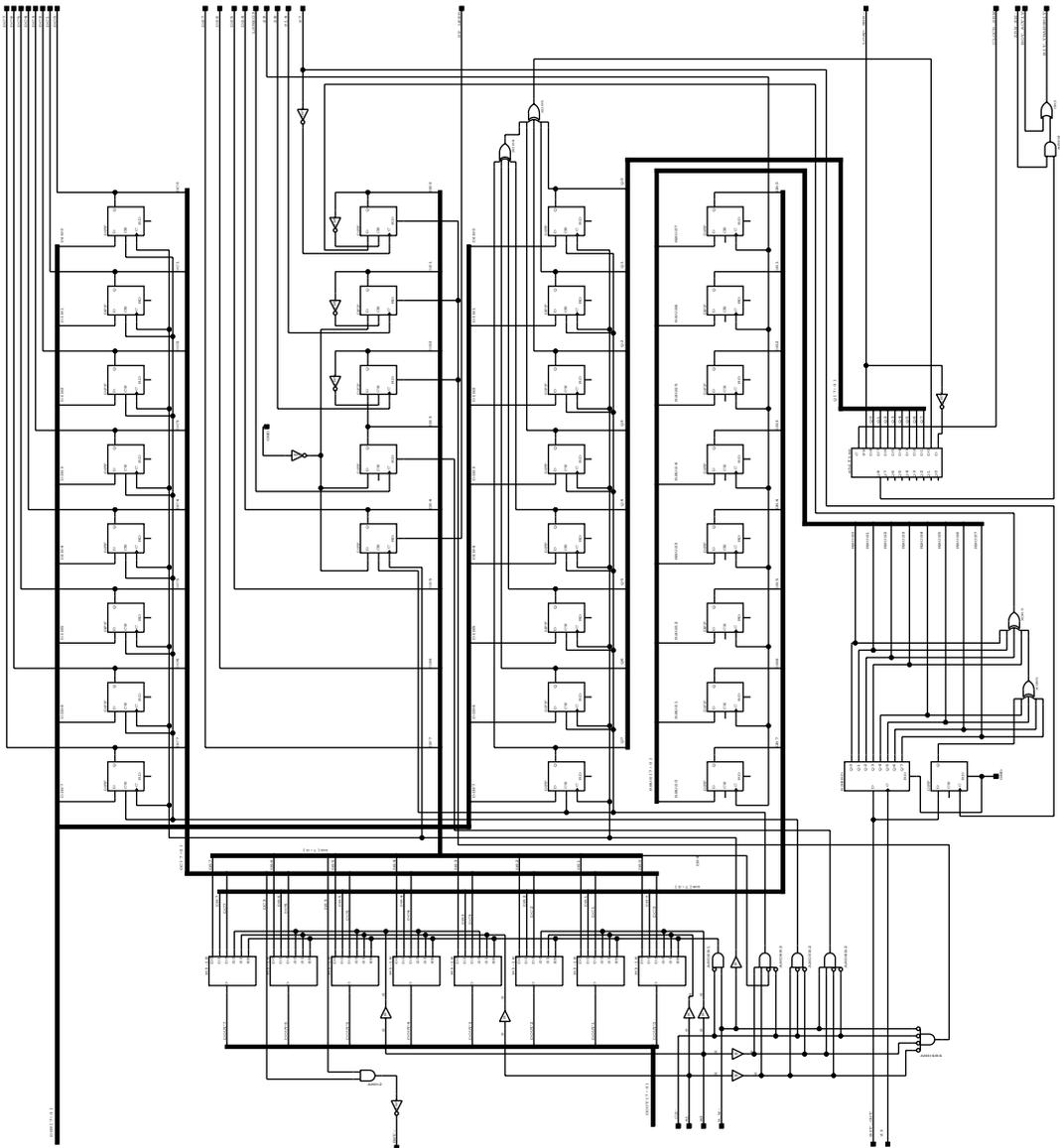


9.4.4. Takthalbierer (C4DFF)



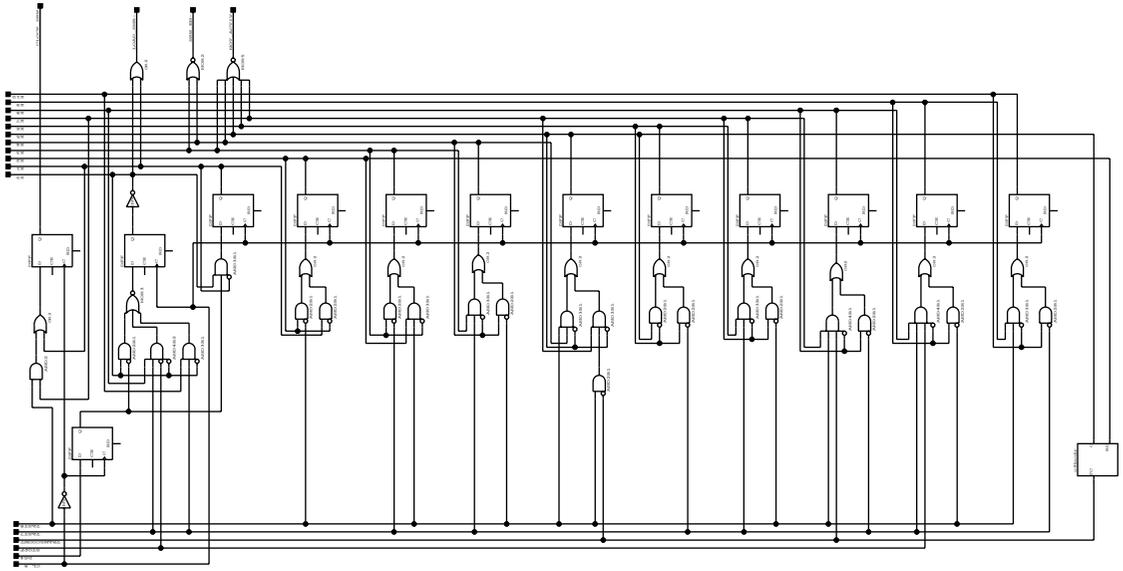


9.4.4. Registersatz (REG_MOD)



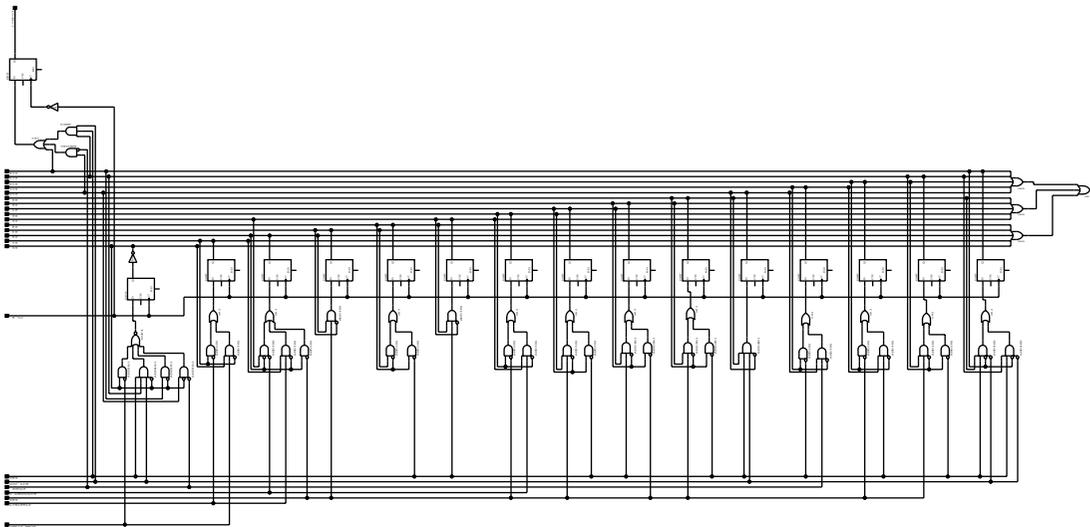


9.4.5. Steuerwerk Senden (STW_TRAN)



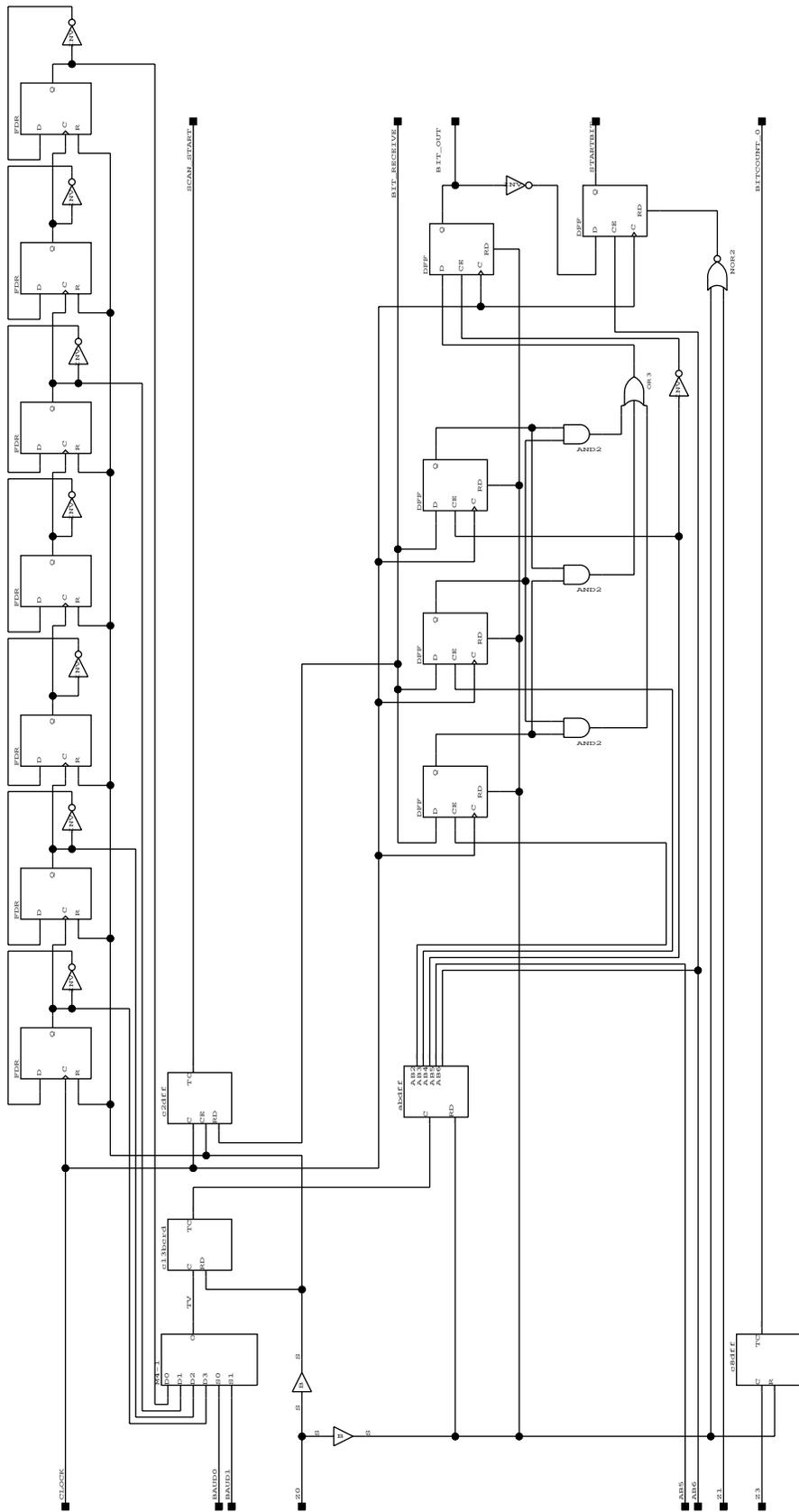


9.4.6. Steuerwerk Empfangen (STW_REC)



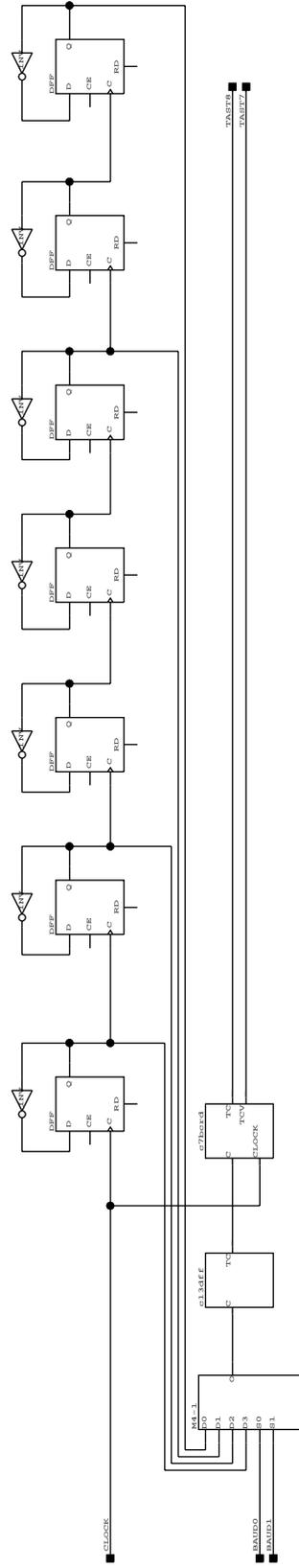


9.4.7. Empfangseinheit (BIT_SCAN)





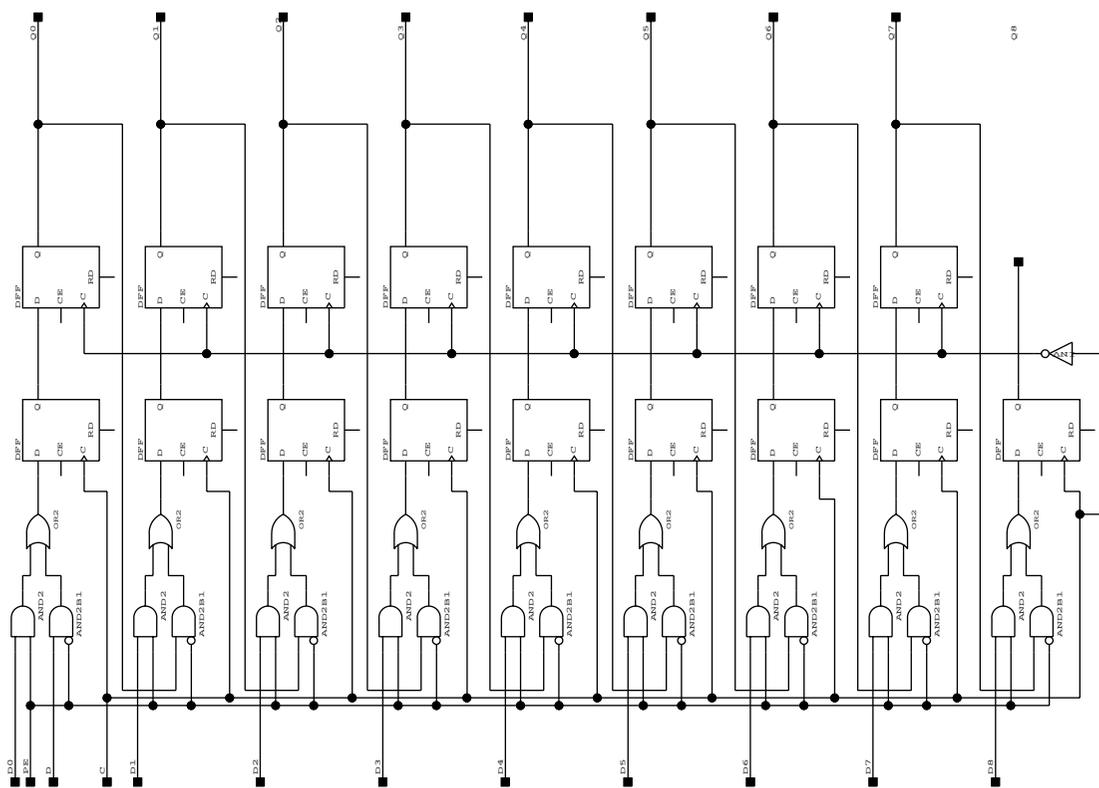
9.4.8. Sendeeinheit (BIT_TRAN)



DATA[5:0]

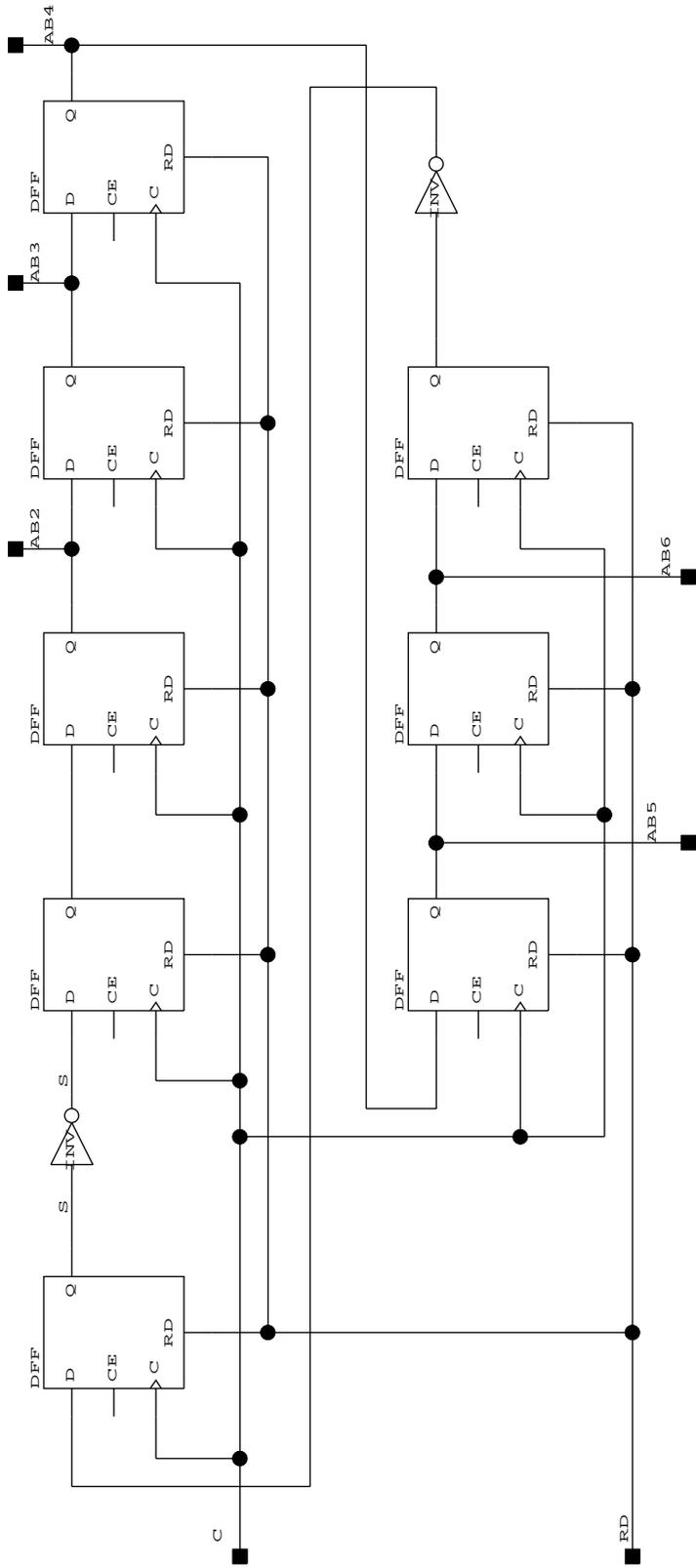


9.4.9. 8-Bit Schieberegister (SHIFTER)



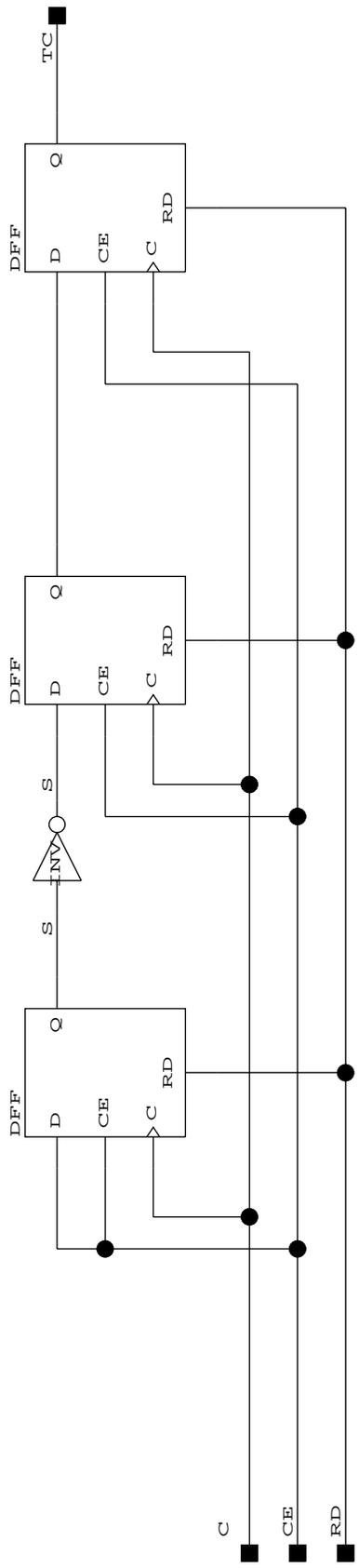


9.4.10. 8-Bit-Rotationsregister (ABDFF)



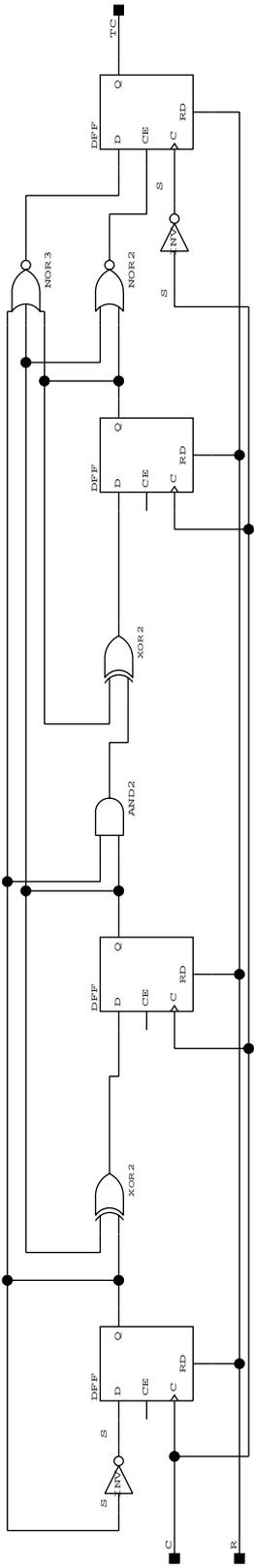


9.4.11. (C2DFF)



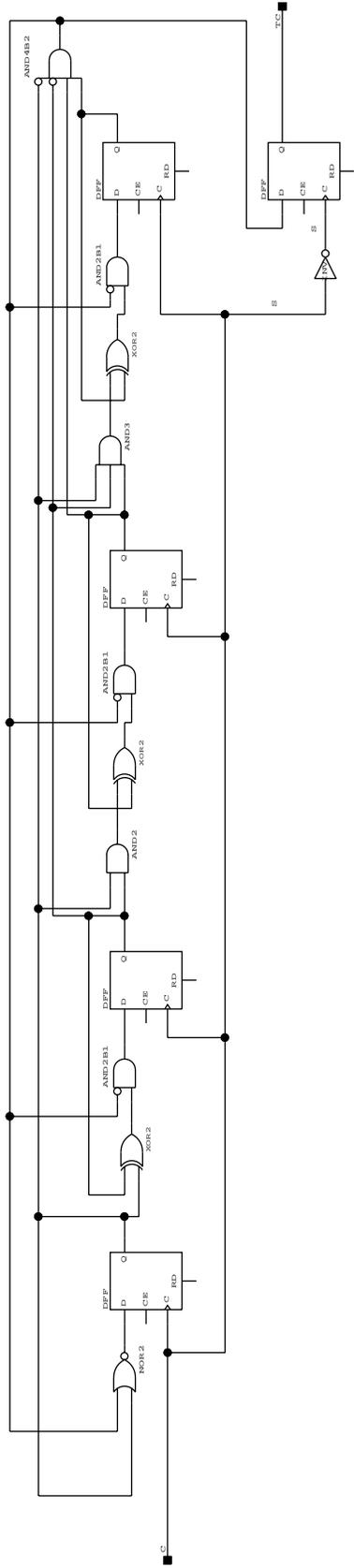


9.4.12. (C8DFF)



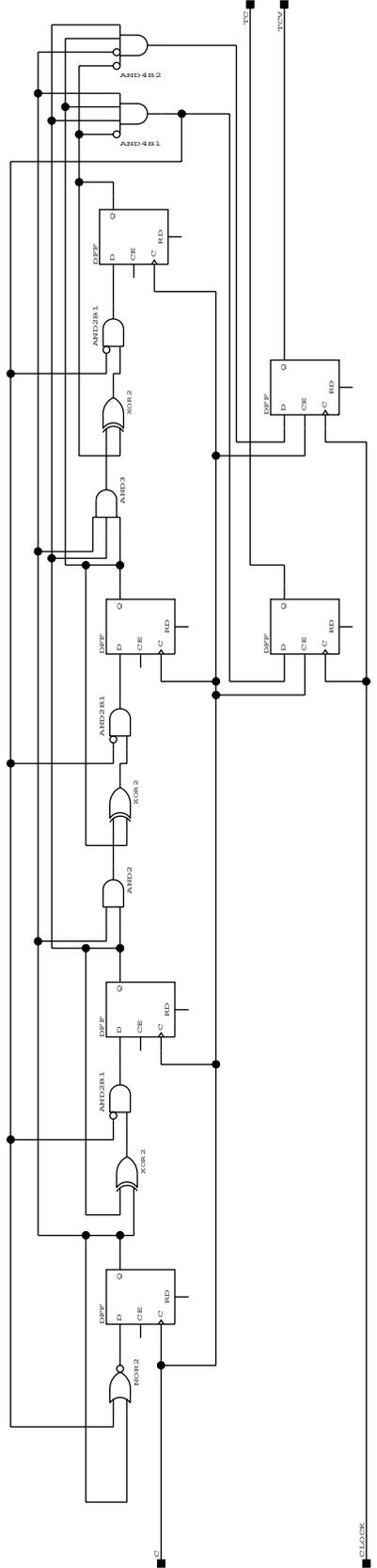


9.4.13. (C13DFF)



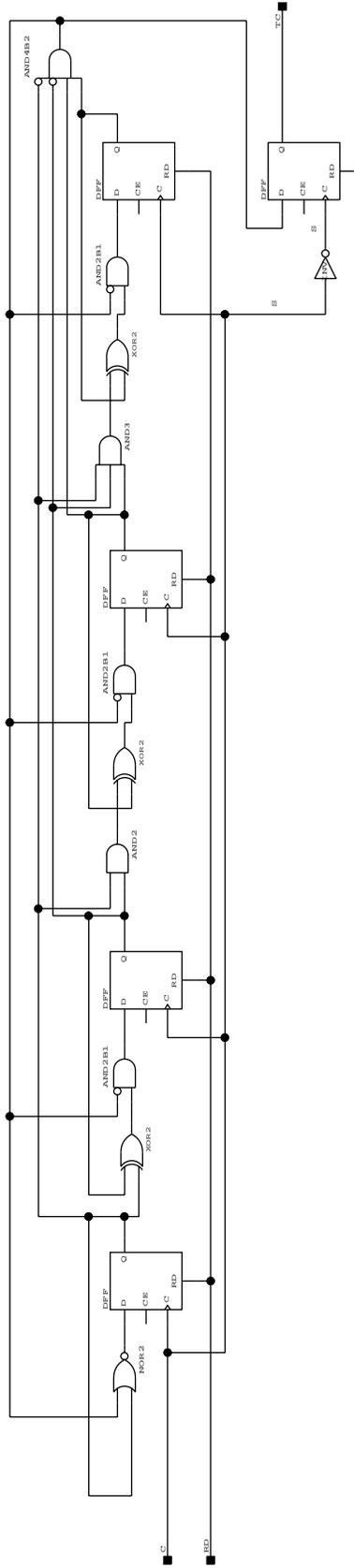


9.4.14. (C7BCRD)





9.4.15. (C13BCRD)

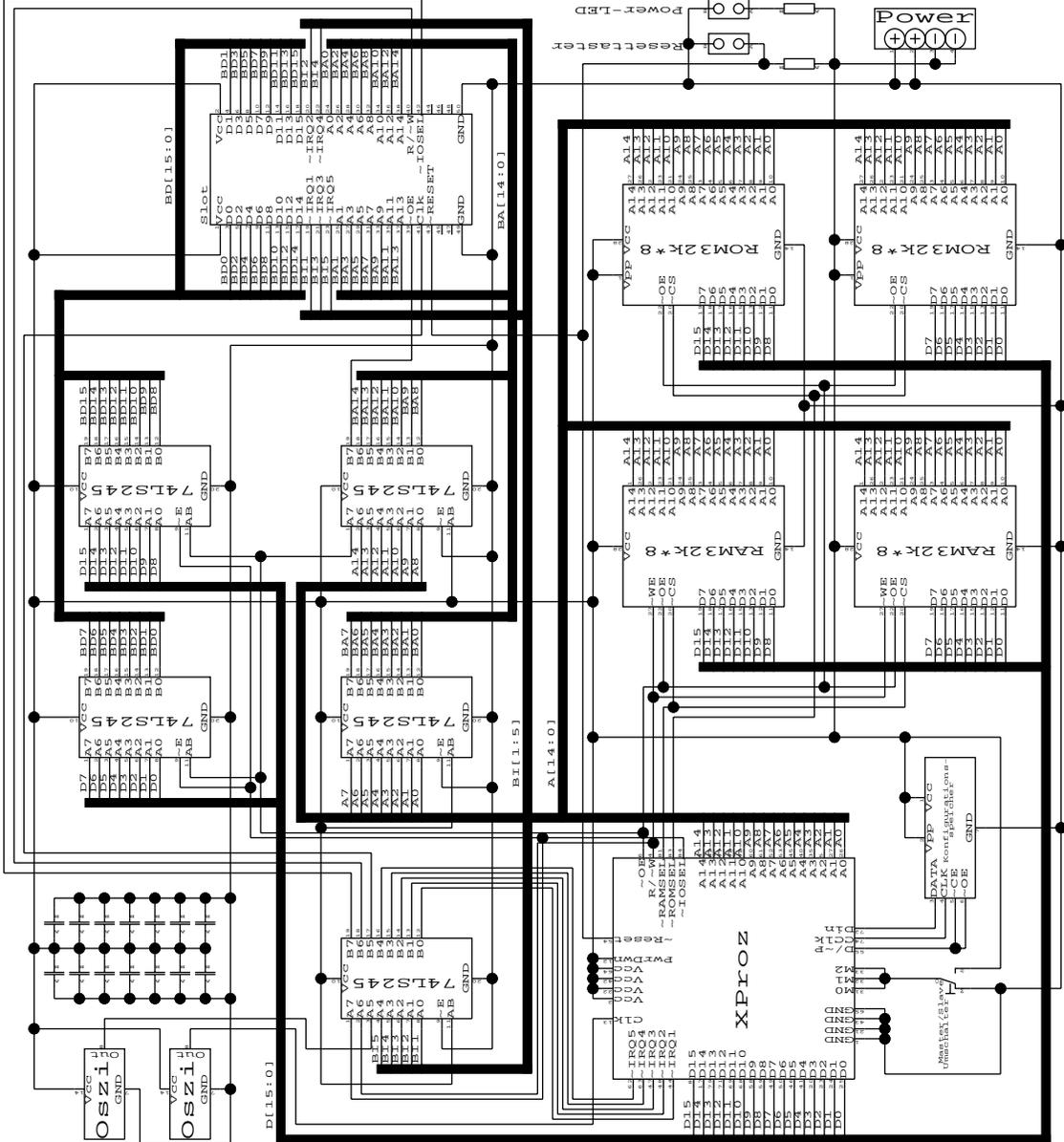




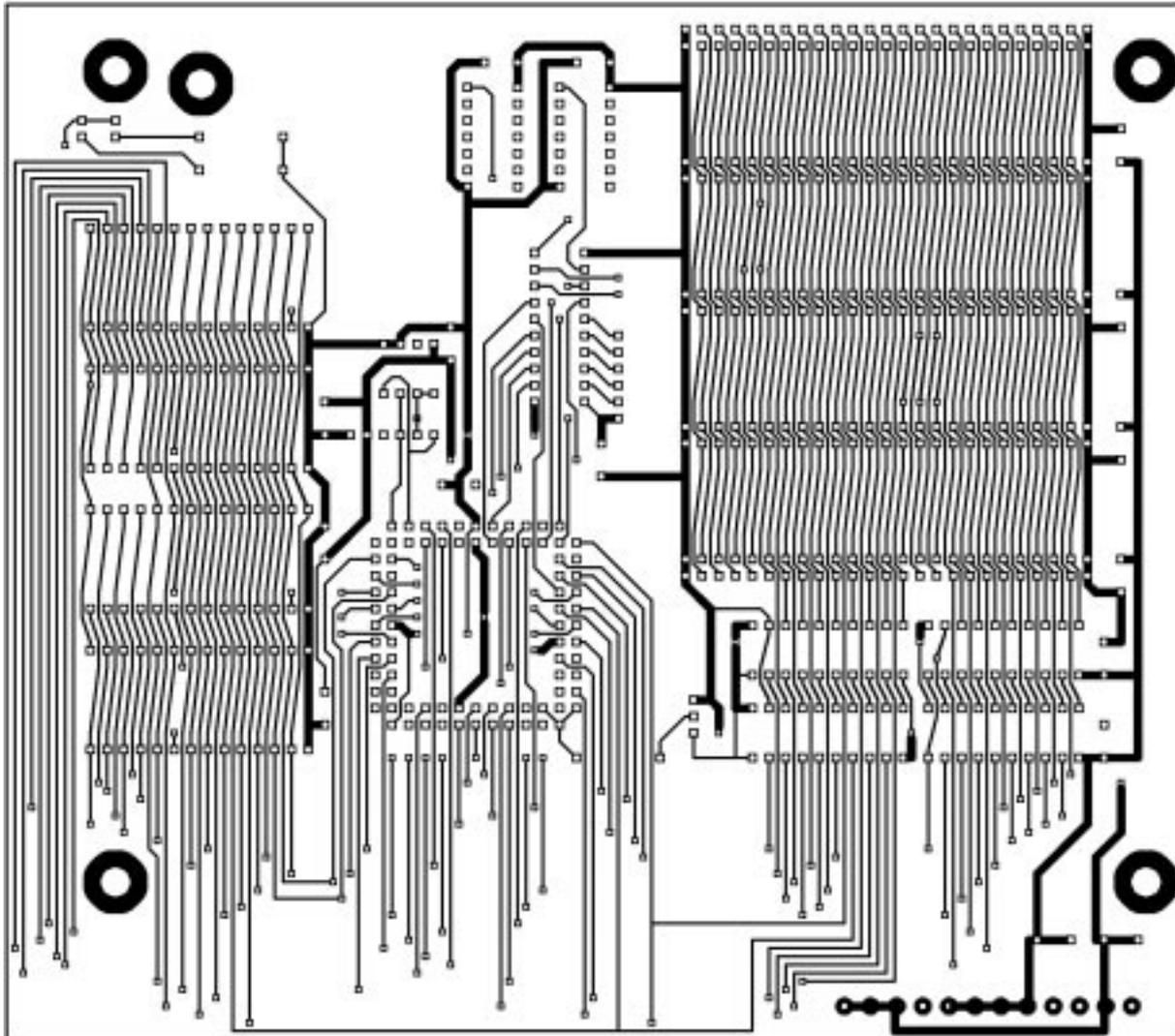
10. Anhang B: Platinenschaltpläne und Platinenlayouts

10.1. Hauptplatine

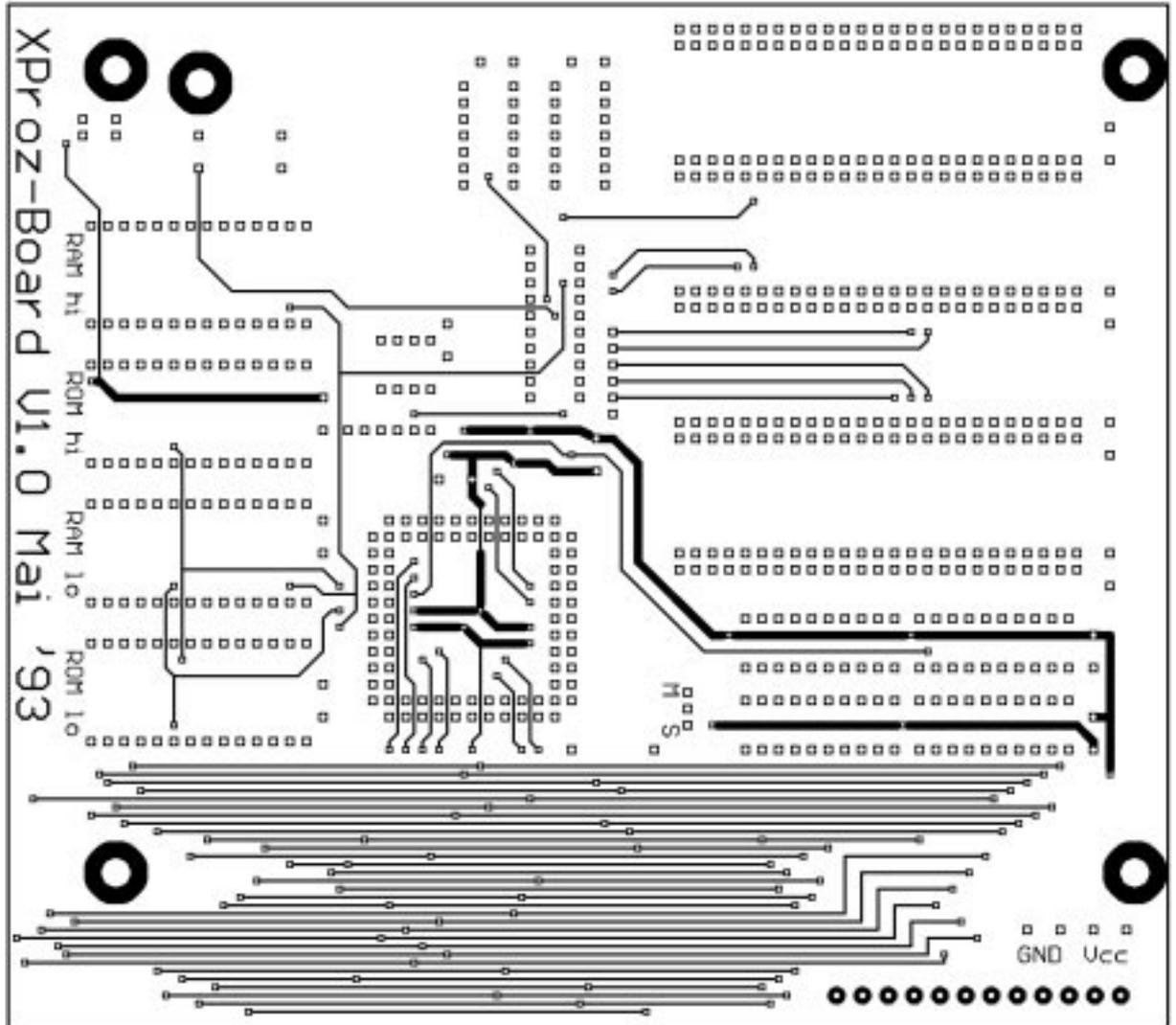
10.1.1. Schaltplan



10.1.2. Layout Lötseite



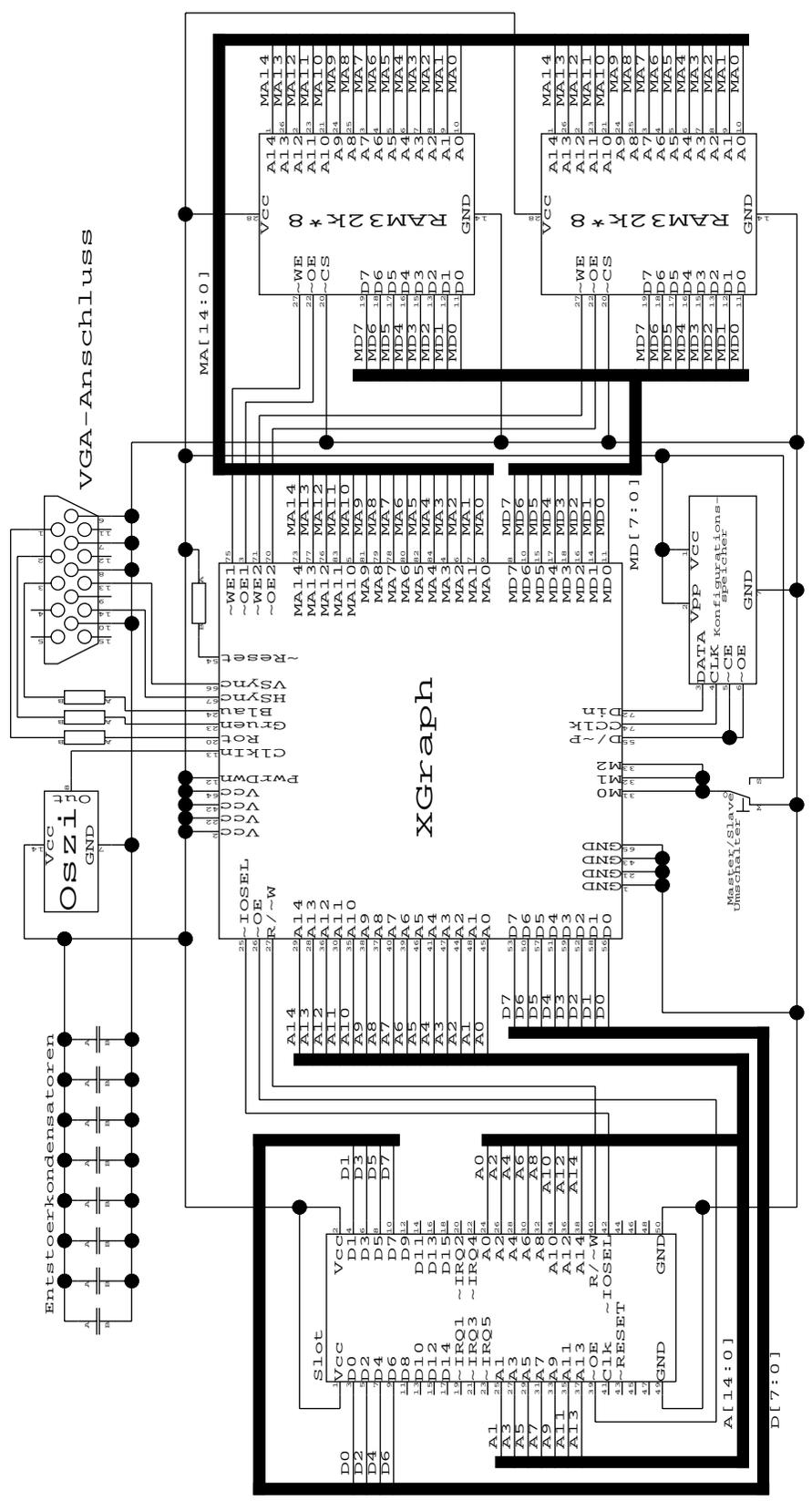
10.1.3. Layout Bestückungsseite





10.2. Grafikkarte

10.2.1. Schaltplan



Entstoererkondensatoren

OSzillator

VGA-Anschluss

XGraph

SLOT

VCC

D0

D1

D2

D3

D4

D5

D6

D7

D8

D9

D10

D11

D12

D13

D14

D15

~IRQ2

~IRQ3

~IRQ4

~IRQ5

A0

A1

A2

A3

A4

A5

A6

A7

A8

A9

A10

A11

A12

A13

A14

R/~IOSEL

~IOSEL

~RESET

CLK

GND

A[14:0]

D[7:0]

VCC

D1

D2

D3

D4

D5

D6

D7

D8

D9

D10

D11

D12

D13

D14

D15

~IRQ2

~IRQ3

~IRQ4

~IRQ5

A0

A1

A2

A3

A4

A5

A6

A7

A8

A9

A10

A11

A12

A13

A14

R/~IOSEL

~IOSEL

~RESET

CLK

GND

A[14:0]

D[7:0]

VCC

D1

D2

D3

D4

D5

D6

D7

D8

D9

D10

D11

D12

D13

D14

D15

~IRQ2

~IRQ3

~IRQ4

~IRQ5

A0

A1

A2

A3

A4

A5

A6

A7

A8

A9

A10

A11

A12

A13

A14

R/~IOSEL

~IOSEL

~RESET

CLK

GND

A[14:0]

D[7:0]

VCC

D1

D2

D3

D4

D5

D6

D7

D8

D9

D10

D11

D12

D13

D14

D15

~IRQ2

~IRQ3

~IRQ4

~IRQ5

A0

A1

A2

A3

A4

A5

A6

A7

A8

A9

A10

A11

A12

A13

A14

R/~IOSEL

~IOSEL

~RESET

CLK

GND

A[14:0]

D[7:0]

VCC

D1

D2

D3

D4

D5

D6

D7

D8

D9

D10

D11

D12

D13

D14

D15

~IRQ2

~IRQ3

~IRQ4

~IRQ5

A0

A1

A2

A3

A4

A5

A6

A7

A8

A9

A10

A11

A12

A13

A14

R/~IOSEL

~IOSEL

~RESET

CLK

GND

A[14:0]

D[7:0]

VCC

D1

D2

D3

D4

D5

D6

D7

D8

D9

D10

D11

D12

D13

D14

D15

~IRQ2

~IRQ3

~IRQ4

~IRQ5

A0

A1

A2

A3

A4

A5

A6

A7

A8

A9

A10

A11

A12

A13

A14

R/~IOSEL

~IOSEL

~RESET

CLK

GND

A[14:0]

D[7:0]

VCC

D1

D2

D3

D4

D5

D6

D7

D8

D9

D10

D11

D12

D13

D14

D15

~IRQ2

~IRQ3

~IRQ4

~IRQ5

A0

A1

A2

A3

A4

A5

A6

A7

A8

A9

A10

A11

A12

A13

A14

R/~IOSEL

~IOSEL

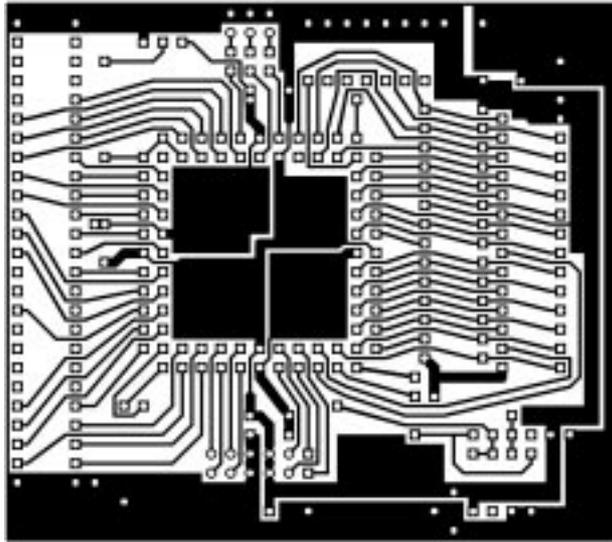
~RESET

CLK

GND

A[

10.2.2. Layout Lötseite

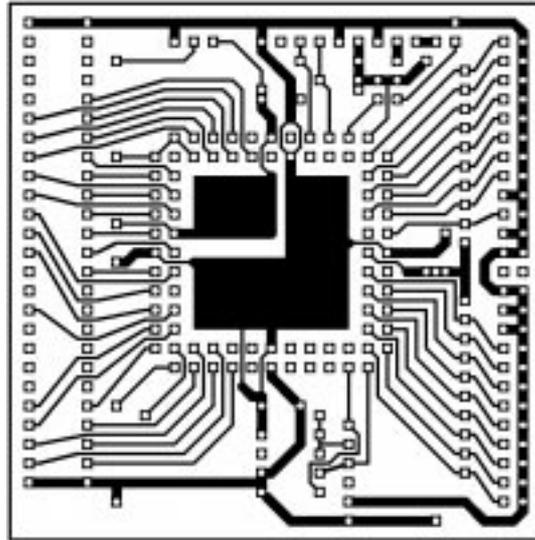




10.3. SCSI-Keyboard-Timer-Karte

10.3.1. Schaltplan

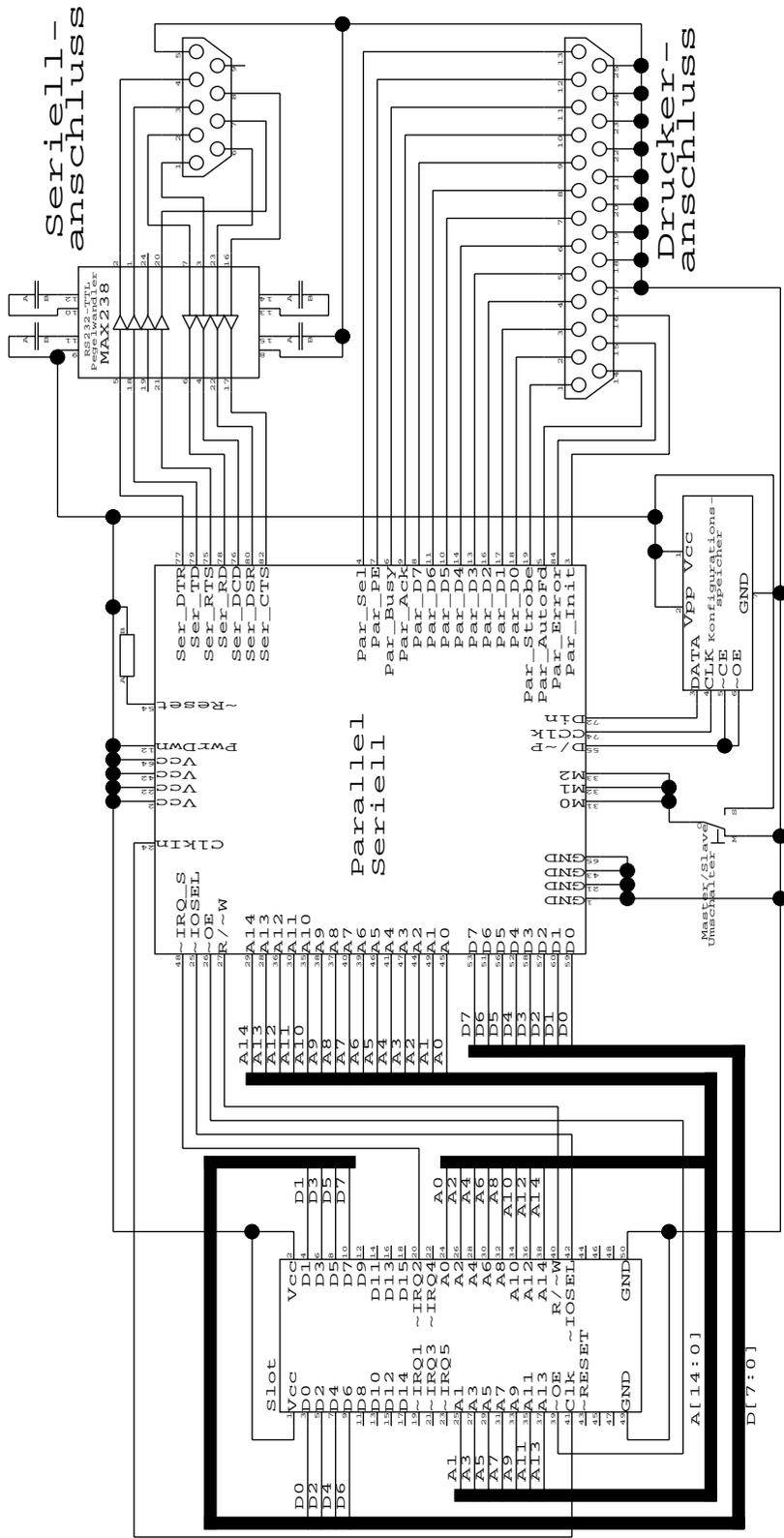
10.3.2. Layout Lötseite



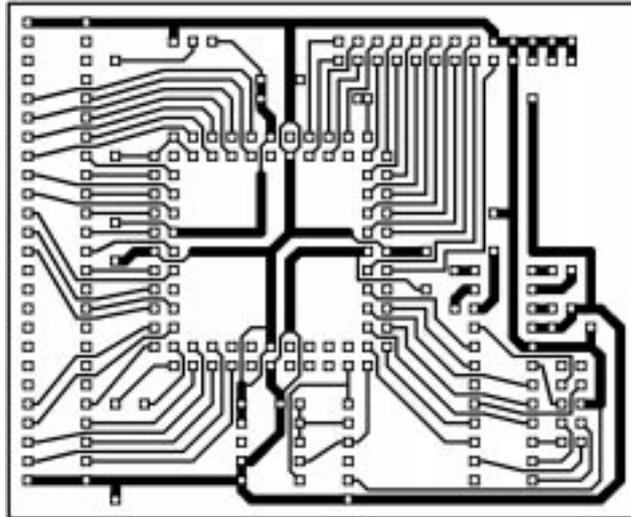


10.4. Centronics-RS232-Timer-Karte

10.4.1. Schaltplan



10.4.2. Layout Lötseite





11. Anhang C: Tastaturtabelle

Taste	Tastaturcode	Normal (ASCII, Zeichen)	Shift (ASCII, Zeichen)	Strg (ASCII, Zeichen)	Alt (ASCII, Zeichen)
A	28	\$61,a	\$41,A	\$1,-	\$61,a
B	50	\$62,b	\$42,B	\$2,-	\$62,b
C	33	\$63,c	\$43,C	\$3,-	\$63,c
D	35	\$64,d	\$44,D	\$4,-	\$64,d
E	36	\$65,e	\$45,E	\$5,-	\$65,e
F	43	\$66,f	\$46,F	\$6,-	\$66,f
G	52	\$67,g	\$47,G	\$7,-	\$67,g
H	51	\$68,h	\$48,H	\$8,-	\$68,h
I	67	\$69,i	\$49,I	\$9,-	\$69,i
J	59	\$6a,j	\$4a,J	\$a,-	\$6a,j
K	66	\$6b,k	\$4b,K	\$b,-	\$6b,k
L	75	\$6c,l	\$4c,L	\$c,-	\$6c,l
M	58	\$6d,m	\$4d,M	\$d,-	\$e6,µ
N	49	\$6e,n	\$4e,N	\$e,-	\$6e,n
O	68	\$6f,o	\$4f,O	\$f,-	\$6f,o
P	77	\$70,p	\$50,P	\$10,-	\$70,p
Q	21	\$71,q	\$51,Q	\$11,-	\$40,@
R	45	\$72,r	\$52,R	\$12,-	\$72,r
S	27	\$73,s	\$53,S	\$13,-	\$73,s
T	44	\$74,t	\$54,T	\$14,-	\$74,t
U	60	\$75,u	\$55,U	\$15,-	\$75,u
V	42	\$76,v	\$56,V	\$16,-	\$76,v
W	29	\$77,w	\$57,W	\$17,-	\$77,w
X	34	\$78,x	\$58,X	\$18,-	\$78,x
Y	26	\$79,y	\$59,Y	\$19,-	\$79,y
Z	53	\$7a,z	\$5a,Z	\$1a,-	\$7a,z
Ä	82	\$84,ä	\$8e,Ä	\$84,ä	\$84,ä
Ö	76	\$94,ö	\$99,Ö	\$94,ö	\$94,ö
Ü	84	\$81,ü	\$9a,Ü	\$81,ü	\$81,ü
0	69	\$30,0	\$3d,=	\$1e,-	\$7d,}
1	22	\$31,1	\$21,!	\$31,1	\$31,1
2	30	\$32,2	\$22,"	\$32,2	\$fd, ²
3	38	\$33,3	\$dd,§	\$33,3	\$33,3
4	37	\$34,4	\$44,\$	\$34,4	\$34,4
5	46	\$35,5	\$25,%	\$35,5	\$35,5
6	54	\$36,6	\$26,&	\$36,6	\$36,6
7	61	\$37,7	\$2f,/	\$1b,-	\$7b,{
8	62	\$38,8	\$28,(\$1c,-	\$5b,[
9	70	\$39,9	\$29,)	\$1d,-	\$5d,]

Tabelle 84: Tastaturtabelle (Teil 1)



Taste	Tastaturcode	Normal (ASCII, Zeichen)	Shift (ASCII, Zeichen)	Strg (ASCII, Zeichen)	Alt (ASCII, Zeichen)
<>	19	\$3c,<	\$3e,>	\$3c,<	\$7c,
;;	65	\$2c,,	\$3b,;	\$2c,,	\$2c,,
::	73	\$2e,.	\$3a,:	\$2e,.	\$2e,.
-_	74	\$2d,-	\$5f,_	\$2d,-	\$2d,-
ß?	78	\$9e,ß	\$3f,?	\$9e,ß	\$5c,\
+*	91	\$2b,+	\$2a,*	\$2b,+	\$7e,~
^	85	\$27,^	\$60,`	\$27,^	\$27,^
#'	83	\$23,#	\$27,'	\$23,#	\$23,#
^°	14	\$5e,^	\$f8,°	\$5e,^	\$5e,^
Space	41	\$20,Space	\$20,Space	\$20,Space	\$20,Space
ESC	8	\$27,-	\$27,-	\$27,-	\$27,-
Tab	13	\$8,-	\$8,-	\$8,-	\$8,-
F1	7	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
F2	15	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
F3	23	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
F4	31	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
F5	39	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
F6	47	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
F7	55	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
F8	63	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
F9	71	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
F10	79	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
F11	86	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
F12	94	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
Return	90	\$0d,-	\$0d,-	\$0d,-	\$0d,-
Enter	121	\$0d,-	\$0d,-	\$0d,-	\$0d,-
Backspace	102	\$9,-	\$9,-	\$9,-	\$9,-
Delete	100	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
Insert	103	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
Page up	101	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
Page down	110	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
Pos1	109	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
End	111	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
Crs up	99	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
Crs down	96	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
Crs left	97	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-
Crs right	106	\$00,-	\$00,-	\$00,-	\$00,-

Tabelle 85: Tastaturtabelle (Teil 2)



Taste	Tastaturcode	Normal (ASCII, Zeichen)	Shift (ASCII, Zeichen)	Strg (ASCII, Zeichen)	Alt (ASCII, Zeichen)
0, Ziffernfeld	112	\$30,0	\$30,0	\$30,0	\$30,0
1, Ziffernfeld	105	\$31,1	\$31,1	\$31,1	\$31,1
2, Ziffernfeld	114	\$32,2	\$32,2	\$32,2	\$32,2
3, Ziffernfeld	122	\$33,3	\$33,3	\$33,3	\$33,3
4, Ziffernfeld	107	\$34,4	\$34,4	\$34,4	\$34,4
5, Ziffernfeld	115	\$35,5	\$35,5	\$35,5	\$35,5
6, Ziffernfeld	116	\$36,6	\$36,6	\$36,6	\$36,6
7, Ziffernfeld	107	\$37,7	\$37,7	\$37,7	\$37,7
8, Ziffernfeld	117	\$38,8	\$38,8	\$38,8	\$38,8
9, Ziffernfeld	125	\$39,9	\$39,9	\$39,9	\$39,9
/, Ziffernfeld	119	\$2f,/	\$2f,/	\$2f,/	\$2f,/
, Ziffernfeld	126	\$2a,	\$2a,*	\$2a,*	\$2a,*
-, Ziffernfeld	132	\$2d,-	\$2d,-	\$2d,-	\$2d,-
+, Ziffernfeld	124	\$2b,+	\$2b,+	\$2b,+	\$2b,+
., Ziffernfeld	113	\$2c,,	\$2c,,	\$2c,,	\$2c,,
Caps-Lock	20	-	-	-	-
Shift-Links	18	-	-	-	-
Shift-Rechts	89	-	-	-	-
Num-Lock	118	-	-	-	-
Ctrl-Links	17	-	-	-	-
Ctrl-Rechts	88	-	-	-	-
Scroll-Lock	95	-	-	-	-
Alt-Links	25	-	-	-	-
Alt-Rechts	57	-	-	-	-
Pause	98	-	-	-	-
Print	87	-	-	-	-

Tabelle 86: Tastaturtabelle (Teil 3)



12. Anhang D: Listings

12.1. Initialisierung

```
origin $8000
include lib

;=====
;SYSTEMVARIABLEN
;=====
equ bfs,6           ;Pointer auf Heap
equ efs,7           ;Adresse des 1. Wortes, welches nicht mehr zum Heap
                    ;gehört (=Adresse des 1. Cachebuffers)
equ dummy,18        ;Dummyregister zur Einstellung des Statusregisters

;Serielle Schnittstelle
equ flags2,19       ;Reg. zur Sicherung der Flags
equ s_write,20      ;Schreibzeiger im Empfangspufferbereich
equ s_read,21       ;Lesezeiger im Empfangspufferbereich
equ s_int_ar,22     ;Arbeitsregister der Interruptroutine
equ s_error,23      ;Fehlerregister für Serielle-Schnittstelle, Statusregister wird im
höherwertigen Byte
                    ;eines empfangenen Zeichens (1 Wort im Puffer) abgelegt
equ s_buffer,24     ;Zeiger auf den Pufferanfang, kann bei speziellen
                    ;Kommunikationsprogrammen verändert werden
equ s_buffer_end,25 ;Zeiger auf Pufferende, erstes Wort welches nicht mehr zum Puffer
                    ;gehört
equ cts,78          ;Variablen für Software-Handshaking
equ rts,79

;Heap-, Driver- und Taskverwaltung
equ h_in_use,26     ;Semaphor
equ driverlist,27   ;Pointer auf Driverliste
equ resetvector,77 ;Über diese Variable wird beim entfernen der letzten
                    ;Task gesprungen
equ akt_task,17     ;Pointer auf TDB (Task-Deskriptor-Block)

;Timer:
equ timerh,28       ;Timer-High-Wert
equ timerl,29       ;Timer-Low-Wert
equ flags5,30       ;Enthält die Flags beim Interrupt
equ task_switch_tmp,31 ;Temporäres Arbeitsregister beim Taskswitchen

;Konsole (Tastatur und Bildschirm)
equ umschaltflags,32 ;enthält Flags der Umschalttasten
equ flags1,33       ;Enthält gesicherte Flags
equ t_int_ar,34     ;Arbeitsregister der Interruptroutine
equ con_in_use,35   ;Semaphor
equ t_read_ptr,36   ;Lesezeiger
equ t_write_ptr,37  ;Schreibzeiger
equ t_buffer,38     ;Zeiger auf den Pufferanfang
equ t_buffer_end,39 ;Zeiger auf Pufferende
equ cursor_adress,40
equ cursor_x,41
equ cursor_y,42
equ vt52_seq,43
equ save_x,44
equ save_y,45
equ save_adr,46
equ fcolor,47
equ bcolor,48

equ t_read_ptr2,49   ;Dasselbe für die gerade nicht aktive Konsole
equ t_write_ptr2,50
equ t_buffer2,51
equ t_buffer_end2,52
equ cursor_adress2,53
equ cursor_x2,54
equ cursor_y2,55
equ vt52_seq2,56
equ save_x2,57
equ save_y2,58
equ save_adr2,59
equ fcolor2,60
equ bcolor2,61

equ active_con,62   ;Welche Konsole (0/1?) ist aktive?
equ t_int_ar2,63   ;2. Arbeitsregister der Tastaturinterruptroutine

;SCSI:
```



```
equ status,64 ;Status
equ accesces,65 ;Zählt Zugriffe auf Sektoren
equ media_writeprot,66 ;...
equ media_descr,67 ;Pointer auf Media-Deskriptor-Blöcke (je 8 Worte)
equ not_ready_active,68 ;Zeigt an, ob die Drive-Not-ready Routine schon arbeitet
equ scsi_in_use,69 ;SCSI-Semaphor
equ scsi_buffer,70 ;Zeiger auf Arbeitspufferanfang
equ command_buffer,71 ;Zeiger auf Kommandopuffer
equ want_to_use_scsi,72 ;Fairness-Flag
equ removable,76 ;Welche Devices haben wechselbare Medien?

;Fileverwaltung
equ fdblast_in_use,73 ;Semaphor
equ fdblast,74 ;Pointer auf die FDB-Liste
equ allocate_in_use,75 ;Semaphor

;=====
;HARDWARERESET-EINSPRUNG
;=====
bs_start: jmp reset ;Weiter zur eigentlichen Reset-Routine

;=====
;SYSTEMAUFRUF-DISPATCHER (Einsprungadresse $8002)
;=====
pop d0 ;Funktionsnummer vom Stack
cmp d0,#32 ;32 ist größte Funktionsnummer
rts mi ;Fertig, falls ungültige Funktionsnummer
add #.table,d0 ;Funktionsadresse berechnen
add (d0),-,= ;Funktion anspringen

;Tabelle mit Adressen aller BS-Funktionen
.table: dw malloc ;0:Speicherblock allokieren
dw mshrink ;1:Speicherblock verkleinern
dw mfree ;2:Speicherblock freigeben
dw meminfo ;3:Freien Speicherplatz ermitteln
dw starttask ;4:Task anmelden
dw switchtask ;5:Task umschalten
dw killtask ;6:Task beenden
dw newdriver ;7:Neuen Devicedriver anmelden
dw searchdriver ;8:Devicedriver suchen
dw set_env ;9:Env.-Variable setzen
dw search_env ;10:Suche Environmentvariable
dw clr_env ;11:Env.-Variable löschen
dw open ;12:Datei öffnen
dw read ;13:Lesen aus Datei
dw write ;14:Schreiben in Datei
dw close ;15:Datei schließen
dw get_flags ;16:Dateiflags ermitteln
dw set_flags ;17:Dateiflags setzen
dw get_pos ;18:Fileposition setzen
dw set_pos ;19:Fileposition setzen
dw rename ;20:Rename
dw delete ;21>Delete
dw md ;22:Make Directory
dw rd ;23:Remove Directory
dw cd ;24:Change Directory
dw prg_load ;25:Programm laden
dw prepare_search ;26:Suchstring vorbereiten
dw search_next ;27:nächsten DirEintrag suchen
dw scan ;28:Dateinamen einlesen
dw fehler ;29:Fehlerstring an StandardOut ausgeben
dw shell ;30:Shell
dw delay ;31:Zeit verbraten
dw get_lng ;32:Filelänge ermitteln

;=====
;INITIALISIERUNG
;=====
reset: out #0,$7ff3 ;Timer off
move #user_pc,0 ;Initialisierung läuft im User-Mode
move #$fe00,~dummy ;Switch to User-Mode

;Heapverwaltung initialisieren
user_pc: move #reset,resetvector ;Resetvector einstellen
move #80,bfs ;Anfang des freien Speichers
move #bs_start-80,(bfs) ;Länge dieses Speicherblocks
add -,bfs,d0
clr (d0) ;Speicherbereich als frei kennzeichnen
move #bs_start,efs ;Ende des freien Speichers (hier=$8000)
clr h_in_use ;Heapverwaltung verfügbar

;Dateiverwaltung initialisieren
```



```

        clr          fdblist          ;Semaphore für Fileverwaltung
        clr          fdblist_in_use
        clr          allocate_in_use

;Taskverwaltung initialisieren, 1. Task erzeugen
        ror          -, -, sp        ;Temporärer Stack an Adresse $8000
        push         #278            ;Wir wollen 256 Worte Environment
        jsr          malloc          ;TDB allokieren
        inc          sp
        move         d0, akt_task     ;Adresse des TDB wird Tasknummer
        dec          d0
        move         akt_task, (d0)   ;Speicherblock gehört uns
        add          #12, d0          ;Nächster Task sind wir selbst
        move         akt_task, (d0)
        move         #.taskname, d1   ;Taskname eintragen
.nameloop:
        inc          d0              ;Name des Tasks: "XMOS 1.0"
        move         sf (d1), (d0)
        inc          d1
        jpl          .nameloop

        push         #96             ;Speicher für Stack
        jsr          malloc
        inc          sp
        sub          #2, d0
        add          (d0), d0, sp     ;Stackpointer init
        push         akt_task        ;Tasknummer für Killtask
        push         #killtask       ;Killtaskadresse für Beendigung

;Hardwaretreiber initialisieren
        push         #32             ;Driverlist init und löschen
        jsr          MALLOC
        inc          sp
        move         d0, driverlist
        sub          -, d0, d1
        sub          -, -, (d1)      ;Sys-Speicherblock (Tasknummer $fff)
        move         #32, d1         ;Treiberliste mit Null initialisieren
.clear:
        clr          (d0)
        inc          d0
        dec          sf d1
        jne          .clear

        jsr          timer           ;Timer init
        jsr          konsole         ;Diverse Treiber init
        jsr          scsi
        jsr          romdisk
        jsr          parallel
        jsr          seriell

;Standard CWD, Pfad setzen, StandardIn/Out öffnen
        push         #.defaultcwd    ;Std-Umgebungsvariablen setzen
        jsr          set_env
        push         #.defaultpath
        jsr          set_env
        push         #2              ;Zum lesen/schreiben
        push         #.defaulttio    ;Stdio öffnen
        jsr          OPEN
        add          #4, sp
        add          #20, akt_task, d1 ;In TDB eintragen
        move         d0, (d1)
        inc          d1
        move         d0, (d1)

        pushz
        push         #.remark
        pushz
        jsr          WRITE
        add          #3, sp

        jmp          shell           ;Shell starten

.taskname:
        dw          "XMOS 1.0", 0, 0, 0, $ffff
.defaulttio:
        dw          "/con0", 0
.defaultcwd:
        dw          "cwd=/b/", 0
.defaultpath:
        dw          "path=/rom/", $3b, "/b/", 0
.remark:
        dw          10, 13, "Welcome to the "
        dw          $1b, $47, $00, $00, $1f, $3e, $7c, $f8, $7c, $3e, $1f, $3e, $7c, $f8, $7c, $3e, $1f, $00
        dw          $1b, $47, $00, $00, $7c, $f8, $70, $20, $00, $00, $00, $00, $00, $20, $70, $f8, $7c, $00
        dw          "Xilinx Multitasking Operating System V1.0, November 1993", 13, 10, 0

;Komponenten einbinden
include konsole      ;Konsolentreiber, Tastaturinterruptroutine, Zeichensatz
include scsi         ;SCSI-Treiber und Cache
```



```
include shelltxt      ;Shell
include seriell      ;Text-Treiber für serielle Schnittstelle
include parallel     ;Parallelport-Treiber
include romdisk      ;ROM-Disk Treiber mit Datenbereich
include file         ;Dateiverwaltung
```

12.2. Treiberverwaltung

```
=====
;GERÄTETREIBER-VERWALTUNG
=====
```

12.2.1. NEWDRIVER

```
-----
;NEWDRIVER
-----
;Anmelden eines neuen Treibers
;d0: Zeiger in der Treiberliste
;d1: Zähler
newdriver:      irqoff                ;Keine Unterbrechung zulassen
                move      driverlist,d0 ;Suche freien Eintrag
                move      #32,d1       ;Zähler, max. 32 Einträge
.listsearch:   dec      sf d1
                jmi      .full         ;Driverliste leider voll
                cmp      (d0),-        ;Eintrag frei?
                inc      ne d0         ;Nein weiter
                jne      .listsearch

;d1: Zeiger im Stack
                add      -,sp,d1
                move      (d1),(d0)    ;Treiberanfangsadresse eintragen
.ende:         irqon
                rts

.full:         ror      sf -,-,-      ;N-Flag setzen, Liste ist voll
                jmp      .ende
```

12.2.2. SEARCHDRIVER

```
-----
;SEARCHDRIVER
-----
;Suchen nach einem angemeldeten Treiber
;d0, d1: Zeiger auf zu suchenden Treibernamen
;d2: Zeiger auf Treiberliste
;d3: Zeiger auf Treibernamen im Treiber
searchdriver:  add      -,sp,d0
                push     d2
                push     d3
                move     (d0),d0       ;Pointer auf Name des gesuchten Drivers
                move     driverlist,d2 ;Adresse der Treiberliste
.loop:        move     d0,d1
                move     sf (d2),d3    ;Adresse des Treibers holen
                jeq     .not_found     ;Es gibt keine Treiber mehr
                cmp     (d1),(d3)     ;1. Zeichen gleich?
                jne     .notyet       ;Nein, Treiber ist nicht der gesuchte
                inc     d1
                inc     d3
                cmp     (d1),(d3)     ;2. Zeichen gleich?
                jne     .notyet       ;Nein, Treiber ist nicht der gesuchte
                cmp     (d1),-        ;Ende des Namens?
                jeq     .found
                inc     d1
                inc     d3
                cmp     (d1),(d3)     ;3. Zeichen gleich?
                jne     .notyet       ;Nein, Treiber ist nicht der gesuchte
                cmp     (d1),-        ;Ende des Namens?
                jeq     .found
                inc     d1
                inc     d3
                cmp     (d1),(d3)     ;4. Zeichen gleich?
                jne     .notyet       ;Nein, Treiber ist nicht der gesuchte
.find:        add     #5,(d2),d0      ;Treiber gefunden, Adresse in d0
                clr     sf ~-         ;N-Flag löschen
.end:         pop     d3
                pop     d2
                rts

;Dieser Treiber war unpassend, nächsten Treiber betrachten.
.notyet:      inc     d2              ;Nächster Treiber
                jmp     .loop
```



```
;Liste zu Ende, Treiber nicht gefunden.
.not_found: move    #106,d0          ;Device existiert nicht!
            ror     sf -,-,-        ;N-Flag setzen
            jmp     .end
```

12.3. Taskverwaltung

```
=====
;TASKVERWALTUNG
=====
```

12.3.1. STARTTASK

```
-----
;STARTTASK
-----
;Task im System anmelden und TDB erzeugen
;d0, d2: Adresse der Task
starttask: add     #2,sp,d0
            move    (d0),d0          ;Startadresse der Task holen
            jsr    find_block        ;zugehörigen Speicherblock ermitteln
            rts    mi
            push   d2
            move    d0,d2           ;Speicherblockadresse retten

            add     #2,sp,d0
            add     #22,(d0),d0      ;Größe des Environmentbereiches

;Speicher für TDB mit Environmentbereich anfordern
            push   d0                ;Neuen TDB anlegen
            jsr    MALLOC
            inc    sp
            pop    mi d2
            rts    mi                ;Bei Fehler: Task kann nicht gestartet werden

;d0: Adresse des TDB
;d1: Adresse des zweiten Verwaltungswortes dieses Speicherblocks (Besitzer).
            sub     -,d0,d1          ;Speicherblock gehört dem neuen Task
            move    d0,(d1)
            add     #3,sp,d1         ;d1: Startadresse der neuen Task holen...
            move    (d1),(d0)        ;...und in TDB eintragen

;Taskname eintragen
;d0: Zeiger in TDB
;d1: Zeiger auf Tasknamen
;d2: Zähler
            push   d2
            inc    d1                ;Taskname in TDB eintragen
            move    (d1),d1          ;Pointer auf Taskname holen
            add     #12,d0
            move    #8,d2            ;8 Zeichen kopieren
.copyloop: move    sf (d1),(d0)
            inc    ne d1
            inc    d0
            dec    sf d2
            jne    .copyloop
            pop    d2

;StandardIn und StandardOut-FDB eintragen und diese Task als Besitzer dort eintragen
;d0: Zeiger in TDB
;d1: Zeiger auf StdIn im Stack
;d2: Adresse der Task
            add     #5,sp,d1          ;Stdin verwalten
            move    (d1),d1
            move    sf d1,(d0)
            dec    d1
            sub    ne #20,d0,(d1)    ;Stdin-FDB gehört jetzt uns
            inc    d0
            add     #6,sp,d1          ;Ebense Stdout
            move    (d1),d1
            move    sf d1,(d0)
            dec    d1
            sub    ne #21,d0,(d1)

;Environmentbereich der Erzeugertask kopieren.
;Diese Task erbt den Env.-Bereich
;d1: Zeiger auf Ende des TDB
;d2: Zeiger auf Environmentbereich der aufrufenden Task
            push   d0
            push   d2
            inc    d0                ;d0 zeigt auf neues Environment
```



```
sub      #24,d0,d1
add      (d1),d1          ;d1 zeigt auf Ende des TDB
add      #22,akt_task,d2  ;d2 zeigt auf aktuelles Environment
cmp      d0,d1           ;Environment leer?
jeq      .noenv          ;Ja, nichts kopieren
.copyenv: move    (d2),(d0) ;Environment vererben
inc      d2
inc      d0
cmp      d0,d1
jne      .copyenv
dec      d0              ;Environmentende setzen
clr      (d0)
.noenv:  pop      d2
pop      d0

;gerettet Falgs mit $ffff vorbesetzen
sub      #20,d0
sub      -,-,(d0)        ;Flags sind $ffff

;Stackpointer auf Ende der Task einstellen.
;Auf den Stack Tasknummer und Adresse der Killtaskroutine pushen
;d1: Zeiger auf Ende der Task (Stack)
;d2: Zeiger auf Anfangsadresse der Task
add      (d2),d2,d1      ;d1 ist Stackpointer der neuen Task
dec      d1
sub      -,d0,(d1)       ;Eigene Tasknummer auf den Stack pushen
inc      d2
move     (d1),(d2)       ;Programmspeicherblock gehört der neuen Task
dec      d1              ;ebenso Taskrücksprungadresse
move     #KILLTASK,(d1)
inc      d0
move     d1,(d0)        ;Stackpointer in TDB eintragen

;TDB in Taskliste einhängen, darf nicht unterbrochen werden
;d1: Zeiger auf TDB des Nachfolgers
irgoff
add      #9,d0           ;Nachfolger der aktuellen...
add      #11,akt_task,d1 ;...Task wird Nachfolger...
move     (d1),(d0)       ;...der neuen Task
sub      #11,d0,(d1)     ;Neue Task wird Nachfolger der aktuellen Task
irgon

clr      sf --          ;N-Flag löschen
pop      d2
rts
```

12.3.2. SWITCHTASK

```
-----
;SWITCHTASK
-----
;Taskwechselroutine, kann nicht unterbrochen werden.
;Die Routine ist um die Geschwindigkeit zu optimieren linear und ohne
;Schleifen programmiert. Die Routine läuft im Interruptlevel 5.
switchtask: irgoff      ;Unterbrechung verhindern
or          ~-,#256,flags5 ;Flags retten, IRQ enable
move       #.do_it,5
and        ~-,#$ffff,~dummy ;In IRQ5 schalten
.do_it:    move     sf task_switch_tmp,(akt_task) ;Autoswitch: User-PC retten
move     eq  (sp),(akt_task) ;Syscall: User-PC
add      -,akt_task,task_switch_tmp
move     flags5,(task_switch_tmp) ;Flags retten
inc      task_switch_tmp
move     sp,(task_switch_tmp) ;Stackpointer retten
inc      task_switch_tmp
move     d0,(task_switch_tmp) ;Arbeitsregister retten
inc      task_switch_tmp
move     d1,(task_switch_tmp)
inc      task_switch_tmp
move     d2,(task_switch_tmp)
inc      task_switch_tmp
move     d3,(task_switch_tmp)
inc      task_switch_tmp
move     d4,(task_switch_tmp)
inc      task_switch_tmp
move     d5,(task_switch_tmp)
inc      task_switch_tmp
move     d6,(task_switch_tmp)
inc      task_switch_tmp
move     d7,(task_switch_tmp)
inc      task_switch_tmp
```



```
;Nächste Task aktivieren
    move    (task_switch_tmp),task_switch_tmp    ;Nächste Tasknummer holen
    move    task_switch_tmp,akt_task
    move    (task_switch_tmp),0                  ;USER-PC der neuen Task
    inc     task_switch_tmp
    move    (task_switch_tmp),flags5            ;Flags zurück
    inc     task_switch_tmp
    move    (task_switch_tmp),sp                ;Stackpointer zurück
    inc     task_switch_tmp
    move    (task_switch_tmp),d0                ;Arbeitsregister zurück
    inc     task_switch_tmp
    move    (task_switch_tmp),d1
    inc     task_switch_tmp
    move    (task_switch_tmp),d2
    inc     task_switch_tmp
    move    (task_switch_tmp),d3
    inc     task_switch_tmp
    move    (task_switch_tmp),d4
    inc     task_switch_tmp
    move    (task_switch_tmp),d5
    inc     task_switch_tmp
    move    (task_switch_tmp),d6
    inc     task_switch_tmp
    move    (task_switch_tmp),d7
    clr     task_switch_tmp
    move    sf flags5,~dummy                    ;Flags zurück
```

12.3.3. TIMER-Interrupt-Routine

```
-----
;TIMER-IRQ-ROUTINE
;-----
;Die Timerroutine incrementiert die Zeitzähler löst einen Taskwechsel aus.
timer_irq:    out     -, $7ff3                    ;Timer-IRQ-Bestätigung
              or     ~-, #8192,flags5           ;Flags retten
              inc    sf timerl                  ;Timer-Low inkrement
              inc    cs timerh                  ;Timer-High inkrement
Autotaskswitch
              cmp    task_switch_tmp,-         ;Bei Störungen auf der IRQ-Leitung: Kein
              move   eq 0,task_switch_tmp       ;Autotaskswitch prepare
              move   eq #switchtask,0         ;Autotaskswitch
              move   sf flags5,~dummy         ;Flags zurück
              jmp    timer_irq                 ;u.s.w.
```

12.3.4. KILLTASK

```
-----
;KILLTASK
;-----
;Killtask entfernt einen Task aus dem System
;Speicher wird zurückgegeben und Dateien geschlossen
killtask:    irqoff                               ;Keine Unterbrechung
              add     -,sp,d0
              move    (d0),d0                    ;d0 zeigt auf TDB des zu löschenden Tasks
              cmp    akt_task,d0                ;Ist dies ein Selbstmord?
              jeq    .suicide                    ;ja

;Ist eine gültige Tasknummer angegeben?
;d0: gesuchte Tasknummer
;d1: Zeiger in TDB-Liste
.gueltig:    move    akt_task,d1                ;Suche nach Vorgängertask
              add     #11,d1
              cmp    d0,(d1)                    ;Ist nächste Task unsere gesuchte Task?
              jeq    .found                      ;ja
              move    (d1),d1
              cmp    d1,akt_task                ;Haben wir schon alle Tasks durchgeschaut?
              jne    .gueltig
              move    #101,d0                    ;ja
.fehler:    irqon
              ror     sf -,-,-                    ;N-Flag setzen, Tasknummer war ungültig
              rts

;Tasknummer ist gültig. User-Pc der zu entfernenden Task auf die Killtaskroutine
;einstellen und die Tasknummer auf deren Stack pushen. Beim nächsten Taskwechsel
;begeht diese Routine einen Selbstmord
.found:    move    #killtask,(d0)                ;User PC auf Killtaskroutine stellen
              add     #2,d0,d1                    ;Adresse des Stackpointers
              move    (d1),d1                    ;Wert des Stackpointers
              move    d0,(d1)                    ;Tasknummer auf Stack ablegen
              add     #2,d0,d1                    ;Adresse des Stackpointers
              dec     (d1)
              irqon
```



```
        clr     sf  --
        rts

;Selbstmord einer Task, Semaphore löschen
.suicide:  cmp     akt_task,h_in_use    ;benutzt Task die Heapverwaltung?
          clr eq  h_in_use         ;Ja, Heapverwaltung freigeben
          cmp     akt_task,con_in_use ;...ebenso Konsole...
          clr eq  con_in_use
          cmp     akt_task,fdblist_in_use
          clr eq  fdblist_in_use
          cmp     akt_task,allocate_in_use
          clr eq  allocate_in_use
          cmp     akt_task,scsi_in_use
          irqon
          jne     .fdbstart
          out     -,scsi_ctrl      ;SCSI-BUS-Reset
          push   #2                ;kurz warten
          jsr    DELAY
          clr     @scsi_ctrl      ;SCSI-BUS-Reset clear
          clr     scsi_in_use

;geöffnete Dateien ordnungsgemäß schließen
;dl: Zeiger auf FDB-Liste
.fdbstart: move   #fdblist,d1      ;Alle geöffneten Dateien des Tasks löschen
.fdblist:  cmp     (d1),-
          jeq     .go_on
          move   (d1),d1
          dec    d1
          cmp    (d1),akt_task    ;gehört die Datei dieser Task?
          inc    d1
          jne    .fdblist
          push   d1                ;Datei schließen
          jsr    CLOSE
          inc    sp
          jmp    .fdbstart

;RESET auslösen?
.go_on:    irqoff                 ;Unterbrechung unterbinden
          add    #11,akt_task,d0   ;Ist dies die letzte Task?
          cmp    akt_task,(d0)
          add eq resetvector,-,=   ;Reset auslösen

;Task aus der Taskliste entfernen
;dl: Zeiger auf Vorgängertask
          move   akt_task,d1      ;Suche nach Vorgängertask
.search:   add    #11,d1
          cmp    akt_task,(d1)    ;Ist nächste Task unsere gesuchte Task?
          move ne (d1),d1
          jne    .search
          add    #11,akt_task,d0   ;Task aus Taskliste streichen
          move   (d0),(d1)

;Durch Task belegt Speicherbereich freigeben
;dl: Zeiger auf Speicherliste
.heapsearch: inc    d1            ;Ist Speicherblock durch diese Task belegt?
          cmp    (d1),akt_task
          clr eq (d1)            ;Ja, Speicherblock freigeben
          dec    d1
          add    (d1),d1         ;nächster Block
          cmp    d1,efs          ;letzter Block?
          jne    .heapsearch     ;Noch nicht
          jsr    mfree.melt      ;...Garbage-Collection in Speicherliste
          irqon
          jmp    switchtask      ;Ja, zur nächsten Task
```

12.3.5. Timerinitialisierung

```
=====
;TIMER
=====
;Der Timer-Interrupt wird 8000000/(2^19)-mal in der Sekunde ausgelöst.

;-----
;INITIALISIERUNG
;-----
timer:    clr     timerl         ;Register löschen
          clr     timerh
          clr     task_switch_tmp
          move   #timer_irq,5   ;Interruptroutine einstellen
          out    -, $7ff3       ;Timer on
          rts
```



12.3.6. DELAY

```
-----
;DELAY
;-----
;d0: Zeitpunkt der Rückkehr, low
;d1: Zeitpunkt der Rückkehr, high
delay:      add      -,sp,d0          ;Timer-hi und -lo holen und...
            irqoff          ;... gewünschte Wartezeit
            add      sf timerl,(d0),d0 ;addieren
            addc     timerh,-,d1
            irqon

.wait_hi:   cmp      dl,timerh        ;Warten, bis timer-high...
            jpl      .wait_low        ;geforderten Wert erreicht hat
            jsr      switchtask
            jmp      .wait_hi

.wait_low:  cmp      d0,timerl        ;ebenso für timer-low
            rts pl
            jsr      SWITCHTASK
            jmp      .wait_low
```

12.4. Speicherverwaltung

```
=====
;HEAPVERWALTUNG
;=====
```

12.4.1. MALLOC

```
-----
;MALLOC
;-----
;Arbeitsspeicher zur Verfügung stellen
;d0: Zeiger auf Speicherliste
;d1: Zeiger auf angeforderte Speichergröße
;d2: Gesuchte Speichergröße (+2 Worte Verwaltung)
;d3: Adresse des letzten freien Blocks
malloc:     irqoff          ;Semaphor Überprüfung darf nicht unterbrochen
werden
            move     sf h_in_use,-      ;Heapverwaltung schon aktiv?
            move eq  akt_task,h_in_use ;Falls nicht, belegen
            irqon
            jeq     .semok
;(Hier könnte ein Fairnessflag gesetzt werden!)
            jsr     SWITCHTASK
            jmp     malloc              ;Sonst warten

.semok:     push     d2
            push     d3
.retry:     move     bfs,d0            ;Adresse des 1. Blocks holen
            add     #3,sp,d1
            add     #2,(d1),d2        ;Soviel will der User (+2 Worte für Verwaltung)

;Block der angeforderten Größe suchen
.search:    cmp     d2,(d0)            ;Ist aktueller Block groß genug?
            jmi     .toosmall         ;Nein
            add     -,d0,d1           ;Ja, aber ist er frei?
            move    sf (d1),-
            jeq     .found            ;Auch das -> Block gefunden

.toosmall:  move     d0,d3            ;Adresse des letzten Blocks merken
            add     (d0),d0           ;Pointer auf nächsten Block...
            cmp     efs,d0           ;Gibt es gar keinen mehr?
            jne     .search           ;Doch, weitersuchen

;.....
;Auch der letzte Block war zu klein oder belegt -> Speicher vom SCSI-Cache
;zurückfordern
;Achtung! Hier ist eine Verbindung zum SCSI-Treiber!
            cmp     (d1),-            ;Ist dieser letzte Block frei?
            sub eq  (d3),d2           ;Ja, nur den fehlenden Speicher vom Cache anfordern
            add     efs,d2
            cmp     d2,#bs_start-6*260 ;Würde der Speicher reichen?
            move mi #103,d0
            jmi     .errorend        ;Nein, Speicheranforderung nicht erfüllbar

;Treiberaufruf an SCSI um Cache freizugeben!
            push    d2                ;Sonst: Dec-Buffer-Job für einen SCSI-Driver aufbauen
            push    #5
            jsr     scsidriver0+5
```



```

    add     #2,sp
    add     -,d3,d0      ;Falls letzter Block belegt war, neuen Block anlegen
    cmp     (d0),-
    add ne  (d3),d3
    sub     d3,efs,(d3)
    inc     d3
    clr     (d3)        ;Block ist frei
    jmp     .retry      ;und nochmal versuchen
;.....
;Erst ab 16 verbleibenden Worten wird ein Block geteilt um keinen Verwaltungs-
;Overhead hervorzurufen.
;d1: Zeiger auf die Verwaltungsworte
;d3: Größe des freien Speicherblocks
.finded:   sub     #16,(d0),d3      ;Soll Block geteilt werden?
           cmp     d2,d3
           jmi     .allocateblock  ;Nein, nur belegen

           move    (d0),d3        ;Bisherige Blockgröße holen
           move    d2,(d0)        ;Block wird so groß wie angefordert wurde
           add     d2,d0,d1       ;Adresse des neu entstandenen Blocks
           sub     d2,d3,(d1)     ;Dessen neue Größe eintragen
           inc     d1
           clr     (d1)          ;neuer Block ist frei

;Als Blockbesitzer ist aktuelle Task eintragen
.allocateblock: inc    d0
                move   akt_task,(d0) ;Aktuelle Tasknummer eintragen
                inc    d0             ;Adresse des freien Bereiches
                clr    sf -          ;N-Flag löschen

.errorend:   pop     d3
            pop     d2
            clr     h_in_use        ;Semaphor löschen
;(Hier müsste Fairnessüberprüfung eingesetzt werden!)
            rts

```

12.4.2. MFREE

```

;-----
;MFREE
;-----
;MFREE gibt Speicher frei
mfree:      irqoff                ;Kein Unterbrechung bei Semaphorbehandlung
            move   sf h_in_use,-   ;Heapverwaltung schon aktiv?
            move   eq akt_task,h_in_use ;Falls nicht, aktivieren
            irqon
            jeq    .semok
;(Hier könnte ein Fairnessflag gesetzt werden!)
            jsr    SWITCHTASK
            jmp    mfree          ;Sonst warten

.semok:     add     -,sp,d0
            sub     #2,(d0),d0    ;Adresse des freizugebenden Blocks

;Speicherblock suchen
;d0: Adresse des freizugebenden Blocks
;d1: Zeiger auf Speicherliste
.suchloop:  move    bfs,d1
            cmp    d1,d0          ;Block im Heap gefunden?
            jeq    .free         ;Ja, freigeben
            add    (d1),d1       ;Nächster Block
            cmp    d1,efs        ;War das der letzte?
            jne    .suchloop     ;Noch nicht
.illegal:   ror    sf -,-,-      ;Blockadresse war ungültig
            move   #101,d0
            jmp    .ende

;Gehört zu löschender Block der Task?
.free:      inc     d0
            cmp    (d0),akt_task  ;Eigener Block?
            jne    .illegal      ;Nein, nicht löschen
            clr    (d0)          ;Block freigeben

;Hier werden nun 2 aufeinanderfolgende freie Blöcke zu einem verschmolzen
;.....
.melt:      move    bfs,d0        ;d0: Adresse des 1. Blocks
.meltloop:  add     d0,(d0),d1     ;d1: Adresse des 2. Blocks
            cmp    d1,efs        ;Gibt es den 2. Block gar nicht?
            jeq    .inc_buffer
            inc    d0            ;Zeiger auf Block-Frei-Wort
            cmp    (d0),-        ;1. Block frei?
            dec    d0

```



```

        jne      .notfree      ;nein
        inc      d1            ;Zeiger auf Block-Frei-Wort
        cmp      (d1),-        ;2. Block frei?
        dec      d1
        add     eq      (d1),(d0) ;Ja: Länge des 1. Blocks wird Summe der beiden
Blocklängen
.notfree: add     ne      (d0),d0    ;1. Zeiger weiterschalten
        jmp      .meltloop

/.....
;Hier ist eine Verbindung der Speicherverwaltung mit dem SCSI-Treiber!
;Falls letzter Block sehr groß ist, ein Teil davon als Cachebuffers freigeben
.inc_buffer: cmp      (d0),#3000 ;Letzter Block sehr groß?
        jpl      .ende         ;Nein, keinen neuen Cachebuffer einrichten

        sub      #257,efs      ;Neuer Buffer
        clr      (efs)         ;Zugriffszähler=0
        sub      #3,efs       ;
        clr      (efs)         ;Buffer ist frei
        sub      #260,(d0)     ;Block ist um soviel kleiner
        jmp      .inc_buffer

/.....
.ende:   clr      h_in_use
;(Hier müsste Fairnessüberprüfung eingesetzt werden!)
        rts

```

12.4.3. MSHRINK

```

;-----
;MSHRINK
;-----
mshrink:  irqoff                ;Keine Unterbrechung
        move     sf h_in_use,-    ;Heapverwaltung schon aktiv?
        move     eq akt_task,h_in_use ;Falls nicht, aktivieren
        irqon
        jeq      .semok
;(Hier könnte ein Fairnessflag gesetzt werden!)
        jsr      SWITCHTASK
        jmp      mshrink        ;Sonst warten

.semok:   add      -,sp,d1
        sub      #2,(d1),d0     ;Adresse des Blocks holen

;Block suchen
;d0: Adresse des zu verkleinernden Blocks
;d1: Zeiger auf Speicherliste
        move     bfs,d1
.suchloop: cmp      d1,d0        ;Block im Heap gefunden?
        jeq      .shrink       ;Ja, verkleinern
        add      (d1),d1       ;Nächster Block
        cmp      d1,efs        ;War das der letzte?
        jne      .suchloop     ;Noch nicht
.illegal: ror      sf -,-,-      ;Blockadresse war ungültig
        move     #101,d0
        jmp      mfree.ende

;Block zusammenschmelzen
;d1: neue Blockgröße
.shrink:  add      #2,sp,d1
        move     (d1),d1       ;neue Blockgröße holen
        inc      d0
        cmp      (d0),akt_task  ;Eigener Block?
        jne      .illegal      ;Nein, nicht verkleinern
        dec      d0

        add      #3,d1         ;Soll Block geteilt werden?
        cmp      (d0),d1
        sub      #3,d1
        jpl      mfree.ende    ;Nein, der entstehende Block wäre zu klein

;d2: Größe des neu entstandenen Blocks
        push     d2
        sub      d1,(d0),d2
        add      #2,d1,(d0)    ;Neue Größe des verkleinerten Blocks
        add      (d0),d0
        sub      #2,d2,(d0)    ;Größe des neu entstehenden Blocks
        pop      d2
        inc      d0
        clr      (d0)         ;Neuer Block ist frei
        jmp      mfree.melt    ;Meltloop aufrufen

;-----

```



```
;FIND_BLOCK
;-----
;Nur interner Aufruf.
;Findet zu einer Adresse in d0 den zugehörigen Speicherblock
;d0: Zeiger auf Speicherliste
;d1: Adresse des zu suchenden Blocks
;d2: Speicherblockadresse gegen die geprüft wird
find_block:    push    d1
               push    d2
               move    d0,d1      ;Adresse im zu suchenden Block
               move    bfs,d0     ;Heapliste
.loop:         add     (d0),d0,d2  ;Ist aktueller Block der gesuchte?
               cmp     d1,d2
               jpe     .found
               add     (d0),d0    ;Nächsten Puffer betrachten
               cmp     efs,d0     ;letzter Block?
               jmi     .loop      ;Nein, weitersuchen
               ror     sf,-,-,-   ;Speicherblock nicht gefunden
.found:        pop     d2
               pop     d1
               rts
```

12.4.4. MEMINFO

```
;-----
;MEMINFO
;-----
Ergebnisse:
;d0: Länge des größten Speicherblocks
;d1: Länge des freien Speichers insgesamt
;Registerverwendung:
;d2: Zeiger auf Speicherliste
meminfo:       push    d2          ;Ermittelt noch zur Verfügung stehenden Speicher
               push    d3
               push    d4
               push    d5
               push    d6
               clr     d0
               clr     d1
               clr     d5
               move    bfs,d2     ;Zeiger auf ersten Speicherblock

;Freie Blöcke suchen
;d3: Adresse des 2. Verwaltungswortes (Besitzer)
;d4: Adresse eines freien Blocks
;d5: Adresse des letzten Blocks der Liset
;d6: Adresse des nächsten Blocks
.loop:         add     -,d2,d3
               cmp     (d3),-     ;Speicherblock frei?
               jne     .next

;d3: Länge des Blocks
               sub     #2,(d2),d3
               add     d3,d1      ;ja,Gesamtspeicherfreizähler erhöhen
               cmp     d3,d0     ;Gefundener Block größer als bisher größter
               move mi d3,d0     ;ja, eintragen
               move mi d2,d4     ;Adresse des Blocks merken          add
d2,(d2),d6
               cmp     d6,efs     ;Ist dieser Block der letzte freie?
               move eq d3,d5     ;ja, Länge merken

.next:         add     (d2),d2
               cmp     d2,efs     ;Ende des Speichers erreicht?
               jpe     .loop

;.....
;Speicherplatz bis zum Minimal-Cache hinzu addieren
;Achtung! Verbindung der Speicherverwaltung mit dem SCSI-Treiber (Cache)!
;d2: Verbleibender Speicher ohne Cache
;d3: Adresse des letzten freien Blocks
               sub     efs,#bs_start-6*260,d2    ;Speicherplatz ohne Cache-Puffer
               add     d2,d1                    ;Insgesamt freier Speicher
               add     d4,(d4),d3
               cmp     d3,efs                    ;Schloß der längste freie Block an efs an?
               add eq  d2,d0                    ;ja, dann Cache-Speicher hinzuaddieren
               jeq     .ende

               add     d5,d2
               cmp     d2,d0                    ;Ist der letzte freie+Cache-Speicher größer als der
bisher größte Block?
               move mi d2,d0                    ;Ja
;.....
```



```
.ende:      pop      d6
            pop      d5
            pop      d4
            pop      d3
            pop      d2
            clr      sf  --
            rts
```

dw "Hardware und Software entwickelt von Uwe Reinhardt und Oliver Henning, 1993"

12.5. Dateiverwaltung

```
=====
;FILE VERWALTUNG
;=====
include file_sub

equ primaersektor_hi,0
equ primaersektor_lo,1
equ dateilng_sektor,2
equ dateilng_offset,3
equ tiefe,4
equ flags,5
equ kennung_hi,6
equ kennung_lo,7
equ dateiname,8

equ kontrollflags,1
equ driver,2
equ verweis_hi, 3
equ verweis_lo,4
equ verweis_worte,5
equ dateizeiger_sektor,6
equ dateizeiger_offset,7
```

12.5.1. OPEN

```
-----
;DATEI ÖFFNEN
;-----
;DATEI ÖFFNEN öffnet eine Datei und überprüft Zugriffskonflikte. Ein FDB wird
;angelegt.
;Typ:  1: lesen
;      2: lesen und schreiben
;      3: neuschreiben
;      4: anhängen

;Ressource "Fileverwaltung" allokieren
open:      irqoff                    ;Unterbrechung verhindern
            cmp      fdblist_in_use,- ;Semaphor überprüfen
            move eq  akt_task,fdblist_in_use ;
            irqon
            jeq      .semok
;(Hier könnte ein Fairnessflag gesetzt werden!)
            jsr      SWITCHTASK
            jmp      open

;Parameter holen
.semok:    add      -,sp,d0
            pushall
            move     (d0),d6          ;d6: Zeiger auf Dateinamen holen
            inc     d0
            move     (d0),d5          ;d5: Öffnungsmodus holen

;Standard-FDB aufbauen (Teile der Flags, Magic und Rest auf 0 setzen)
            push    #36              ;Speicher für FDB und temporären...
            jsr    MALLOC            ;...Arbeitsspeicher holen
            inc    sp
            jmi    .ende
            move   d0,d7            ;d7: Zeiger auf neuen FDB

;Angegebener Modus zwischen 1 und 4?
            cmp    -,d5
            move   mi #111,d0
            jmi   .memfree
            cmp   d5,#4
            move   mi #111,d0        ;Fehler 111: Parameter falsch!
            jmi   .memfree

            inc    d0
```



```

        move    #6,(d0)      ;Erst mal Read- und Writeflag setzen
        bswp    -,d5
        or     d5,(d0)      ;Im höherwertigen Flagteil: Öffnungsmodus
        move    #6,d1      ;6 Wörter im FDB löschen
.clrloop:
        inc     d0
        clr     (d0)
        inc     d0
        dec sf  d1
        jne    .clrloop
        move    #1234,(d0)  ;Magic-Worte setzen
        inc     d0
        move    #5678,(d0)

;Dateinamen vorbereiten (evt. gehört CWD zum Pfad)
;d2: Flag ob CWD mit betrachtet wird oder nicht
        clr     d2          ;Flag "Autoerweiterung" löschen
        cmp    #2f,(d6)    ;Dateiname um cwd erweitern ?
        jeq    .start      ;Nein, Pfad angegeben (Start mit "/")

;d2 wird jetzt Zeiger auf den Dateinamen und d6 Zeiger auf CWD
        move    d6,d2      ;Zeiger auf Dateiname retten (=Flag setzen)
        push   #cwd        ;CWD= im Environment suchen
        jsr    SEARCH_ENV
        inc     sp
        jmi    .memfree    ;Gibt es nicht -> Speicher wieder frei und Ende
        move    d0,d6      ;Erst mal CWD als Dateinamen benutzen

;Suche nach dem zugehörigen Gerätetreiber
;d0: Zähler
;d1: Zeiger auf Arbeitsspeicher
.start:
        inc     d6          ;Treibernamen in Puffer kopieren
        add    #18,d7,d1    ;Dateinamen in letzten Teil des Arbeitsbereiches
eintragen
        move    #5,d0      ;Maximal 5 Zeichen kopieren
.drvloop:
        move    sf (d6),(d1) ;1 Zeichen kopieren
        jeq    .searchdrv  ;Stringende->Treiber suchen
        cmp    #2f,(d1)    ;War das Zeichen ein "/"?
        clr eq (d1)        ;Ja, dort ist nun Stringende...
        jeq    .searchdrv  ;...und Treiber suchen
        inc     d6
        inc     d1
        dec    sf d0
        jne    .drvloop

.drvnotfound:
        move    #106,d0     ;Device existiert nicht!
        jmp    .memfree

.searchdrv:
        add    #18,d7,d1    ;Treiber suchen
        push   d1
        jsr    SEARCHDRIVER
        inc     sp
        jmi    .drvnotfound ;Device nicht gefunden?
        add    #2,d7,d1
        move    d0,(d1)     ;Treiberadresse in FDB eintragen

;Dispatchen: Zeichen- oder Blockdriver
        dec     d0          ;Zeiger auf Devicetype
        dec     d1          ;Typ in FDB-Flags eintragen
        or     (d0),(d1)
        move    sf (d0),-    ;Blockdevice?
        jeq    .blockdevice ;Ja, Directorybaum durchlaufen
        cmp    (d6),-        ;Nein, Dateiname muß hier enden
        move ne #104,d0     ;Sonst: Dateiname war falsch
        jne    .memfree

;Es handelt sich hier um ein Zeichendevise.
;Zugriffskonflikt überprüfen.
        push   d7          ;Gerät schon geöffnet?
        jsr    FDB_CHECK_X
        inc     sp
        and    sf #6,d0,-    ;Nein, alles ok
        jeq    .append      ;Nein, alles ok
        move    #115,d0     ;Ja, Zugriffskonflikt
        jmp    .memfree

;.....
;Blockdevice -> Directorybaum durchlaufen
;d0: Zeiger auf Verweis
.blockdevice:
        add    #5,d7,d0     ;Laden des Directory-Entrys in FDB
        push   #8          ;Wir wollen 8 Worte (1/2 Directory-Entry)
        push   (d0)        ;Ab Wort Nummer
        dec    d0
```



```

        push      (d0)          ;Sektornummer lo
        dec       d0
        push      (d0)          ;Sektornummer hi
        add       #10,d7,d1
        push      d1            ;Pufferadresse
        push      -             ;Job 1:lesen
        dec       d0
        driver    (d0)
        add       #6,sp
        jmi       .memfree

;Pfadende erreicht?
        cmp       (d6),-        ;Pfadname zu Ende?
        jeq       .exist        ;Ja, fertig
        add       #15,d7,d0     ;Ist das überhaupt eine Directory?
        and       sf -, (d0),-
        move eq   #113,d0       ;Dir-not-exist Fehler
        jeq       .memfree
        inc       d6
        cmp       (d6),-        ;War das vielleicht erst die CWD?
        move eq   d2,d6         ;Ja, jetzt kommt dann der Dateiname

;Nein, nächste Pfadstück bearbeiten
        add       #28,d7,d3     ;Nächstes Pfadstück in Arbeitsbereich packen
        push      d3            ;Zeiger auf Zielpuffer
        push      d6            ;Zeiger auf Dateinamen
        jsr      SCAN          ;naechsten Teil des Dateinamens lesen
        add       #2,sp
        jmi       .memfree
        move      d0,d6         ;Zeiger auf nächsten Teilpfad setzen

;Pfadstück in Verzeichnis suchen
        push      d3            ;Zeiger auf den Namen
        push      d7            ;FDB-Adresse
        jsr      SEARCH_NEXT   ;sucht Dateinamen im Directory
        add       #2,sp
        jmi       .exist_nicht ;Dateiname nicht gefunden

;Adresse des Verweises bestimmen
;d3: Zeiger auf Verweis im FDB
.verweis:
        push      d7            ;Bestimmung des Verweises
        jsr      LOG_ABS       ;Absolute Sektornummer bestimmen
        inc       sp
        add       #3,d7,d3
        move      d0,(d3)       ;SektorNummer-high im FDB eintragen
        inc       d3
        move      d1,(d3)       ;ebenso SN-low
        add       #3,d3
        and       #255,(d3),d0 ;ebenso relative Pos im Sektor
        clr       (d3)         ;Dateizeiger auf 0 setzen
        dec       d3
        clr       (d3)
        dec       d3
        move      d0,(d3)
        jmp      .blockdevice ;Und weiter im Pfad

;Datei existiert: Fehler melden bei Neuschreiben
;d0: Flags im FDB
.exist:
        add       -,d7,d0       ;Adresse der Flags
        and       sf #$300,(d0),d0
        cmp       #$300,d0     ;Datei neuschreiben?
        move eq   #110,d0       ;Datei-existiert-schon Fehler
        jeq       .memfree

        add       -,d7,d0       ;Datei zum schreiben öffnen?
        and       sf #$100,(d0),-
        jne      .sharetest     ;nein
        add       #15,d7,d0
        and       sf #4,(d0),-
        jeq      .sharetest     ;Ja, ist Datei schreibgeschützt?
        jne      .sharetest     ;nein
        move ne   #114,d0       ;Ja, Fehler: Datei schreibgeschützt
        jne      .memfree

;Test auf Zugriffskonflikt mit anderen Tasks
.sharetest:
        push      d7            ;Ist diese Datei schon geöffnet?
        jsr      FDB_CHECK_X
        inc       sp
        and       sf #4,d0,-
        move ne   #115,d0       ;Ja: Zugriffskonflikt
        jne      .memfree
        and       sf #2,d0,-
        jeq      .append       ;Nein, alles ok
        .append
```



```
add      -,d7,d1
bswp    (d1),-,d1      ;Ja, aber wollen wir schreiben?
cmp     -,d1
move ne #115,d0        ;Auch das: Zugriffskonflikt
jne     .memfree

;Read/Write-Flags und Filepos initialisieren
.append: add      -,d7,d1      ;d1: Pointer auf Flags
bswp    (d1),-,d0      ;Öffnungsmodus nach d0
cmp     #2,d0          ;Welcher Öffnungsmodus?
and pe  #5,(d1)        ;Nur Schreiben -> Readflag löschen
and mi  #3,(d1)        ;Nur lesen -> Schreibflag löschen

and     sf #4,d0,-      ;Soll angehängt werden?
jeq     .insert        ;Nein

add     #6,d7,d0        ;Filepos auf Dateilänge setzen
add     #11,d1
move    (d1),(d0)      ;Maximale Sektornummer
inc     d0
inc     d1
move    (d1),(d0)      ;Maximale Wortnummer in diesem Sektor

;Neuen FDB in FDB-List eintragen
.insert: move     fdblist,d0      ;FDB am Anfang der Liste eintragen
move    d7,fdblist
move    d0,(d7)

push    #20            ;FDB auf 20 Worte reduzieren
push    d7
jsr     MSHRINK
add     #2,sp

clr     sf --
move    d7,d0

.ende:  clr     fdblist_in_use      ;Semaphor löschen
;(Hier müßte Fairnessüberprüfung eingesetzt werden!)
popall
rts

;.....
;Datei existiert nicht und muß eventuell neu erstellt werden
.exist_nicht: cmp     (d6),-          ;Nein, Fehler
jne     .memfree

add     -,d7,d0        ;d0: Zeiger auf Flags in FDB
bswp    (d0),-,d0      ;Nur zum Lesen öffnen?
cmp     -,d0
move eq #109,d0        ;Ja, Datei nicht gefunden
jeq     .memfree

cmp     #3,d0          ;Neuschreiben?
jne     .anfang        ;Nein
add     -,d7,d0
and     #$ff,(d0)
or     #$0400,(d0)     ;JA, jetzt nur Anhängen eintragen

;Directory-Eintrag erstellen (Directory ist momentan geöffnet)
.anfang: add     #6,d7,d0      ;Auf Dateianfang+8 positionieren
clr     (d0)
inc     d0
move    #8,(d0)

;Freien Platz im Verzeichnis suchen
.lesen: push     -            ;1 Wort aus Directory lesen
dec     sp              ;Dummy beim Wort lesen
push    d7              ;FDB-Adresse
jsr     READ
add     #3,sp
jmi     .found          ;EOF? Kein Eintrag gefunden, Dir vergrößern
cmp     d0,-            ;Eintrag frei?
jeq     .found          ;Ja freien Eintrag gefunden

pushz   d7              ;relativ positionieren
push    d7              ;FDB-Adresse
pushz   #15             ;Worte hi
push    #15             ;Worte lo
jsr     SET_POS
add     #4,sp
jpl     .lesen          ;Nächsten Eintrag überprüfen
```



```
.found:      add      #7,d7,d0      ;An den Anfang des Entrys positionieren
            and      #$fff0,(d0)

;Verzeichniseintrag erstellen
            add      #20,d7,d0      ;Eintrag für neue Datei erstellen
            clr      (d0)          ;Primaersector hi
            inc      d0
            clr      (d0)          ;Primaersector lo
            inc      d0
            clr      (d0)          ;Dateilaenge hi
            inc      d0
            clr      (d0)          ;Dateilaenge lo
            inc      d0
            clr      (d0)          ;Schachtelungstiefe
            inc      d0
            clr      (d0)          ;Flags
            inc      d0
            move     timerh,(d0)    ;Kennung
            inc      d0
            move     timerl,(d0)    ;Kennung
            push     #16           ;Anzahl der Worte
            add      #20,d7,d0
            push     d0            ;Pufferzeiger
            push     d7            ;FDB-Adresse
            jsr      WRITE         ;Dateieintrag ablegen
            add      #3,sp
            jmi      .memfree

            add      #7,d7,d0      ;An den Anfang des Entrys positionieren
            cmp      (d0),-        ;Wurde ein neuer Sektor erreicht?
            sub ne   #16,(d0)      ;Nein
            move eq  #$f0,(d0)     ;doch
            dec eq  d0
            dec eq  (d0)          ;Sektornummer dec

            jmp      .verweis      ;Pfadsschleife erneut betreten

;Fehler aufgetreten, Speicher wieder freigeben
.memfree:   move     d0,d6         ;Fehlercode retten
            push     d7           ;Arbeitsspeicher wieder freigeben
            jsr      MFREE
            inc      sp
            move     d6,d0         ;Fehlercode zurück
            ror      sf -,-,-
            jmp      .ende
```

12.5.2. CLOSE

```
-----
;DATEI SCHLIEßEN
-----
;Ressource "Fileverwaltung" allokieren
close:      irqoff                    ;Semaphor setzen
            cmp      fdblist_in_use,-
            move eq  akt_task,fdblist_in_use
            irqon
            jeq      .semok
;(Hier könnte ein Fairnessflag gesetzt werden!)
            jsr      SWITCHTASK
            jmp      close

.semok:     add      -,sp,d0
            push     d2
            move     (d0),d2        ;d2: FDB-Adresse

;FDB in Liste suchen, dabei Nachfolger bestimmen
;d1: Zeiger auf FDB-Liste
.search:    move     #fdblist,d1     ;Zeiger auf Zeiger auf 1. FDB
            cmp      (d1),-        ;Adresse des nächsten FDB testen
            jeq      .error        ;Das war der letzte, gesuchten FDB nicht
gefunden
            cmp      (d1),d2        ;Ist Nachfolger der gesuchte FDB?
            move ne  (d1),d1        ;Nein, nächsten FDB untersuchen
            jne      .search

            sub      -,d2,d0        ;Gehört uns der FDB überhaupt?
            cmp      (d0),akt_task
            jne      .error        ;Nein, nichts tun

            move     (d2),(d1)      ;Unser Nachfolger wird Nachfolger unseres Vorgänger
            add      #2,d2,d0
```



```
;Alle Schreibpuffer für dieses Device zurückschreiben
    push    #6           ;Flush
    driver  (d0)         ;Treiberaufruf
    inc     sp           ;Keine Fehlerüberprüfung, da Job nicht
                        ;allen Treibern bekannt

;Magicworte löschen
    add     #8,d2,d0
    clr     (d0)
    inc     d0
    clr     (d0)

;FDB wieder freigeben
    push    d2
    jsr    MFREE
    inc     sp
    clr     sf --

.ende:    clr     fdblist_in_use
;(Hier müsste Fairnessüberprüfung eingesetzt werden!)
    pop     d2
    rts

.error:   ror     sf --,-,-
          move    #101,d0      ;Ungültiges Handle
          jmp     .ende
```

12.5.3. DELETE

```
-----
;DATEI LÖSCHEN
-----
;Löscht eine Datei in einem Verzeichnis. Es wird eine 0 als 1. und 2.
;Dateinamenszeichen geschrieben. Die Größe der Dir wird nicht verändert.
;Beim Öffnen einer neuen Datei wird dieser Eintrag dann neu beschrieben.
;Es kann dadurch zu uneindeutigen Aussagen über die Länge der Directory kommen.
;Es werden der Reihe nach alle Datensektoren gelöscht, danach die Tiefe
;decrementiert. Somit sind die Verwaltungsektoren der letzten Stufe jetzt die
;neuen Datensektoren. Dieser Vorgang wird solange wiederholt bis die Tiefe
;gleich Null ist. Dann wird der DIR-Eintrag und der Primärsektor
;gelöscht. Vorsicht! Beim Löschen einer DIR müssen vorher alle Datei gelöscht
;werden. Sonst werden die durch die Dateien belegten Sektoren nicht wieder
;frei gegeben.
delete:   add     -,sp,d0
          pushall
          move    (d0),d0      ;d0:FDB-Adresse

;Ist die FDB-Adresse gültig?
          jsr    FDB_ADDRESS
          jmi    .ende
          move    d0,d7      ;d7:FDB-Adresse

;Ist dies auch eine Blockdevice?
          add     -,d0
          and     sf -(d0),-   ;Zeichendevice?
          move    ne #102,d0   ;Ja, Befehlszugriff nicht erlaubt
          jne     .fehler

;Zeiger intialisieren (Dateizeiger, Schachtelungstiefe,..)
          add     #2,d7,d3     ;d3=Treiberadresse
          add     #dateizeiger_sektor,d7,d6

          add     #14,d7,d2   ;d2: Zeiger auf Schachtelungstiefe
          move    (d2),d2

          push    -           ;Auf Dateianfang positionieren
          push    d7
          pushz
          pushz
          jsr    SET_POS
          add     #4,sp

          add     #12,d7,d5   ;d5:Zeiger auf dateilng_sektor
          inc     (d5)

;.....
;Dateilänge der reduzierten Schachtelungstiefe bestimmen
.tiefe:  move    sf d2,-
          jmi    .clr_v
          add     #12,d7,d0   ;d5:Zeiger auf dateilng_sektor
          move    (d0),d4
```



```
        lsr      d4      ;/2
        lsr      d4      ;/4
        lsr      d4      ;/8
        lsr      d4      ;/16
        lsr      d4      ;/32
        lsr      d4      ;/64
        lsr      d4      ;/128
        inc      d4      ;d4: Neue Dateilaenge
        move     (d0),d5
        move     d4,(d0)      ;Neue Dateilänge eintragen

;Alle Datensektoren dieser Schachtelungstiefe löschen
.lng:    cmp      d5,-      ;aktuelle Dateilaenge=0?
        jeq     .exit
;Absolute Sektornummer bestimmen
        push    d7      ;FDB-Adresse
        jsr    LOG_ABS
        inc    sp
        jmi    .clr_v

;Sektor freigeben
        push    d0      ;high
        push    d1      ;low
        push    d7      ;FDB-Adresse
        jsr    BLOCK_FREE ;Sektor freigeben
        add    #3,sp
        jmi    .fehler
        inc    (d6)      ;Dateizeiger_Sektor dec
        dec    d5      ;Sektorzähler dec
        jmp    .lng

;Schachtelungstiefe reduzieren
.exit:   add     #14,d7,d2 ;d2: Zeiger auf Schachtelungstiefe
        dec    (d2)
        move   (d2),d2
        clr   (d6)
        jmp   .tiefe

/.....
;Directoryeintrag löschen
.clr_v:  add     #verweis_hi,d7,d0 ;Eintrag des Primaersektors suchen
        move   (d0),d2
        inc    d0
        move   (d0),d5
        inc    d0
        add    #8,(d0),d0 ;Adresse des zu löschenden Wortes
        push   -      ;Anzahl der Worte
        push   d0      ;Ab Position
        push   d5      ;Sektornummer lo
        push   d2      ;Sektornummer hi
        push   #.null ;Pufferadresse
        push   #2      ;Job 2:schreiben
        driver (d3)
        add    #6,sp
        jmi    .ende

        clr    sf ~-
.ende:   popall
        rts

.fehler: ror     sf -,-,-
        jmp    .ende

.null:   dw 0
```

12.5.4. RENAME

```
-----
;DATEI UMBENNEN
;-----
;DATEI UMBENNEN
;(aktueller Dateiname, neuer Dateiname):ok
rename:  add     -,sp,d0
        push    d2
        push    d3
        push    d4
        move    (d0),d3 ;d3: Zeiger auf neuen Namen
        inc    d0
        move    (d0),d0 ;d0: FDB-Adresse

;Ist FDB-Adresse gültig?
```



```
jsr      FDB_ADRESS
jmi      .ende
move     d0,d2

;Ist dies auch eine Blockdevice?
inc      d0          ;d0: Zeiger auf FDB, Flags
and      sf  -(d0),- ;Blockdevice?
move     ne  #102,d0 ;Nein, Zugriff nicht erlaubt
ror      ne  sf  -,-,-
jmi      .ende ;nein!

;Speicher für neuen Namen allokkieren
push     #8
jsr      MALLOC
inc      sp
jmi      .ende
move     d0,d4

;Neuen Namen auf zulässige Zeichen überprüfen und komprimieren
push     d4          ;Zeiger auf 8-Wort Namensfeld
push     d3          ;Zeiger auf neuen Namen
jsr      SCAN        ;Dateiname überprüfen
add      #2,sp
jmi      .fehler

;neuen Dateinamen eintragen
push     #8          ;8 Worte schreiben
add      #verweis_worte,d2,d0
add      #8,(d0),d1
push     d1          ;Ab Position
dec      d0
push     (d0)        ;Sektornummer lo
dec      d0
push     (d0)        ;Sektornummer hi
push     d4          ;Pufferzeiger
push     #2          ;Job 2:schreiben
dec      d0
driver   (d0)        ;Treiberaufruf
add      #6,sp
jmi      .fehler

clr      sf  ~-      ;Flags löschen
push     d4
jsr      MFREE
inc      sp

.ende:    pop      d4
pop      d3
pop      d2
rts

.fehler:  move     d0,d2      ;Fehlercode retten
push     d4
jsr      MFREE
inc      sp
move     d2,d0      ;fehlercode restaurieren
ror      sf  -,-,-      ;N-Flag setzen
jmp      .ende
```

12.5.5. SET FLAGS

```
-----
;DATEIFLAGS
;-----
;DATEIFLAGS SETZEN
set_flags:  add      -,sp,d0
move        (d0),d0      ;d0:Zeiger auf Dateinamen

;Ist FDB-Adresse gültig?
jsr      FDB_ADRESS
jmi      .ende

;Ist dies auch eine Blockdevice?
add      -,d0,d1      ;d0 zeigt auf Kontrollflags
and      sf  -(d1),-  ;Block-Oder Zeichendevise
move     ne  #102,d0  ;Zeichendevise=Fehler
ror      ne  sf  -,-,-
jmi      .ende

;Dateiflags schreiben
push     -            ;1 Wort
add      #verweis_worte,d0 ;d0:Zeiger auf Verweis_worte
```



```
        add      #5,(d0),d1      ;Zeiger auf Dateiflags
        push    d1                ;Ab Position
        dec     d0
        push    (d0)             ;Sektornummer lo
        dec     d0
        push    (d0)             ;Sektornummer hi
        add     #6,sp,d1         ;Adresse der FFlags auf dem Stack
        push    d1                ;Pufferadresse
        push    #2                ;Job 2:schreiben
        dec     d0
        driver  (d0)
        add     #6,sp
        jmi     .ende

        clr     sf ~-            ;Flags löschen
.ende:   rts
```

12.5.6. GET FLAGS

```
-----
;GET_FLAGS
;-----
;DATEIFLAGS laden
get_flags:  add     -,sp,d0
            move    (d0),d0      ;d0:Zeiger auf Dateinamen

;Ist FDB-Adresse gültig?
            jsr     FDB_ADDRESS
            jmi     .ende

;Ist dies auch eine Blockdevice?
            add     -,d0          ;d0 zeigt auf Kontrollflags
            and     sf -, (d0),-  ;Block-Oder Zeichendevise?
            move    ne #102,d0    ;Zeichendevise=Fehler
            ror    ne sf -,-,-
            jmi     .ende

            add    eq #14,d0      ;Zeiger auf Dateiflags
            move    eq (d0),d0    ;Dateiflags nach d0
.ende:     rts
```

12.5.7. SET POSITION

```
-----
;DATENZEIGERMANIPULATION
;-----
;POSITIONSAUFRUF (0=REL,1=ABS;FDB-ADRESSE;ANZAHL DER WORTE HIGH; LOW)
set_pos:   add     -,sp,d0
            push    d2
            push    d3
            push    d4
            push    d5
            push    d6
            move    (d0),d4      ;d4: Anzahl der worte,l
            inc     d0
            move    (d0),d3      ;d3: Anzahl der worte,h
            inc     d0
            move    (d0),d2      ;d2: FDB-Adresse holen
            inc     d0
            move    (d0),d5      ;d5: Rel oder Abs?

;Ist FDB-Adresse gültig?
            move    d2,d0
            jsr     FDB_ADDRESS
            jmi     .ende

;Ist dies auch eine Blockdevice?
            add     -,d2,d0      ;Zeiger auf Flags
            and     sf -, (d0),-  ;Zeichen-Devise?
            move    ne #102,d0    ;Ja, kein Positionieren möglich
            ror    ne sf -,-,-
            jmi     .ende

            add     #6,d2,d0      ;Dateizeiger Sektor
            add     -,d0,d1       ;Dateizeiger Wort

            cmp     d5,-          ;Relative Positionierung
            jne     .calc        ;Nein, absolut

;POSITIONIEREN RELATIV VORWÄRTS;
            bswp    -, (d0),d5
            or      (d1),d5      ;Zeiger lo in Worten
```



```
        add     sf d5,d4 ;low
        bswp   (d0),-,d5 ;Zeiger hi in Worten
        addc   d5,d3

;POSITIONIEREN ABSOLUT DATEIZEIGER (handle, anzahl der worte)
.calc:   bswp   d4,d3,d5 ;d5=Sektoren
        and    #$ff,d4,d6 ;d6=Worte

;POSITIONIEREN ABSOLUT DATEIZEIGER (handle, Sektoren, Worte)
.abs:    add    #12,d2,d3 ;Zeiger auf Dateilänge
        add    -,d3,d4
        cmp    d5,(d3) ;Sektorlänge möglich?
        jpe    .pos ;ja
        cmp    d6,(d4) ;Wortlänge möglich?
        jpl    .pos ;ja

        move   (d3),(d0) ;Dateizeiger auf Fileende
        move   (d4),(d1)
        ror    sf -,-,- ;N-Flag setzen
        move   #105,d0 ;EOF erreicht
        jmp    .ende

.pos:    move   d5,(d0) ;Dateizeiger positionieren
        move   d6,(d1) ;Dateizeiger positionieren
        clr    sf -- ;Flags löschen

.ende:   pop    d6
        pop    d5
        pop    d4
        pop    d3
        pop    d2
        rts
```

12.5.8. GET POSITION

```
-----
;GET_POS
-----
;POSITON DATEIZEIGER IN WORTEN ERMITTELN (FDB-ADRESSE)
;      :d0 Position in Worten high
;      :d1 Position in Worten low
get_pos: add    -,sp,d1
        push   d2
        move   (d1),d2 ;d2: FDB-Adresse

;Ist FDB-Adresse gültig?
        move   d2,d0
        jsr   FDB_ADRESS
        jmi   .ende

;Ist dies auch eine Blockdevice?
        add    -,d2,d0 ;Zeiger auf Flags
        and    sf -(d0),- ;Blockdevice?
        move   ne #102,d0 ;Nein, Zugriff nicht erlaubt
        ror    ne sf -,-,- ;N-Flag setzen
        jmi   .ende

;Dateiposition übermitteln
;Z-Flags ist hier gesetzt
        add    #dateizeiger_sektor,d2
        bswp   (d2),-,d0 ;Hi-Wort
        bswp   -(d2),d1 ;Lo-Wort
        inc    d2
        or     (d2),d1
.ende:   pop    d2
        rts
```

12.5.9. GET LENGTH

```
-----
;GET_LNG
-----
;DATEILÄNGE ERMITTELN(FDB-ADRESSE):d0 Länge in Worten high
;      :d1 Länge in Worten low
get_lng: add    -,sp,d0

;Ist FDB-Adresse gültig?
        move   (d0),d0
        jsr   FDB_ADRESS
        jmi   .ende

;Ist dies auch eine Blockdevice?
        add    -,d0,d1 ;d1:Zeiger auf Treiberadresse
```



```
and sf -, (d1), - ;Block- oder Zeichendevice?
move ne #102, d0 ;Zeichendevice!, Zugriff nicht erlaubt!
ror ne sf -, -, - ;N-Flag setzen
jmi .ende ;Nein!

;Dateilänge übermitteln.
;Z-Falg ist hier gesetzt.
add #12, d0, d1 ;Zeiger auf Dateilänge_sektor
bswp (d1), -, d0 ;Hi-Wort
bswp -, (d1), d1 ;Lo-Wort
inc d0
or (d0), d1
.ende: rts
```

12.5.10. READ

```
-----
;TRANSFER
-----
;READ(FDB-ADRESSE, ZEIGER AUF DATEN, ANZAHL=0:STRING, =1 WORT, x=BLOCK)
read: add -, sp, d0
      pushall
      move sf (d0), d7 ;d7:FDB-Adresse (0=Stdout)
      add eq #20, akt_task, d1 ;Adresse des Stdin-Handles
      move eq sf (d1), d7
      move eq #105, d0 ;Nulldevice -> EOF und Ende
      jeq transferende.fehler
      move d0, d2

;Ist FDB-Adresse gültig?
      move d7, d0 ;FDB-Adresse zulässig?
      jsr FDB_ADDRESS
      jmi transferende.fehler

;Zugriff erlaubt? (Datei zum lesen geöffnet?)
      add -, d7, d1 ;Read-Flag gesetzt?
      and sf #2, (d1), -
      move eq #102, d0 ;Nein, Zugriff nicht erlaubt
      jeq transferende.fehler
      add #2, d7, d5 ;d5:Treiberadresse
      move (d5), d5

      inc d2
      move (d2), d6 ;d6:Pufferadresse
      inc d2
      move sf (d2), d2 ;d2:Anzahl
      move eq #111, d0 ;Anzahl=0: Falscher Parameter
      jeq transferende.fehler
      cmp -, d2
      jeq wortread ;=1 WORT

;.....
;sonst BLOCK EINLESEN
blockread: and sf -, (d1), - ;Block oder Zeichendevice?
          jeq .blockdevice
          move d2, d4 ;Anzahl merken

.zeichendevice: push - ;1 Zeichen vom Device holen
                driver d5
                inc sp
                sub mi d2, d4, d1 ;d1 enthält Anzahl der übermittelten Zeichen
                jmi transferende.fehler
                move d0, (d6) ;Alles ok, Wort in Puffer schreiben
                inc d6 ;Pufferzeiger++
                dec sf d2 ;Anzahl--
                jne .zeichendevice
                move d4, d1 ;es wurden alle Zeichen übertragen
                jmp transferende

.blockdevice: clr d1
.loop: cmp d2, - ;letztes Zeichen kopiert
      jeq transferende ;Ja, fertig
      add #7, d7, d0
      sub (d0), #256, d4 ;Anzahl der übertragbaren Worte im aktuellen Sektor
      cmp d2, d4 ;Reicht der Platz im aktuellen Sektor?
      sub mi d4, d2 ;Nein, neue Länge=Alte Länge-Anzahl übertragener
Worte
      move pl d2, d4 ;Ja, nur soviel übertragen wie nötig
      clr pl d2 ;...und dann nichts mehr
      push d1
      jsr IN
      pop d3
```



```
        add     d3,d1      ;Aufsummieren der übertragenen Wörter
        jmi     transferende.e2
        add     d4,d6      ;Pufferzeiger um Anzahl übertragener Worte
weilerschalten
        jmp     .loop
```

```
.....
;WORTLESEN
wortread:  and     sf  -, (d1),-      ;Block oder Zeichendevise?
           jeq     .blockdevice    ;Block!

           push   -                ;Job 1:Zeichen (Status) lesen
           driver d5                ;Teiberaufruf
           inc    sp
           jmp    transferende.e2    ;Zeichen in d0

.blockdevice:  move   -,d4          ;Anzahl der zulesenden Worte=1
              add    #18,d7,d6      ;Pufferbereich (im FDB)
              jsr   IN              ;Read-Routine
              move  pl (d6),d0      ;Ergebnis aus Puffer nach d0
              jmp   transferende.e2
```

12.5.11. WRITE

```
-----
;WRITE(FDB-ADRESSE,ZEIGER AUF PUFFER,ANZAHL=0:STRING,=1 WORT, x=BLOCK)
write:     add     -,sp,d0
           pushall
           move   sf (d0),d7        ;d7:FDB-Adresse (0=Stdout)
           add    eq #21,akt_task,d1 ;Adresse des Stdout-FDB holen
           move  eq sf (d1),d7
           jeq   transferende      ;Nulldevise? -> Fertig
           move  d0,d2

;Ist FDB-Adresse gültig?
           move  d7,d0              ;FDB-Adresse zulässig?
           jsr   FDB_ADRESS
           jmi   transferende.fehler

           add   -,d7,d1            ;Schreib-Flag gesetzt?
           and  sf #4,(d1),-
           move  eq #102,d0         ;Nein: Unerlaubter Zugriff
           jeq  transferende.fehler
           add  #2,d7,d5            ;d5:Treiberadresse
           move (d5),d5

           inc  d2
           move (d2),d6            ;d6:Pufferadresse
           inc  d2
           move sf (d2),d2         ;d2:Anzahl
           jeq  stringwrite        ;0: STRING
           cmp  -,d2
           jeq  wortwrite          ;1: WORT

;.....
;sonst BLOCK TRANSFERIEREN
blockwrite: and  sf  -, (d1),-      ;Block oder Zeichendevise?
            jeq  .blockdevice    ;Block!

.zeichendevise: push  (d6)          ;Zeichen an Driver ausgeben
                push  #2
                driver d5          ;Teiberaufruf
                add   #2,sp
                jmi   transferende.e2
                inc   d6            ;Pufferzeiger++
                dec  sf d2          ;Anzahl--
                jne  .zeichendevise
                jmp  transferende

.blockdevice:  cmp    d2,-          ;letztes Zeichen kopiert
              jeq    transferende  ;Ja, fertig
              add    #7,d7,d3
              sub    (d3),#256,d4   ;Anzahl der übertragbaren Worte im aktuellen Sektor
              cmp    d2,d4         ;Reicht der Platz im aktuellen Sektor?
              sub    mi d4,d2       ;Nein, neue Länge=Alte Länge-Anzahl übertragener
Worte
              move  pl d2,d4        ;Ja, nur soviel übertragen wie nötig
              clr  pl d2            ;...und dann nichts mehr
              jsr  OUT
              jmi  transferende.e2
              add  d4,d6            ;Pufferzeiger um Anzahl übertragener Worte
weilerschalten
```



```

                                jmp          .blockdevice

;.....
;WORT TRANSFERIEREN
wortwrite:      and          sf -, (d1),-      ;Blockdevice?
                jeq          .blockdevice ;Ja

                push         d6              ;Zeichen an Zeichendevice ausgeben
                push         #2
                driver        d5
                add          #2,sp
                jmp          transferende.e2

.blockdevice:   move         -,d4            ;Anzahl der zu schreibenden Worte=1
                add          #8,sp,d6        ;Adresse des Zeichens im Stack
                jsr          OUT             ;Read-Routine
                jmp          transferende.e2

;.....
;STRINGWRITE
stringwrite:    and          sf -, (d1),-      ;Block oder Zeichendevice?
                jeq          .blockdevice ;Block!

                push         d6              ;String an Treiber ausgeben
                push         #3
                driver        d5
                add          #2,sp
                jmp          transferende.e2

.blockdevice:   move         d6,d0           ;Temporärpointer, d2 ist schon 0
.length:        cmp          (d0),-         ;Stringlänge ermitteln
                jeq          blockwrite.blockdevice
                inc          d2              ;Anzahl++
                inc          d0              ;Pointer++
                jmp          .length

;-----
;EXIT für beide Übertragungsroutinen
transferende:   clr          sf ~-          ;Flags löschen
.e2:            popall
                rts
.fehler:ror     sf -,-,- ;N-Flag setzen
                jmp          .e2

;-----
;READAUFRUF nur durch BS zugänglich
;EOF überprüfung
in:             push         d2
                add          #6,d7,d0        ;Sind wir im letzten Sektor?
                add          #12,d7,d1       ;d1: Dateilänge in Sektoren
                cmp          (d0),(d1)
                clr          d2              ;Erst mal kein Fehler
                jne          .noeof          ;Nein, Fileende wird nicht überschritten
                inc          d0
                inc          d1
                add          (d0),d4,d3      ;Wortpos nach Leseoperation
                cmp          d3,(d1)
                sub mi       (d0),(d1),d4   ;EOF würde überschritten werden -> weniger lesen
                move mi      #105,d2        ;Fehler: EOF

;Absolute Sektornummer ermitteln
.noeof:         push         d7              ;Lesesektorposition berechnen
                jsr          LOG_ABS
                inc          sp
                jmi          .ende

;Daten einlesen
                add          #7,d7,d3
                push         d4              ;Anzahl der Worte
                push         (d3)           ;Ab Position d0
                push         d1            ;Sektornummer lo
                push         d0            ;Sektornummer hi
                push         d6            ;Zeiger auf Puffer
                push         -            ;Job 1:lesen
                driver        d5            ;Treiberaufruf
                add          #6,sp
                jmi          .ende

;Dateizeiger erhöhen
                add          d4,(d3)        ;Dateizeiger lo erhöhen
                cmp          #256,(d3)
                and          #$ff,(d3)
                dec          d3
```



```
inc eq      (d3)          ;Dateizeiger hi erhöhen

move       d4,d1         ;Anzahl der gelesenen Zeichen
move      sf d2,d0       ;Falls kein EOF ist d2=0
ror ne    sf  -,--, -    ;N-Flag bei EOF
.ende:
pop        d2
rts

;-----
;WRITEAUFRUF nur durch BS zugänglich
;Ist Datei länger geworden?
out:
push       d2
add        #7,d7,d0      ;Stehen wir am Anfang eines neuen Sektors?
cmp        (d0),-        ;Nein, wir stehen mitten in einem Sektor
jne        .calc
add        #6,d0         ;Steht das Dateiende an einer Sektorgrenze?
cmp        (d0),-        ;Nein, wir brauchen keinen neuen Sektor
jne        .calc
dec        d0            ;Stehen wir am EOF?
add        #6,d7,d1      ;Dateizeiger Worte
cmp        (d1),(d0)
jne        .calc ;Nein

;Dateilänge hat sich verändert, wir brauchen einen neuen Sektor
push       d7            ;Einen neuen Datensektor an die Datei anfügen
jsr       SEKTOR_FORDERN
inc        sp
jmi       .ende

;Hier ist nun sichergestellt, daß an der Schreibposition ein gültiger Datensektor liegt
.calc:
push       d7            ;Schreibsektorposition berechnen
jsr       LOG_ABS
inc        sp
jmi       .ende

;Daten ablegen
push       d4            ;Anzahl der Worte
add        #7,d7,d3
push       (d3)          ;Ab Position
push       d1            ;Sektornummer lo
push       d0            ;Sektornummer hi
push       d6            ;Zeiger auf Puffer
push       #2            ;Job 2:schreiben
driver    d5
add        #6,sp
jmi       .ende

;Filepos weiterschalten
add        #7,d7,d0      ;Zeiger auf Dateipos-Offset
add        d4,(d0)       ;Dateizeiger lo erhöhen
cmp        #256,(d0)     ;Sektorgrenze erreicht?
and        #$ff,(d0)     ;Offset normieren
dec        d0
inc eq    (d0)

;Dateilänge anpassen
add        #12,d7,d1
cmp        (d1),(d0)     ;Sektoranzahl<Aktueller Sektor
jmi       .notbigger    ;Ja, Datei hat sich nicht vergrößert
inc        d0
inc        d1
jpe       .bigger       ;Umgekehrt -> Datei hat sich vergrößert
cmp        (d0),(d1)     ;Dateizeigeroffset > Dateilängenoffset?
jpl       .notbigger    ;Nein

.bigger:
move      (d0),(d1)     ;Neue Dateilänge im FDB eintragen
dec       d0
dec       d1
move     (d0),(d1)

;neue Dateilänge abspeichern
push      #5            ;Neuen Directoryentry schreiben
add       #5,d7,d0
push      (d0)          ;Dir-Verweis-Offset
dec       d0
push      (d0)          ;Dir-Verweis-Sektornummer lo
dec       d0
push      (d0)          ;Dir-Verweis-Sektornummer hi
add       #10,d7,d1     ;Zeiger auf neuen Entry
push      d1
push      #2            ;Job 2:schreiben
driver    d5
add       #6,sp
```



```
.notbigger:    jmi      .ende
               clr      sf  --      ;Flags löschen
.ende:         pop      d2
               rts
```

12.5.12. CHANGE DIRECTORY

```
-----
;CD
;-----
;Change Directory
cd:            push     d2
               push     d3
               push     d4
               add      #4,sp,d3    ;Zeiger auf Stringzeiger
               move     (d3),d3     ;d3: Stringzeiger

;Arbeitsspeicher allokieren
               push     #256
               jsr      MALLOC      ;Speicher anfordern
               inc      sp
               jmi      .ende
               move     d0,d2

;Welche Form des CD?
               cmp      (d3),#$2e   ;".." ,cwd kürzen?
               jne      .new        ;Nein
               add      -,d3,d0
               cmp      (d0),#$2e
               jeq      .cut        ;ja

;Existiert dieses Verzeichnis?
.new:         push     -           ;Ist Dir zulässig?
               push     d3         ;Zum lesen öffnen
               jsr      OPEN       ;Überprüfen ob Dir existiert
               add      #2,sp
               jmi      .fehler     ;neue cwd existiert nicht

               add      #15,d0,d1   ;Handelt es sich bei der Datei um eine Dir?
               and      sf -, (d1),d4 ;Dir-Flag gesetzt

               push     d0         ;Datei wieder schließen
               jsr      CLOSE
               inc      sp

               move     sf d4,-     ;D-Flag gesetzt?
               move     eq #113,d0
               jeq      .fehler     ;Nein

;Im Arbeitspuffer das neue CWD aufbauen
.cut:         move     d2,d4
               move     #$63,(d2)   ;"cwd=" in Puffer eintragen
               inc      d2
               move     #$77,(d2)
               inc      d2
               move     #$64,(d2)
               inc      d2
               move     #$3d,(d2)
               inc      d2

               cmp      (d3),#$2f   ;"/" , Neue cwd?
               jeq      .copy;ja

               push     #cwd        ;cwd bestimmen
               jsr      SEARCH_ENV
               inc      sp
               jmi      .fehler

.eintragen:   cmp      (d0),-        ;Alte cwd hinzufügen
               move     ne (d0),(d2)
               inc     ne  d0
               inc     ne  d2
               jne     .eintragen

               cmp      (d3),#$2e   ;"." ,cwd kürzen?
               jne     .copy        ;Nein, Srring kopieren
               add     -,d3,d0
               cmp     (d0),#$2e
               move    eq  d2,d3
               dec     eq  d2
               clr     d0
               jeq     .check       ;ja
               .check
```



```
.copy:      cmp      (d3),-      ;String in cwd kopieren
            move ne   (d3),(d2)
            inc ne   d3
            inc ne   d2
            jne     .copy
.last:     move     #$2f,(d2) ;"/",Trennzeichen anhängen
            inc     d2
            clr     (d2)

.new_set:  push     d4      ;geänderte cwd in Env.-Bereich eintragen
            jsr     SET_ENV
            inc     sp
            jmi     .fehler

.ende:     push     d4
            jsr     MFREE
            inc     sp
            clr     sf    ~-
.ende2:    pop      d4
            pop     d3
            pop     d2
            rts

.fehler:   push     d0      ;Fehlercode retten
            push     d4
            jsr     MFREE
            inc     sp
            pop     d0      ;Fehlercode restaurieren
            ror     sf    -,-,- ;N-Flag setzen
            jmp     .ende2

;cwd soll gekürzt werden.
.check:    dec      d3      ;Überprüfung ob Kürzung zulässig
            cmp     (d3),#$2f ;d3 steht am Ende der Cwd,"/"?
            inc eq  d0
            cmp     d0,#2
            jmi     .delete
            cmp     (d3),#$3d
            jeq     .ende
            jmp     .check

;Es existiert noch min. ein Eintrag in der cwd, diesen vom Ende her bis zu
;einem / löschen.
.delete:   clr      (d2)      ;Rückwärts löschen
            dec     d2
            cmp     (d2),#$2f ;"/"
            jeq     .new_set
            jmp     .delete

cwd:      dw "cwd=",0      ;Suchstring im Env.-Bereich
```

12.5.13. LOAD PROGRAM

```
-----
;LOAD PROGRAM
-----
;Programm wird geladen und reloziert. d0 enthält die Startadresse des Programms.
prg_load:  add      -,sp,d0
            push     d2
            push     d3

;Datei zum Lesen öffnen
            push     -      ;zum lesen öffnen
            push     (d0)   ;Pointer auf Dateinamen
            jsr     OPEN
            add     #2,sp
            jmi     .exit
            move    d0,d2   ;d2:File-Handle

;Ist diese Datei ausführbar?
            add     #15,d0   ;Zeiger auf Dateiflags im FDB
            and     sf    #2,(d0),- ;Executable-Flag gesetzt?
            move eq  #117,d0 ;Nein
            ror eq sf -,-,- ;N-Flags setzen
            jmi     .fehler

;Länge des PRGs im Speicher ermitteln
            push     -      ;1 Wort lesen (Speicherbedarf des Programmes)
            dec     sp      ;Dummy, wegen 1 Wort lesen
            push     d2
            jsr     READ
            add     #3,sp
```



```

                jmi        .fehler
;Entsprechend großen Speicher anfordern
                push     d0          ;Speicher anfordern für Programm
                jsr      MALLOC
                inc      sp
                jmi      .fehler
                move     d0,d3      ;d3: Speicheradresse des Programms

;Länge des initialisierten Bereich betimmen
                push     -          ;Nächstes Wort: Länge des zu ladenden Programmteils
                dec      sp          ;Dummy, wegen 1 Wort lesen
                push     d2
                jsr      READ
                add      #3,sp
                jmi      .memfree

;Diesen Bereich laden
                push     d0          ;Programmtext laden
                push     d3
                push     d2
                jsr      READ
                add      #3,sp
                jmi      .memfree

;Relozieren
.wortweise:    push     -          ;1 Wort 'Relo'-Informationen lesen
                dec      sp          ;Dummy
                push     d2
                jsr      READ
                add      #3,sp
                jmi      .ende      ;Fertig reloziert
                add      d3,d0      ;Wort relozieren
                add      d3,(d0)
                jmp      .wortweise

;Bei Fehler Speicher wieder freigeben und Datei schließen
.memfree:     push     d3
                move     d0,d3      ;Fehlercode retten
                jsr      MFREE
                inc      sp
                move     d3,d0      ;Fehlercode restaurieren
.fehler:      move     d3,d0      ;Fehlercode restaurieren
                ror      sf -,-,-   ;N-Flag setzen
                jmp      .exit

.ende:        push     d2
                jsr      CLOSE      ;Geöffnete Datei wieder schließen
                inc      sp
                clr      sf ~-      ;Flags löschen
                move     d3,d0      ;Startadresse vom Prg zurückgeben
.exit:        pop      d3
                pop      d2
                rts

```

12.5.14. MAKE DIRECTORY

```

;-----
;MAKE DIRECTORY
;-----
md:           add      -,sp,d0
                push     d2
                move     (d0),d2    ;Zeiger auf Dateinamen

;Verzeichnis öffnen
                push     #3          ;Zum Neuschreiben öffnen
                push     d2          ;Dateiname
                jsr      OPEN        ;Datei erzeugen
                add      #2,sp
                jmi      .ende
                move     d0,d2

;D-Flag setzen
                push     -
                push     d0
                jsr      SET_FLAGS   ;Set-D-Flag
                add      #2,sp

;Datei wieder schließen
                push     d2          ;Datei wieder schließen
                jsr      CLOSE
                inc      sp

```



```
.ende:      pop      d2
           rts
```

12.5.15. REMOVE DIRECTORY

```
-----
;REMOVE DIRECTORY
-----
rd:        add      -,sp,d0
           push     d2
           move     (d0),d2      ;d2: Zeiger auf Dateinamen

;Datei zum Lesen öffnen
           push     #2          ;zum lesen und schreiben öffnen
           push     d2          ;Dateiname
           jsr     OPEN        ;Directory öffnen
           add     #2,sp
           jmi     .ende
           move     d0,d2

;Ist dies auch eine Blockdevice?
           add     -,d0
           and     sf -(d0),-   ;Block oder Zeichen Device?
           move ne #102,d0
           jne     .fehler

;Ist es eine Directory?
           add     #14,d0       ;Zeiger auf Dateiflags
           and     sf -(d0),-   ;Ist D-Flag gesetzt?
           move eq #113,d0
           jeq     .fehler

;Ist dieses Verzeichnis auch leer?
           push     -          ;absolut Positionieren
           push     d2
           pushz
           push     #8
           jsr     SET_POS
           add     #4,sp
           jmi     .del

.read:     push     -          ;Anzahl
           dec     sp
           push     d2          ;FDB-Adresse
           jsr     READ        ;READ
           add     #3,sp
           jmi     .fehlercheck
           cmp     d0,-
           move ne #116,d0
           jne     .fehler

           pushz
           push     d2
           pushz
           push     #15
           jsr     SET_POS
           add     #4,sp
           jpl     .read

.fehlercheck: cmp     d0,#105   ;EOF-Fehler?
           jne     .fehler     ;Nein

;Verzeichnis löschen
.del:      push     d2
           jsr     DELETE
           inc     sp
           jmi     .fehler

;Verzeichnis schließen, um FDB freizugeben
           push     d2
           jsr     CLOSE
           inc     sp
           clr     sf --
.ende:     pop      d2
           rts

.fehler:   push     d0          ;Fehlercode retten
           push     d2
           jsr     CLOSE
           inc     sp
           pop     d0          ;Fehlercode restaurieren
```



```
ror      sf  -, -, -      ;N-Flag setzen
jmp      .ende
```

12.5.16. PREPARE SEARCH

```
-----
;PREPARE_SEARCH
;-----
;Datei muß geöffnet sein
;Es wird auf Anfang der Datei positioniert
prepare_search: add    -, sp, d0
                push   d2
                push   d3
                move   (d0), d3      ;d3: Zeiger auf Quelltring, ungepackt
                inc    d0
                move   (d0), d2      ;d2: Ergebnispufer, 8 Worte groß
                inc    d0
                move   (d0), d0      ;d0: FDB-Adresse

;Ist FDB-Adresse gültig?
                jsr    FDB_ADDRESS
                jmi    .ende

;Dateizeiger auf Dateianfang positionieren.
                add    #6, d0          ;Dateizeiger auf 0 positionieren
                clr    (d0)
                inc    d0
                clr    (d0)

                move   d2, d0 ;Arbeitspufer löschen
                move   #8, d1
.clr:           clr    (d0)
                inc    d0
                dec    sf d1
                jne    .clr

;Namen uaf zulässige Zeichen untersuchen und kompremieren
.copyloop:     move   #16, d0          ;Maximal 16 Zeichen erlaubt
                clr    d1            ;Hi-Lo-Flag auf High
                cmp    (d3), -        ;Quellstring zu Ende?
                jeq    .fertig        ;Ja, Aktion erfolgreich
                cmp    #2f, (d3)      ;Ein / ist auch eine Endekennung
                jeq    .fertig
                cmp    #2a, (d3)      ;* Rest des Namens ohne Bedeutung
                jeq    .fill
                cmp    #3c, (d3)      ;<
                jeq    .fehler
                cmp    #3b, (d3)      ;; (Semikolon)
                jeq    .fehler
                cmp    #3e, (d3)      ;>
                jeq    .fehler
                cmp    #21, (d3)      ;Begin zulässiger Bereich
                jmi    .fehler
                cmp    #80, (d3)      ;Ende zulässiger Bereich
                jpl    .fehler

                cmp    d1, -          ;Zeichen gültig -> kopieren
                bswp  eq  -, (d3), (d2) ;Zeichen ins Habyte kopieren
                or    ne  (d3), (d2)  ;Bzw. ins Lowbyte...
                inc    ne  d2          ;...und Zielpointer erhöhen
                inc    d3            ;Quellpointer weiterschalten
                eor    -, d1          ;Hi-Lo-Flag togglen
                dec    sf d0          ;Maximal 16 Zeichen kopieren
                jne    .copyloop
                cmp    (d3), -
                jeq    .fertig
                jmp    .fehler        ;Suchstring hat mehr als 16 Zeichen

;* wird in ????... expandiert
.fill:        cmp    d1, -          ;Zeichen gültig -> kopieren
                bswp  eq  -, #3f, (d2) ;Zeichen ins Habyte kopieren
                or    ne  #3f, (d2)  ;Bzw. ins Lowbyte...
                inc    ne  d2          ;...und Zielpointer erhöhen
                inc    d3            ;Quellpointer weiterschalten
                eor    -, d1          ;Hi-Lo-Flag togglen
                dec    sf d0
                jne    .fill

.fertig:      cmp    d0, #16          ;Wenn Dateinamenlänge=0: Fehler
                jne    .ende
.fehler:      move   #104, d0        ;Dateiname hat falsches Format
```



```
.ende:      ror      sf  -,-,-      ;N-Flag setzen
           pop      d3
           pop      d2
           rts
```

12.5.17. SCAN

```
-----
;SCAN
-----
;Packt einen Teilpfad (Zeichen zwischen 2 '/'s) zusammen in einen Zielbereich
;Arbeitet wird PREPAR_SEARCH, Wildcards sind nicht zulässig, Dateizeiger
;wird nicht positioniert.
scan:      add      -,sp,d0
           push     d2
           push     d3
           move     (d0),d3      ;d3:Zeiger auf Quelltring, ungepackt
           inc      d0
           move     (d0),d2      ;d2:Ergebnispuffer, 8 Worte groß

           move     d2,d0      ;Arbeitspuffer löschen
           move     #8,d1
.clr:      clr      (d0)
           inc      d0
           dec      sf d1
           jne     .clr

;Namen uaf zulässige Zeichen untersuchen und kompremieren, keine Wildcards
move      #16,d0      ;Maximal 16 Zeichen erlaubt
clr       d1          ;Hi-Lo-Flag auf High
.copyloop: cmp      (d3),-      ;Quellstring zu Ende?
           jeq     .fertig      ;Ja, Aktion erfolgreich
           cmp     #$2f,(d3)     ;Ein / ist auch eine Endekennung
           jeq     .fertig
           cmp     #$3f,(d3)     ;? nicht erlaubt
           jeq     .fehler
           cmp     #$2a,(d3)     ;ebenso *
           jeq     .fehler
           cmp     #$3c,(d3)     ;<
           jeq     .fehler
           cmp     #$3b,(d3)     ;; (Semikolon)
           jeq     .fehler
           cmp     #$3e,(d3)     ;>
           jeq     .fehler
           cmp     #$21,(d3)     ;Begin zulässiger Bereich
           jmi     .fehler
           cmp     #$80,(d3)     ;Ende zulässiger Bereich
           jpl     .fehler

           cmp     d1,-          ;Zeichen gültig -> kopieren
           bswp   eq  -, (d3),(d2) ;Zeichen ins Hibase kopieren
           or     ne  (d3),(d2)   ;Bzw. ins Lowbyte...
           inc    ne  d2          ;...und Zielpointer erhöhen
           inc    d3          ;Quellpointer weiterschalten
           eor    -,d1         ;Hi-Lo-Flag togglen
           dec    sf d0         ;Maximal 16 Zeichen kopieren
           jne    .copyloop
           cmp    (d3),-
           jeq    .fertig
           cmp    (d3),#$2f
           jeq    .fertig

.fehler:   move     #104,d0      ;Dateiname hat falsches Format
           ror     sf  -,-,-      ;N-Flag setzen
           pop     d3
           pop     d2
           rts

.fertig:   cmp     d0,#16        ;Wenn Dateinamenlänge=0: Fehler
           jeq    .fehler
           move    d3,d0 ;Neuen Quellzeiger zurückgeben
           pop     d3
           pop     d2
           rts
```

12.5.18. SEARCH NEXT

```
-----
;SEARCH_NEXT
-----
;Nächsten passenden Eintrag suchen
search_next: add     -,sp,d0
```



```
        pushall
        move    (d0),d7      ;d7: FDB-Adresse der Dir
        inc     d0
        move    (d0),d6      ;d6: Zeiger auf Suchstring

;Ist FDB-Adresse gültig?
        move    d7,d0
        jsr     FDB_ADDRESS
        jmi     .ende

;Arbeitsspeicher zum Einlesen eines Directoryeintrages
        push    #16
        jsr     MALLOC      ;Arbeitsspeicher anfordern
        inc     sp
        jmi     .ende
        move    d0,d5        ;d5: Zeiger auf Arbeitsbereich

;Einen Directoryeintrag einlesen
.read:   push    #16          ;Anzahl
        push    d5           ;Pufferzeiger
        push    d7           ;FDB-Adresse
        jsr     READ         ;liest entsprechend des Dateizeigers 16 Worte
        add     #3,sp
        jmi     .memfree     ;Fehler aufgetreten!

        add     #8,d5,d2     ;d2:Zeiger auf eingelesenen Dateinamen
        cmp     (d2),-       ;Eintrag gültig
        jeq     .read;Nein
        move    d6,d4        ;Adresse des Dateinamens nach d4
        move    #8,d3        ;8*2 Zeichen vergleichen

;Entspricht der Name dem Suchkriterium?
.vergleich: bswp    (d4),-,d0    ;höherwertiges Zeichen vergleichen
        cmp     d0,#$3f
        jeq     .lo
        bswp    (d2),-,d1
        cmp     d0,d1
        jne     .read        ;Zeichen vergleichen
        jne     .read        ;ungleich, nächsten eintrag überprüfen
.lo:      and     #$ff,(d4),d0  ;niederwertiges Zeichen vergleichen
        cmp     d0,#$3f
        jeq     .ok
        and     #$ff,(d2),d1
        cmp     d0,d1
        jne     .read        ;Zeichen vergleichen
        jne     .read        ;ungleich, nächsten eintrag überprüfen
.ok:      inc     d2
        inc     d4
        dec     sf d3        ;Zeichenzähler dec
        jne     .vergleich

;Eintrag ist passend, -> Positionieren auf Anfang des Directoryeintrages
        add     #7,d7        ;Filepos auf Entryanfang zurücksetzen
        sub     sf #16,(d7)
        move    mi #240,(d7) ;Dateizeiger low korrigieren, Bereich [0..255]
        dec     d7
        dec    mi (d7)
        clr     sf --        ;Flags löschen

.memfree: pushf
        move    d0,d2        ;Fehlercode retten
        push    d5
        jsr     mfree
        inc     sp
        move    d2,d0        ;Fehlercode restaurieren
        popf

.ende:   popall
        rts
```

12.5.19. Hilfsroutinen

```
-----
;BLOCK BELEGUNG UND FREIGABE
-----
;SEKTOR ANFORDERN
;Fordert einen neuen Sektor zum Schreiben an.
;Die Sektoren werden nicht initialisiert, sondern
;einfach zugewiesen und in den Verwaltungssektoren eingetragen.
;Verwaltungssektoren werden initialisiert.
;Maximale Dateilänge: 65536 Sektoren * 512 Bytes = 32 MByte

sektor_fordern: add     -,sp,d0    ;FDB-Adresse holen
                pushall
```



```
move      (d0),d7      ;d7: FDB-Adresse
add       #2,d7,d5     ;Treiberadresse holen
move      (d5),d5     ;d5: Treiberadresse
add       #18,d7,d4    ;d4: Pufferadresse

add       #6,d7,d0     ;Wird der allererste Sektor der Datei angefordert?
move      (d0),d0
cmp       d0,-
jeq       .erster     ;Ja, schnelle Spezialbehandlung

add       sf -,d0,-    ;Den $ffff-ten Sektor nicht mehr holen
move     eq #108,d0    ;Sonst: Maximale Dateilänge erreicht
jeq       .errorend

add       #14,d7,d1    ;d1: Aktuelle Schachtelungstiefe
add       #.expl28,(d1),d1
move      (d1),d1
cmp       d0,d1       ;Erhöht sich die Schachtelungstiefe?
jne       .samelevel  ;Nein

jsr       BLOCK_ALLOCATE
jmi       .end

;Neuen Sektor initialisieren
move      d0,d2
move      d1,d3
add       #10,d7,d0
push      #2           ;2 Worte
pushz     ;Ab Wortpos
push      d3           ;Sektor low
push      d2           ;Sektor high
push      d0           ;Pufferadresse
push      #2           ;Job 2: Schreiben
driver    d5
add       #6,sp
jmi       .end

;Neuen Sektor als Primärsektor eintragen
add       #10,d7,d0
move      d2,(d0)     ;Neuer Sektor wird Primärsektor
inc       d0
move      d3,(d0)
add       #3,d0
inc       (d0)        ;Schachtelungstiefe++

.samelevel: add      #10,d7,d1    ;Nummer des Primärsektors holen
move      (d1),d0
inc       d1
move      (d1),d1
add       #6,d7,d3    ;Relative Sektornummer der neuen Filepos holen
move      (d3),d3
add       #14,d7,d2  ;d2: Schachtelungstiefe
cmp       #2,(d2)    ;Wie oft muß dereferenziert werden?
jmi       .tiefe1
jeq       .tiefe2

.tiefe3:  rol      d3,-,d2
rol      d2,-,d2
and      #3,d2       ;d4=(d3 div 16384) and 3;
jsr      .deref

.tiefe2:  asl      d3,-,d2
bswp     d2,-,d2
and      #127,d2     ;d2=(d3 div 128) and 127;
jsr      .deref

.tiefe1:  and      #127,d3,d2 ;d2=d3 and 127;
jsr      .deref
clr     sf --
jmp      .end

.errorend: ror      sf -,-,-    ;N-Flag setzen
.end:     popall
rts

.erster:  jsr      BLOCK_ALLOCATE ;Neuen Sektor holen
jmi      .end
add      #10,d7,d2
move     d0,(d2)     ;Neuer Sektor wird Primärsektor
inc      d2
move     d1,(d2)
jmp      .end
```



```
;Einmal dereferenzieren
.deref:      asl      d2,-,d2      ;d2=d2*2;
            push     #2          ;2 Worte lesen
            push     d2          ;Ab Position d2
            push     d1          ;Sektornummer lo
            push     d0          ;Sektornummer hi
            push     d4          ;Pufferadresse
            push     -          ;Job 1:lesen
            driver   d5          ;Treiberaufruf
            add      #2,sp
            pop      d0          ;Alte Sektornummer wieder holen
            pop      d1
            add      #2,sp
            inc mi   sp
            jmi     .end

            cmp      (d4),-      ;Neuer Verweis=0?
            jne     .nextref     ;Nein, dereferenzieren
            inc     d4
            cmp      (d4),-
            dec     d4
            jne     .nextref     ;Nein, dereferenzieren

;Falls beim Dereferenzieren ein Verweis 0 auftritt muß eine weiterer
;Sektor allokiert werden
            push     d0          ;Wir haben einen 0-Verweis gefunden
            push     d1          ;--> Neuen Block holen
            jsr     BLOCK_ALLOCATE
            move     d0,(d4)
            inc     d4
            move     d1,(d4)
            dec     d4
            add mi   #3,sp
            jmi     .end
            pop      d1
            pop      d0

;Neuen Sektor eintragen
            push     #2          ;2 Worte schreiben
            push     d2          ;Ab Position d2
            push     d1          ;Sektornummer lo
            push     d0          ;Sektornummer hi
            push     d4          ;Pufferadresse
            push     #2          ;Job 2:Schreiben
            driver   d5          ;Treiberaufruf
            add      #6,sp
            inc mi   sp
            jmi     .end

;Verweis war nicht 0: holen
.nextref:    move ne  (d4),d0      ;d0: Sektornummer, high
            add      -,d4,d1
            move     (d1),d1      ;d1: Sektornummer, low
            rts

;Anzahl der logischen Sektoren pro Schachtelungstiefe
.exp128:dw   1,128,16384,$ffff

;-----
;BLOCK ALLOKIEREN
;-----
;Sektoradresse wird über dei Register d0,d1 übergeben. Alookierte Sektoren
;werden mit Null initialisiert.
;Diese Routine wird nur von der Routine SEKTRO_FORDERN aufgerufen, deswegen
;arbeiten diese beiden Routinen auch zusammen. Folgende Register enthalten
;dann Arbeitswerte:
;d4: Pufferbereich im FDB
;d5: Treiberadresse

;d0: Sektornummer high
;d1: Sektornummer low
block_allocate: irqoff                                ;Semaphor überprüfen
               cmp      allocate_in_use,-
               move eq  akt_task,allocate_in_use
               irqon
               jeq      .semok
;(Hier könnte ein Fairness-Flag gesetzt werden! Konkurrierendes Block-Allokieren
;ist jedoch sehr unwahrscheinlich, es sei denn mehere Tasks kopieren Dateien
;oder schreiben blockweise Daten.)
               jsr      SWITCHTASK
               jmp      block_allocate
```



```
.semok:      push      d2
            push      d3
            push      d6

;länge der BAM bestimmen
.retry:     push      -           ;Länge der BAM nach d6 holen
            push      #17        ;(=Sektornummer des letzten BAM-Sektors)
            pushz
            pushz
            push      d4         ;Ziel ist erstmal FDB-Pufferwort
            push      -
            driver    d5
            add       #6,sp
            jmi       .ende
            move      (d4),d6

;Position des letzten freien Sektors in BAM bestimmen
            push      #2         ;Pointer auf nächsten freien Eintrag
            push      #18        ;in BAM holen
            pushz
            pushz
            push      d4
            push      -
            driver    d5
            add       #6,sp
            jmi       .ende
            move      (d4),d2     ;d2/d3 zeigt darauf
            add       -,d4,d3
            move      (d3),d3

.loop:      push      -           ;BAM-Entry lesen
            push      d3
            push      d2
            pushz
            push      d4
            push      -
            driver    d5
            add       #6,sp
            jmi       .ende

            add       sf -(d4),-   ;Gibt es einen freien Sektor?
            jne       .found      ;Ja

            inc       d3          ;Kein Glück: Nächstes Wort im BOM-Sektor
            bswp      sf d3,-,-    ;Sektorgrenze überschritten?
            jeq       .loop       ;Nein, im aktuellen Sektor weitersuchen
            inc       d2          ;Nächster Sektor
            clr       d3          ;Dort mit dem 1. Wort anfangen
            cmp       d2,d6       ;War das der letzte BOM-Sektor?
            jpl       .loop       ;Nein, weitersuchen
            move      #112,d0     ;Ja, Datenträger voll
            jmp       .ende

.found:     clr       d6          ;Bitnummer der ersten 0 ermitteln
            move      -,d1        ;d1: Bitmaske
.bitloop:   and       sf (d4),d1,-  ;Bit clear?
            asl       ne d1       ;Nein, nächstes Bit untersuchen
            inc       ne d6
            jne       .bitloop

;Sektor in BAM belegen
            or        d1,(d4)     ;Sektor belegen
            push      -           ;Neuen BAM-Entry schreiben
            push      d3
            push      d2
            pushz
            push      d4
            push      #2
            driver    d5
            add       #6,sp
            jmi       .ende

            move      d2,(d4)     ;BAM-Entry-Adresse im Bootsektor merken
            add       -,d4,d0
            move      d3,(d0)
            push      #2
            push      #18
            pushz
            pushz
            push      d4
            push      #2
```



```
driver      d5
add        #6,sp
jmi       .ende

        asl      d3          ;absolute Sektornummer bestimmen
        asl      d3
        asl      d3
        asl      d3
        add      d6,d3      ;d3=Bit+16*Wort
        dec      d2
        ror      d2,-,d0
        ror      d0
        ror      d0
        ror      d0
        and      #$f000,d0
        add      d0,d3      ;d3=Bit+16*Wort+(4096*Sektor)&f000
        lsr      d2
        lsr      d2
        lsr      d2
        lsr      d2      ;d2=Sektor/16

.clearloop:
        move     #248,d6
        push     #8          ;Neuen Sektor mit 0 füllen
        push     d6
        push     d3
        push     d2
        push     #.nullen
        push     #2
        driver   d5
        add      #6,sp
        jmi     .retry      ;Sektorfehler -> neuen Sektor
        sub     sf #8,d6
        jpl     .clearloop

        clr     sf ~-      ;Flags löschen
        move    d3,d1      ;Rückgabewerte
        move    d2,d0
.ende:
        clr     allocate_in_use
;(Fairness-Flag Überprüfung hier!)
        pop     d6
        pop     d3
        pop     d2
        rts

.nullen:dw 0,0,0,0,0,0,0,0

;-----
;BLOCK FREE
;-----
;Gibt eine Sektor wieder frei. Die Sektornummer muß über den Stack übergeben werden.
block_free:
        add     -,sp,d0
        pushall
        move    (d0),d7      ;Register retten
        inc     d0
        move    (d0),d1      ;d1: Sektornummer low
        inc     d0
        move    (d0),d2      ;d2: Sektornummer high

        asl     d2          ;Sektornummer h *16
        asl     d2
        asl     d2
        asl     d2
        bswp   d1,-,d0      ;d0=Sektornummer low/4096
        lsr     d0
        lsr     d0
        lsr     d0
        lsr     d0
        add     d0,d2      ;d2:Sektornummer low des BAM-Eintrages
        inc     d2
        and     #$0fff,d1
        and     #15,d1,d0   ;Bit Nummer des BAM-Eintrages
        lsr     d1
        lsr     d1
        lsr     d1
        lsr     d1      ;Wortnummer des BAM-Eintrages

        move    -,d3      ;d1: Bitmaske
        inc     d0
.bitloop:
        dec     sf d0
        asl     ne d3      ;Nein, nächstes Bit untersuchen
        jne     .bitloop
        move    d1,d5
```



```

    add     #18,d7,d4      ;Pufferadresse in FDB
    push   -              ;Anzahl der Worte
    push   d1             ;Ab welchen Wort
    push   d2             ;Sektornummer lo
    pushz  -              ;Sektornummer hi
    push   d4             ;Pufferadresse
    push   -              ;Job 1:lesen
    add    #2,d7,d0
    driver (d0)
    add    #6,sp
    jmi    .ende

    sub    d3,#$ffff,d3
    and    d3,(d4)
    push   (d4)

    push   -              ;Anzahl der Worte
    push   d5             ;Ab welchen Wort
    push   d2             ;Sektornummer lo
    pushz  -              ;Sektornummer hi
    add    #4,sp,d0
    push   d0             ;Pufferadresse;Wort d2 wieder abspeichern
    push   #2             ;Job 2:schreiben
    add    #2,d7,d0
    driver (d0)
    add    #7,sp
    jmi    .ende

.ende:   clr     sf ~-      ;Flags löschen
        popall
        rts

;-----
;LOG_ABS
;-----
;Nur interner Aufruf.
;Umwandlung der logischen Sektornummer in die absolute(HI & LO)
;do, d1 enthalten die gesuchten Nummern
log_abs: add    -,sp,d1
        push   d2
        push   d3
        push   d4
        push   d5
        move   (d1),d4      ;d4: FDB-Adresse

;Primärsektor bestimmen
        add    #10,d4,d1
        move   (d1),d0      ;Primärsektor high
        inc   d1
        move   sf (d1),d1   ;Primärsektor low
        jne   .noerror
        cmp   d0,-
        jne   .noerror

.errorend: sub   -,-,d0      ;Es gibt gar keine Datensektoren
        sub   sf -,-,d1    ;Vorsichtshalber -1 zurückgeben mit N-Flag
        jmp   .ende

.noerror: add    #14,d4,d2   ;d2: Schachtelungstiefe holen
        move   sf (d2),d2
        jeq   .ende        ;Falls sie 0 ist, dann ist der Primärsektor der
gesuchte

        add    #6,d4,d3     ;Relative Sektornummer der akt Filepos holen
        move   (d3),d3

        add    #2,d4,d5
        move   (d5),d5     ;Driveradresse
        add    #18,d4      ;Pufferadresse

        cmp   #2,d2        ;Wie oft muß dereferenziert werden?
        jmi   .tiefe1
        jeq   .tiefe2

;entsprechend der Schachtelungstiefe derefferenzieren
.tiefe3: rol    d3,-,d2
        rol    d2,-,d2
        and    #3,d2        ;d4=(d3 div 16384) and 3;
        jsr   .deref
```



```
.tiefe2:    asl      d3,-,d2
            bswp    d2,-,d2
            and     #127,d2      ;d2=(d3 div 128) and 127;
            jsr     .deref

.tiefel:    and     #127,d3,d2    ;d2=d3 and 127;
            jsr     .deref

.ende:      clr     sf  ~-
            pop     d5
            pop     d4
            pop     d3
            pop     d2
            rts

.deref:     asl      d2,-,d2      ;d2=d2*2;
            push    #2           ;2 Worte lesen
            push    d2           ;Ab Position d2
            push    d1           ;Sektornummer lo
            push    d0           ;Sektornummer hi
            push    d4           ;Pufferadresse
            push    -           ;Job 1:lesen
            driver  d5           ;Treiberaufruf
            add     #6,sp
            inc mi  sp
            jmi     .errorend
            move    (d4),d0      ;1 mal dereferenzieren
            add     -,d4,d1
            move    (d1),d1
            rts

;-----
;FDB_CHECK_X
;-----
;Überprüft, ob eine Datei schon zum lesen/schreiben geöffnet ist
fdb_check_x: add     -,sp,d0
              push   d2
              push   d3
              push   d4
              add    #5,(d0),d1  ;Adresse des zu überprüfenden FDB holen
              clr    d0          ;Flags erst mal löschen
              move   #fdblist,d2 ;Adresse des 1. FDB in FDB-List holen

.loop:        move   sf (d2),d2   ;Nächsten FDB in Liste
              jeq   .exit       ;Fertig?
              move  d1,d3
              add   #5,d2,d4
              cmp   (d3),(d4)    ;Verweis-Wortnummer gleich?
              jne   .loop
              dec   d3
              dec   d4
              cmp   (d3),(d4)    ;Verweis-Sektornummer-low gleich?
              jne   .loop
              dec   d3
              dec   d4
              cmp   (d3),(d4)    ;Verweis-Sektornummer-high gleich?
              jne   .loop
              dec   d3
              dec   d4
              cmp   (d3),(d4)    ;Driver-Adresse gleich?
              jne   .loop
              dec   d4
              move  (d4),d0      ;Doppelten FDB gefunden

.exit:        pop    d4
              pop    d3
              pop    d2
              rts

;-----
;FDB_ADRESS
;-----
;Überprüfung, ob Adresse ein Zeiger auf einen gültigen FDB ist
fdb_adress:  add     #8,d0        ;Magic1 korrekt?
              cmp    #1234,(d0)
              jne    .fehler     ;Nein
              inc    d0          ;Magic2 korrekt?
              cmp    #5678,(d0)
              jne    .fehler     ;Nein
              sub    #9,d0
              clr    sf  ~-
              ;d0 restore
```



```
.fehler:      rts
             move      #101,d0          ;Fehler: Ungültiges Handle
             ror       sf  -,-,-
             rts

;-----
;OPENED_FILES
;-----
;Überprüfung ob für angegebenes SCSI-Device noch zum Schreiben geöffnete Dateien existieren
;Dies ist nur ein interner Aufruf.
opened_files: add      -,sp,d0
              push     d2
              clr      d2              ;Anzahl mit Null initialisieren

;Aus Treibernamen Treiberadresse bestimmen
              push     (d0)
              jsr      SEARCHDRIVER
              inc      sp
              jmi      .ende

;FDB-Liste durchsuchen und überprüfen ob es noch zum Schreiben geöffnete Dateien gibt
.fdblist:    move      #fdblist,d1
             cmp      (d1),-
             jeq      .ende
             move     (d1),d1
             add      #2,d1
             cmp      (d1),d0          ;Richtiges Device?
             sub      #2,d1
             jne      .fdblist
             inc      d1
             and      sf #4,(d1),-    ;Zum Schreiben geöffnet?
             inc ne   d2              ;Anzahl++
             dec      d1
             jmp      .fdblist

.ende:      move     d2,d0          ;d0: Anzahl
           pop      d2
           rts
```

12.5.20. Fehlerausgabe

```
;-----
;FEHLERAUSGABE AN STANDARDOUT
;-----
fehler:     add      -,sp,d0
           move     (d0),d0          ;Fehlercode nach d0 holen

           bswp    sf d0,-,d1      ;Treiberfehler
           jne     .treiberfehler
           sub     #100,d0          ;Fehlercode -100
           add     #.fehlertabelle,d0
.out:      pushz   .out              ;Fehler-String ausgeben
           push    (d0)
           pushz
           jsr    WRITE
           add    #3,sp
           rts

;Es ist ein SCSI-Fehler, Statuscode betrachten
.treiberfehler: and    #$ff,d1,d0
               sub    #2,d0
               add    #.treibererrors,d0
               jmp    .out

.fehlertabelle: dw    .noexe
               dw    .geschlossen
               dw    .zugriff
               dw    .speicher
               dw    .form
               dw    .eof
               dw    .device
               dw    .env
               dw    .laenge
               dw    .exist_not
               dw    .exist
               dw    .parameter
               dw    .disk_full
               dw    .nodir
               dw    .writeprotect
               dw    .konflikt
               dw    .dir
               dw    .executable
```



```
dw .keinzeichen

.noexe: dw 10,13,"Es gibt keine ausführbare Datei dieses Namens!",13,10,0
.geschlossen: dw 10,13,"Ungültiges Handle!",13,10,0
.zugriff: dw 10,13,"Befehlszugriff nicht erlaubt!",13,10,0
.speicher: dw 10,13,"Zuwenig Speicherplatz!",13,10,0
.form: dw 10,13,"Dateiname hat falsches Format!",13,10,0
.eof: dw 10,13,"End-Of-File erreicht!",13,10,0
.device: dw 10,13,"Device existiert nicht!",13,10,0
.env: dw 10,13,"Environmentbereich zu klein!",13,10,0
.laenge: dw 10,13,"Maximale Dateilänge (32MB) erreicht!",13,10,0
.exist_not: dw 10,13,"Datei existiert nicht!",13,10,0
.exist: dw 10,13,"Datei existiert schon!",13,10,0
.parameter: dw 10,13,"Parameter falsch!",13,10,0
.disk_full: dw 10,13,"Datenträger voll!",13,10,0
.nodir: dw 10,13,"Directory existiert nicht!",13,10,0
.writeprotect: dw 10,13,"Datei ist schreibgeschützt!",13,10,0
.konflikt: dw 10,13,"Zugriffskonflikt auf mehrfach benutzte Datei!",13,10,0
.dir: dw 10,13,"Directory ist nicht geleert!",13,10,0
.executable: dw 10,13,"Datei ist nicht ausführbar!",13,10,0
.keinzeichen: dw 10,13,"Es liegt kein Zeichen an!",13,10,0

.treibererrors: dw .nr,.me,.he,.ua,.rs,.wp,.z,.hs,.z,.z,.z,.z,.se

.z: dw 0
.nr: dw 10,13,"SCSI-Laufwerk nicht bereit!",13,10,0
.me: dw 10,13,"SCSI-Medienfehler!",13,10,0
.he: dw 10,13,"SCSI-Hardware-Fehler!",13,10,0
.ua: dw 10,13,"Ungültige SCSI-Anfrage!",13,10,0
.rs: dw 10,13,"SCSI-Gerät wurde zurückgesetzt!",13,10,0
.wp: dw 10,13,"Medium in SCSI-Laufwerk schreibgeschützt!",13,10,0
.hs: dw 10,13,"Herstellerspezifischer SCSI-Fehler aufgetreten!",13,10,0
.se: dw 10,13,"SCSI-Schreibfehler!",13,10,0
```

12.6. Umgebungsvariablenverwaltung

12.6.1. SET ENVIRONMENT

```
-----
;SET_ENV
;-----
;Set environment
;Setzt eine Environmentvariable.
set_env: add    -,sp,d0          ;Zeiger auf Strg-Pointer
          push   d2
          push   d3
          move   (d0),d2        ;d2:Stringpointer

;Falls Env.-Var. existiert -> löschen
          push   d2             ;alte gleichnamige Variable...
          jsr    CLR_ENV        ;...löschen
          inc    sp

;Länge der Variablen bestimmen
          move   d2,d0          ;Länge des neuen Strings berechnen
.length: cmp     (d0),-          ;Ende des Strings?
          inc    d0
          jne    .length

;Größe des Env.-Bereiches bestimmen
          sub    d2,d0,d3       ;d3:Länge des Strings (mit der 0)
          inc    d3             ;Wir brauchen aber 1 Wort mehr für
zusätzliche 0
          sub    #2,akt_task,d1 ;Länge des TDB
          add    (d1),d1         ;Pointer auf 1. Wort nach ENV-Bereich
          add    #22,akt_task,d0 ;Environmentbereichsadresse

;Freie Position im Env.-Bereich suchen und Var. eintragen, falls Länge reicht
.search: cmp     (d0),-          ;Freier Platz?
          jeq    .found         ;Ja,gefunden
.loop:   cmp     (d0),-          ;Zur nächsten Variablen
          inc    d0
          jne    .loop
          jmp    .search

.found:  sub     d0,d1           ;Reicht der Platz noch aus?
          cmp    d3,d1
          move   mi #107,d0
          jmi   .ende           ;Nein, Fehler

.copy:   move    sf (d2),(d0)    ;Environmentvariable kopieren
```



```
        inc      d0
        inc      d2
        jne      .copy
        clr      (d0)          ;Und 1 Null mehr

        clr      sf --        ;Kein Fehler
.ende:   pop      d3
        pop      d2
        rts
```

12.6.2. CLEAR ENVIRONMENT

```
-----
;CLR_ENV
-----
;Clear Environment
;Löscht eine Environmentvariable
clr_env:  push    d2
          add     #22,akt_task,d0      ;Environmentbereichsadresse

;Var. suchen
.search:  cmp     (d0),-                ;Eintrag suchen
          jeq     .ende                ;Kein String gefunden
          move    d0,d2                ;Position merken für clear
          add     #2,sp,d1              ;Zeiger auf Strg-Pointer
          move    (d1),d1              ;d1:Stringpointer

(found:   cmp     (d0),(d1)            ;Gleiche Zeichen?
          jne     .go_on                ;Nein, zum nächsten Env-String
          cmp     #3d,(d0)              ;"=", Abbruch
          jeq     .remove                ;Variable gefunden, löschen
          inc     d0
          inc     d1
          jmp     .found

.go_on:   cmp     (d0),-                ;Zum nächsten String weiterschalten
          inc     d0
          jne     .go_on
          jmp     .search

;Eintrag löschen, indem der Rest des Env. bereiches an diese Position aufrückt
.remove:  sub     #2,akt_task,d1        ;Länge des TDB
          add     (d1),d1                ;Adresse des 1. Worts nach ENV-Bereich

.nextvar: cmp     (d0),-                ;Suche nach der nächsten Variablen
          inc     d0
          jne     .nextvar

.copy:    move    (d0),(d2)            ;Variable gefunden, verschieben!
          inc     d0
          inc     d2
          cmp     d0,d1                ;Env-Ende?
          jne     .copy                ;Nein, weiterverschieben

.clear:   clr     (d2)                ;Rest des Env-Bereichs löschen
          inc     d2
          cmp     d2,d1
          jne     .clear

.ende:    pop     d2
          rts
```

12.6.3. SEARCH ENVIRONMENT

```
-----
;SEARCH_ENV
-----
;Search Environment
;Sucht eine Environmentvariable
search_env: add    #22,akt_task,d0      ;Environmentbereichsadresse
.search:   cmp     (d0),-                ;Eintrag leer?
          jeq     .errorend              ;Ja, String nicht gefunden
          add     -,sp,d1                ;Zeiger auf Strg-Pointer
          move    (d1),d1                ;d1:Stringpointer

(found:   cmp     (d0),(d1)            ;Gleiche Zeichen?
          jne     .go_on                ;Nein, zum nächsten Env-String
          cmp     (d0),#3d              ;"=", Abbruch
          inc     d0
          rts eq                          ;Variable gefunden, fertig
          inc     d1
          jmp     .found

.go_on:   cmp     (d0),-                ;Nächste Variable suchen
          inc     d0
```



```
                jne      .go_on
                jmp      .search
.errorrend:    ror      sf  -,-,-      ;Variable nicht gefunden-> N-Flag setzen
                rts
```

12.7. Shell

```
-----
;SHELL
;-----
shell:        push     #258          ;2*128 Zeichen Arbeitspuffer +2 gerettete
Handlennummern
                jsr      MALLOC
                inc     sp
                move    d0,d7        ;d7:Zeiger auf Arbeitspuffer!
                jpl     .memok

                push    d0
                jsr      FEHLER      ;Kein Speicherplatz verfügbar!
                inc     sp
                move    #103,d0
                ror     sf  -,-,-
                rts

;Speicher konnte allokiert werden
;-----
.memok:       pushz     #initstring  ;Einschaltmeldung ausgeben
                push     #initstring
                pushz
                jsr      WRITE
                add     #3,sp

.new:        move     d7,d5          ;Beide Arbeitspuffer & stdin/out-Umlenkhilfvariablen
löschen
                move    #258,d3
                move    -,d6          ;Puffergelerert Flag setzen
                clr     (d5)         ;Puffer leeren
                inc     d5
                dec     sf  d3
                jne     .clrbuf

                move    #127,d3      ;Zählt die freien Zeichen im Arbeitspuffer 1
                move    d7,d5        ;d5: Zeiger im Eingabepuffer

.old_string: push     -
                push    #13          ;CR ausgeben...
                pushz   #13          ;... an StandardOut
                jsr      WRITE
                add     #3,sp
                jmi     .fehler

                pushz   #clr_z       ;Zeile löschen...
                push    #clr_z       ;... an StandardOut
                jsr      WRITE
                add     #3,sp
                jmi     .fehler

                push    #cwd          ;CWD-String im ENV-Bereich suchen
                jsr      search_env
                inc     sp

                pushz   d0           ;String ausgeben...
                push    d0           ;...und zwar die Cwd...
                pushz   d0           ;... an StandardOut
                jsr      WRITE
                add     #3,sp
                jmi     .fehler

                push    -            ;Prompt ausgeben...
                push    #$3e         ;... an StandardOut
                pushz   #3e          ;... an StandardOut
                jsr      WRITE
                add     #3,sp
                jmi     .fehler

;Eingaben einlesen
;-----
.getloop:    push     -            ;Ein Zeichen
                dec     sp           ;Dummywert, wegen 1 Zeichen lesen
                pushz   #0           ;von Stdin
```



```
        jsr      READ      ;einlesen
        add     #3,sp,=
        jpl     .keystroke ;Ja, Zeichen angekommen
        cmp     d0,#105
        jeq     .finish
        jsr     SWITCHTASK ;Nein, warten
        jmp     .getloop

.keystroke: bswp     d0,-,d2      ;d2:Scancode
            and     #$ff,d0 ;d0:ASCII-Code
            cmp     d2,#23  ;f3:alten inhalt der Eingabezeile anzeigen
            jne     .nicht_f3

            cmp     d6,-    ;Wurde Puffer schon verändert?
            jne     .getloop ;ja
            move    d7,d5
            move    #127,d3
.keystroke: cmp     (d5),-    ;Ende des Strings?
            inc ne  d5
            dec ne  d3
            jne     .bufloop

            pushz   ;String ausgeben...
            push    d7
            pushz   ;... an StandardOut
            jsr     WRITE
            add     #3,sp
            jmi     .fehler
            move    -,d6
            jmp     .getloop

.nicht_f3: cmp     d6,-    ;Ist Puffer schon gelernt?
            jne     .f1

;Puffer leeren falls erste Taste nicht F3
löschen   move    d7,d5      ;Beide Arbeitspuffer & stdin/out-Umlenkhilfvariablen

.clrbuf2: move    #258,d3
            move    -,d6      ;Puffergelerrt Flag setzen
            clr     (d5)
            inc     d5
            dec     sf d3
            jne     .clrbuf2
            move    #127,d3   ;Zählt die freien Zeichen im Arbeitspuffer 1
            move    d7,d5    ;d5: Zeiger im Eingabepuffer

.f1:      cmp     d2,#7      ;f1:Eingabezeile löschen
            jeq     .new
            cmp     d0,#13   ;Ende der Eingabe?
            jeq     .auswertung
            cmp     d0,#8    ;Backspace?
            jeq     .backspace
            cmp     d2,#97   ;Crs left?
            jeq     .left
            cmp     d2,#106  ;Crs right?
            jeq     .right
            cmp     d2,#100  ;Delete?
            jeq     .delete
            cmp     #20,d0   ;Zeichencode ohne Interesse!
            jmi     .getloop
            cmp     d0,#7f   ;Zeichencode ohne Interesse!
            jmi     .getloop

            cmp     d3,-    ;Eingabepuffer voll?
            jeq     .getloop ;Ja

            add     #126,d7,d1 ;1 Zeichen einfügen
            add     -,d1,d2
            move    (d1),(d2)
            dec     d2
            cmp     d1,d5
            dec     d1
            jne     .insert

            dec     d3      ;Eingabepuffer um 1 verkleinern
            move    d0,(d5) ;Zeichen in Eingabepuffer schreiben
            inc     d5
            push    -      ;Das Zeichen an StdOut
            push    d0
            pushz
            jsr     write
            add     #3,sp
```



```
.cmdlineout:    pushz
                push      #crs_mark      ;Cursorposition merken
                pushz
                jsr       WRITE
                ;
                pushz                    ;String ab Cursorpos an Stdout ausgeben
                push      d5
                pushz
                jsr       WRITE
                ;
                pushz                    ;Zeile bis Ende löschen
                push      #clr_z
                pushz
                jsr       WRITE
                ;
                pushz
                push      #crs_set        ;Cursor auf alte Position zurücksetzen
                pushz
                jsr       WRITE
                add      #12,sp
                jmi      .fehler
                jmp      .getloop        ;Nächstes Zeichen

;Spezialtasten
/.....
.backspace:    cmp      d5,d7                    ;Cursor schon ganz links?
                jeq      .getloop        ;Ja, kein Backspace möglich

                pushz
                push      #crs_l          ;Cursor 1 mal links
                pushz
                jsr       write
                add      #3,sp
                dec      d5              ;Eingabepos eins nach links

.delete:       cmp      (d5),-            ;Cursor ganz rechts?
                jeq      .getloop        ;Ja, nichts deleten

                inc      d3              ;Eingabezeile wird 1 kleiner
                add     -,d5,d1
                move     d5,d0

.back:         move     sf (d1),(d0)      ;Rest des Eingabestrings verschieben
                inc     d0
                inc     d1
                jne     .back
                jmp     .cmdlineout      ;Kommandostring neu ausgeben

.left:         cmp      d5,d7            ;Cursor schon ganz links?
                jeq      .getloop        ;Ja

                pushz
                push      #crs_l
                pushz
                jsr       WRITE          ;Cursor verschieben
                add     #3,sp
                dec     d5              ;Eingabepos eins nach links
                jmp     .getloop

.right:        cmp      (d5),-            ;Schon ganz rechts?
                jeq      .getloop        ;Ja

                pushz
                push      #crs_r
                pushz
                jsr       WRITE          ;Cursor verschieben
                add     #3,sp,=
                inc     d5              ;Eingabepos eins nach rechts
                jmp     .getloop

.entry:        clr      d6
                jmp     .old_string

;User hat Return gedrückt
/.....
.auswertung:   pushz
                push      #newline      ;CR/LF ausgeben...
                pushz                    ;... an StandardOut
                jsr       WRITE
                add     #3,sp,=
```



```
;Parameter in Kommandozeile in Variable CMD= übertragen
    add    #128,d7,d4    ;Arbeitsbereich für execute
    move   d4,d0
    move   #$63,(d0)    ;c
    inc    d0
    move   #$6d,(d0)    ;m
    inc    d0
    move   #$64,(d0)    ;d
    inc    d0
    move   #$3d,(d0)    ;=
    inc    d0

    cmp    (d7),-        ;Eingabezeile leer?
    jeq    .new
    move   d7,d2        ;d2: Anfang des Strings
    jsr    SCANCMD      ;Programmname überspringen

;Parameter suchen und in cmd eintragen
;.....
.scanloop:    cmp    (d2),#$3c    ;"<"?
              jeq    .nextparam
              cmp    (d2),#$3e    ;">"?
              jeq    .nextparam
.paramcopy:   move   sf (d2),(d0)    ;1 Zeichen kopieren
              jeq    .set_env      ;Stringende-> Alle Parameter gefunden
              cmp    #32,(d2)      ;Parameter vollständig kopiert?
              inc ne d2
              inc    d0
              jne    .paramcopy
.nextparam:   jsr    SCANCMD      ;Pointer auf nächsten Parameter stellen
              jmp    .scanloop

.set_env:     dec    d0
              cmp    #32,(d0)      ;Wenn das letzte Zeichen ein Space war
              clr    eq (d0)      ;Zeichen löschen
              push   d4
              jsr    SET_ENV      ;Environment-Variable CMD setzen
              inc    sp
              jmi    .fehler

;Ein-/Ausgabeumlenkung bearbeiten
;.....
              move   d7,d2        ;d2: Anfang des Strings
              jmp    .nextscan2

.scanloop2:   cmp    #$3c,(d2)    ;< Eingabeumlenkung
              jne    .nur_out      ;Nein, aber vielleicht Ausgabeumlenkung
              inc    d2
              cmp    #$3e,(d2)    ;> Ausgabeumlenkung?
              jne    .nur_in      ;Auch nicht

;Ein-und Ausgabeumlenkung
    inc    d2                ;<> Behandlung
    add    #256,d7,d3        ;Hat schon eine Umlenkung stattgefunden?
    cmp    (d3),-
    jne    .nextscan2      ;Ja, diese interessiert nicht mehr
    inc    d3
    cmp    (d3),-
    jne    .nextscan2

    jsr    SCANNNAME        ;Namen einlesen

    push   #2                ;Datei zum lesen & schreiben öffnen
    push   d4
    jsr    OPEN
    add    #2,sp
    jmi    .dateifehler

    add    #20,akt_task,d1    ;Stdin der akt. Task
    add    #256,d7,d3
    move   (d1),(d3)        ;retten
    move   d0,(d1)        ;Geöffnete Datei wird neues Stdin
    inc    d3                ;Ebenso für Stdout
    inc    d1
    move   (d1),(d3)
    move   d0,(d1)
    jmp    .nextscan2

;Eingabeumlenkung
.nur_in:     add    #256,d7,d3
             cmp    (d3),-        ;Hat schon eine Eingabeumlenkung stattgefunden?
             jne    .nextscan2    ;Ja, diese ignorieren
```



```
jsr      SCANNAME

push     -           ;Datei zum lesen öffnen
push     d4
jsr      OPEN
add      #2,sp,=
jmi      .dateifehler

add      #20,akt_task,d1      ;Stdin der akt. Task
add      #256,d7,d3
move     (d1),(d3)           ;retten
move     d0,(d1)            ;Geöffnete Datei wird neues Stdin
jmp      .nextscan2

;Ausgabeumlenkung
.nur_out: cmp      #3e,(d2)      ;> Ausgabeumlenkung ?
jne      .nextscan2        ;Auch nicht
inc      d2

add      #257,d7,d3
cmp      (d3),-           ;Hat schon eine Ausgabeumlenkung stattgefunden?
jne      .nextscan2

jsr      SCANNAME

push     #4           ;Datei zum anhängen öffnen
push     d4
jsr      OPEN
add      #2,sp
jmi      .dateifehler

add      #21,akt_task,d1      ;Stdout der akt. Task
add      #257,d7,d3
move     (d1),(d3)           ;retten
move     d0,(d1)            ;Geöffnete Datei wird neues Stdout

.nextscan2: jsr      scancmd          ;Nächsten Parameter
cmp      (d2),-
jne      .scanloop2

;Programm laden
;.....
.loadprg: move     d7,d2
cmp      (d2),#38          ;"&"-Vergleich: Taskstart erwünscht?
move     ne    -,d5          ;d5 Flag, ob Unterprogramm oder Task
clr      eq    d5
inc      eq    d2

jsr      SCANNAME

push     d4
jsr      PRG_LOAD
inc      sp
jpl      .startprg

;Pfad benutzen
push     #path          ;Dateiname war nicht in der Cwd,...
jsr      SEARCH_ENV      ;...deshalb Path benutzen
inc      sp
move     mi    #100,d0      ;Falls kein Pfad existiert: Datei nicht gefunden
jmi      .fehler
move     d0,d3          ;d3: Pointer auf Pfad

.pfadloop: cmp      (d3),-           ;Pfad zuende?
move     eq    #100,d0      ;Ja, Datei nicht gefunden
jeq      .fehler
move     #127,d6          ;Zähler für Zeichenanzahl max. 128
move     d4,d1          ;Pufferzeiger

.copypfad: cmp      (d3),-           ;Pfadende?
jeq      .pfadok          ;Fertig bei Stringende
cmp      #3b,(d3)          ;Ende des Teilpfades (;)?
inc      eq    d3
jeq      .pfadok          ;Fertig bei Stringende
move     (d3),(d1)        ;1 Zeichen kopieren
inc      d3
inc      d1
dec      sf    d6
jpl      .copypfad
move     #107,d0
jmp      .fehler
```



```
.pfadok:      move      d2,d0      ;Programmnamen mit Pfad verbinden
.space5:     cmp        (d0),-      ;Stingende?
             jeq        .trytload ;Ja, gleich Programm ausführen
             cmp        (d0),#$20 ;Ende des Dateinamens suchen
             jeq        .trytload ;Ja, gleich Programm ausführen
             move      (d0),(d1)
             inc       d1
             inc       d0
             dec       sf d6
             jpl       .space5
             move      #107,d0
             jmp        .fehler

.trytload:   clr        (d1)      ;0 Eintragen als Endekennung für open

             push      d4
             jsr       PRG_LOAD
             inc       sp
             jmi       .pfadloop

;Das Programm wird nun gestartet
;.....
.startprg:   move      d0,d6 ;d6:Speicherblock des Programms

             push      d7
             push      d6
             cmp        d5,-      ;Task oder Subroutine?
             jeq        .task
             sub        #2,d6,d0   ;
             move      sp,d1      ;Eigenen Stackppointerretten
             sub        #2,(d0),d0
             add        d0,d6,sp   ;Neuen Stackpointerbenutzen
             push      d1         ;aktuellen Stackpointer retten auf Subroutinen Stack
             push      #.return   ;Subroutine
             add        d6,-,=     ;jsr Programm

;Programm als neue Task starten
;.....
.task:       add        #21,akt_task,d1
             add        #257,d7,d0
             cmp        (d0),-      ;Wurde Ausgabe umgelenkt?
             push ne   (d1)        ;Ja, vererben...
             move ne   (d0),(d1)   ;...und wieder das alte Stdout benutzen
             pushz eq  (d1)        ;Nein, das Programm macht keine Ausgaben
             dec       d1
             dec       d0
             cmp        (d0),-      ;Wurde eine Eingabeumlenkung vorgenommen?
             push ne   (d1)        ;Ja, neues Stdin vererben...
             move ne   (d0),(d1)   ;...und wieder das alte Stdin benutzen
             pushz eq  (d1)        ;Nein, keine Std-Eingabe
             push      d4         ;Taskname
             push      d6         ;Startadresse
             push      #256      ;Größe des Environmentbereiches
             jsr       STARTTASK  ;Task starten
             add        #5,sp
             pop       d6
             pop       d7
             add pl    #257,d7,d0
             clr pl    (d0)
             dec pl    d0
             clr pl    (d0)
             jpl       .entry
             jmp        .restore

;Bei Fehler oder Ende: Alles rückgängig machen (Stdin/out/Memory)
;.....
.return:     inc       sp
             move      (sp),sp     ;Stackpointer restaurieren
             pop       d6
             pop       d7
.restore:    push      d6
             jsr       MFREE      ;Programmspeicher wieder freigeben
             inc       sp         ;Einer mehr, wegen rts des Programms
             jsr       .iorestore
             jmp        .entry

.dateifehler: push      d0
             jsr       .iorestore
             pushz     d4
             pushz     d4
```



```
        jsr      write
        add     #3,sp
        pop     d0

.fehler: push     d0
        jsr     .iorestore
        jsr     fehler
        inc     sp
        jmp     .entry

;StandardIn+Out-Wechsel rückgängig machen
.iorestore: add     #20,akt_task,d2
          add     #256,d7,d3
          cmp     (d3),-
          jeq     .rest_out
          push    (d2)
          jsr     CLOSE
          inc     sp
          move    (d3),(d2)
          clr     (d3)
.rest_out: inc     d2
          inc     d3
          cmp     (d3),-
          rts    eq
          push    (d2)
          jsr     CLOSE
          inc     sp
          move    (d3),(d2)
          clr     (d3)
          rts

;Shell beenden
.finish:  pushz                    ;Endemeldung ausgeben
          push     #bye
          pushz
          jsr     write
          add     #3,sp

          push     d7
          jsr     mfree
          inc     sp

          rts

;Weiterschalten von d2 (Aktuelle Kommandlineposition)
/.....
scancmd:  cmp     (d2),-             ;Stringende?
          rts    eq                 ;Ja, fertig mit scannen
          cmp     (d2),#$20        ;Nicht-Spaces überlesen
          inc     ne     d2
          jne     scancmd

.space:   cmp     (d2),#$20        ;Spaces überlesen
          inc     eq     d2
          jeq     .space
          rts

;Dateinamen für IO-Umlenkung lesen
/.....
SCANNAME: move    d2,d3
          move    d4,d0             ;Pufferzeiger
.space:   cmp     (d3),-             ;Stingende?
          jeq     .redir            ;Ja, gleich Datei öffnen
          cmp     #$20,(d3)         ;Ende des Dateinamens suchen
          move    ne     (d3),(d0)
          inc     ne     d3          ;Lesezeiegr weiterschalten
          inc     ne     d0          ;Pufferzeiger weiterschalten
          jne     .space

.redir:   clr     (d0)             ;Stringende erzeugen
          rts

initstring: dw 13,10,"XShell 1.0 bereit.",13,10,0
path:      dw "path="
crs_l:     dw 27,"D",0
crs_r:     dw 27,"C",0
crs_mark:  dw 27,"j",0
crs_set:   dw 27,"k",0
clr_z:     dw 27,"K",0
newline:   dw 13,10,0
```



bye: dw "Bye!",13,10,0

12.8. Konsolen-Treiber

```
=====
;KONSOLEN-TREIBER (Tastatur+2 Bildschirme)
=====
;Umschaltflags höchstwertiges Byte -> niederwertiges Byte, x nicht belegt
;Bit 10:print/sysrq
;Bit 9:pause/break
;Bit 8:alt-r
;Bit 7:alt-l
;Bit 6:ctrl-r
;Bit 5:ctrl-l
;Bit 4:shift-r
;Bit 3:shift-l
;Bit 2:caps-lock
;Bit 1:num-lock (Bei XMOS: Konsole 1/2 select)
;Bit 0:scroll-lock

equ keyboard_data,$7ff6
equ keyboard_ctrl,$7ff7
equ xgraph,$7fe8

;Konsolentreiber initialisieren
;-----
konsole:      move    #$20,@xgraph+6      ;CON 1 Sichtbar
              clr     vt52_seq          ;Nicht im VT52-Mode
              clr     vt52_seq2
              clr     con_in_use
              clr     active_con
              clr     umschaltflags     ;Sondertasten

              push    #.driver0         ;Treiber anmelden
              jsr     NEWDRIVER
              push    #.driver1
              jsr     NEWDRIVER
              push    #.error           ;Treiber für Fehlermeldungen
              jsr     NEWDRIVER
              add     #3,sp,=

              push    #.initstr1        ;Initstrings ausgeben
              push    #3
              jsr     .driver1+5
              push    #.initstr0
              push    #3
              jsr     .driver0+5
              add     #4,sp

;Tastaturpuffer init
push    #32                ;32-Worte-Ringpuffer
jsr     MALLOC
inc     sp
sub     -,d0,d1
sub     -,-(d1)             ;Systemspeicherblock
move    d0,t_buffer        ;Empfangspuffer
add     #16,d0,t_buffer_end ;soll 16 Zeichen enthalten
move    t_buffer_end,t_buffer2
add     #32,d0,t_buffer_end2

.buffer_clear: sub     -,-(d0)          ;#$ffff Schreiben
              inc     d0                ;nächstes Wort
              cmp     d0,t_buffer_end2  ;Bis alle Worte in beiden Puffern...
              jne     .buffer_clear     ;... voll sind

              move    t_buffer,t_read_ptr ;Lesezeiger init
              move    t_buffer,t_write_ptr ;Schreibzeiger init
              move    t_buffer2,t_read_ptr2
              move    t_buffer2,t_write_ptr2

.keyonoff:   in     keyboard_data,-     ;Empfangsregister löschen
              move   #.tastatur_aus,1   ;IRQ1-Vektor einstellen
              move   #.t_commands,t_int_ar2 ;Zeiger auf auszugebende Bytes

              out    #0,keyboard_ctrl   ;Tastatur zurücksetzen
              add    #10,timer1,d0      ;(Aus-und-Anschalten)

.delay1:    cmp     timer1,d0
              jpl    .delay1
              in     keyboard_data,-     ;Empfangsregister löschen
              out    #2,keyboard_ctrl   ;Spannung an

              add    #16,timer1,d0
```



```
.wait_init:    cmp        timer1,d0           ;Timeout?
              jmi        .keyonoff      ;Ja, Tastatur nochmal reseten
              cmp        #.done,1       ;Fertig?
              jne        .wait_init     ;Noch nicht
              rts

.initstr0:    dw        27,"E",27,"j",27,"b2",27,"c0Konsole 0 bereit.",13,10,0
.initstr1:    dw        27,"E",27,"j",27,"b1",27,"c7Konsole 1 bereit.",13,10,0

;IRQ-Routine: 11-Bit-Modus beibehalten
.retry:       move     sf flags1,~dummy      ;Interruptflag löschen
.tastatur_aus: out     #3,keyboard_ctrl     ;Clockleitung auf low
              or       ~-,#512,flags1      ;Flags sichern
              add     #2,timer1,t_int_ar    ;kurz warten
.delay2:      cmp     timer1,t_int_ar
              jpl     .delay2
              and     @keyboard_data,#$ff,t_int_ar ;Tastaturbyte holen
              out     #2,keyboard_ctrl     ;Clockleitung auf tri-state
              cmp     #$aa,t_int_ar       ;'alles ok' Byte?
              jne     .retry              ;Nein, nochmal versuchen

;IRQ-Routine: Kommandobytes senden
.next_byte:   cmp     (t_int_ar2),-          ;Fertig?
              jeq     .lamps              ;ja, zur normalen IRQ-Routine
              out     (t_int_ar2),keyboard_data ;Kommando senden
              inc     t_int_ar2           ;Zeiger inc
              move    sf flags1,~dummy      ;Interruptflag löschen
              or     ~-,#512,flags1      ;Flags sichern
              and     @keyboard_data,#$ff,t_int_ar ;Byte holen
              cmp     #$fa,t_int_ar       ;Letztes Byte ok?
              jeq     .next_byte         ;Ja, nächstes
              cmp     t_int_ar,#$fe      ;Letztes Byte nochmal?
              jne     .retry              ;nein, ALLES nochmal

              and     sf (t_int_ar2),#$8000,t_int_ar ;MSB betrachten
              dec    ne t_int_ar2         ;Zeiger decrementieren
              dec     t_int_ar2          ;Zeiger decrementieren
              jmp     .next_byte

;Initialisierungskommandos
.t_commands:  dw     $f0,32768+3           ;Code-Set 3
              dw     $fc,32768+57        ;ALT-GR auf Make/Break
              dw     $fc,32768+88        ;Rechte CTRL auf Make/Break
              dw     $fb,32768+111       ;Page-up auf typematic
              dw     $fb,32768+109       ;Page-down auf typematic
              dw     $fd,32768+124       ;Große +Taste auf Make
              dw     $fd,32768+20       ;CapsLock auf Make
              dw     $f3,32768           ;Schnelles Typematic
              dw     $f4                 ;Arbeit wieder aufnehmen
              dw     0                   ;Endekennung

;Normale Tastatur-Interruptroutine IRQ-Level 1
;-----
.lamps:       out     #$ed,keyboard_data   ;Lampen-Kommando senden
              move    sf flags1,~dummy      ;Umschalten in User Mode
              or     ~-,#512,flags1      ;Interruptflag löschen
              and     @keyboard_data,#$ff,t_int_ar ;Byte holen
              cmp     t_int_ar,#$fe      ;Nicht verstanden?
              jeq     .lamps              ;Kommando wiederholen
              and     #7,umschaltflags,@keyboard_data ;Lampen einstellen
              move    sf flags1,~dummy      ;Umschalten in User Mode
              or     ~-,#512,flags1      ;Interruptflag löschen
              and     @keyboard_data,#$ff,t_int_ar ;Byte holen
              cmp     t_int_ar,#$fe      ;Nicht verstanden?
              jeq     .lamps              ;Kommando wiederholen
.t_clr_int:   move    sf flags1,~dummy      ;Umschalten in User Moden
.done:        or     ~-,#512,flags1      ;Flags sichern
              and     @keyboard_data,#$ff,t_int_ar ;Zeichen holen
              cmp     t_int_ar,#$f0      ;Breakcode?
              jeq     .t_clr_int         ;ja, ignorieren
              cmp     t_int_ar,#20       ;caps-lock?
              jeq     .caps_lock
              cmp     t_int_ar,#18       ;shift-links?
              jeq     .shift_links
              cmp     t_int_ar,#89       ;shift-rechts?
              jeq     .shift_rechts
              cmp     t_int_ar,#25       ;alt-links?
              jeq     .alt_links
              cmp     t_int_ar,#57       ;alt-rechts?
              jeq     .alt_rechts
              cmp     t_int_ar,#17       ;ctrl-links?
              jeq     .ctrl_links
```



```
    cmp     t_int_ar,#88           ;ctrl-rechts?
    jeq     .ctrl_rechts
    cmp     t_int_ar,#95           ;scroll-lock?
    jeq     .scroll_lock
    cmp     t_int_ar,#98           ;pause/break?
    jeq     .pause_break
    cmp     t_int_ar,#87           ;print/sysrq?
    jeq     .print_sysrq
    cmp     t_int_ar,#118          ;num-lock?
    jeq     .num_lock

;Es ist keine Sondertaste, sondern eine Zeichenerzeugende Taste
    bswp    -,t_int_ar,t_int_ar2   ;Tastencode in AR2 merken
    and     sf #508,umschaltflags,-
    add     eq #.tabelle-7,t_int_ar ;keine Sondertaste
    jeq     .zeichen_holen
    and     sf #28,umschaltflags,-  ;shift od. capslock?
    add     ne #.tab_shift-7,t_int_ar ;ja
    jne     .zeichen_holen
    and     sf #96,umschaltflags,-  ;ctrl?
    add     ne #.tab_ctrl-7,t_int_ar ;ja
    jne     .zeichen_holen
    add     #.tab_alt-7,t_int_ar    ;sonst:Alt

.zeichen_holen: or     (t_int_ar),t_int_ar2 ;Tastaturpuffereintrag berechnen
                lsr     umschaltflags,-,t_int_ar ;Konsole 1 aktiv?
                and     -,t_int_ar
                cmp     active_con,t_int_ar
                jne     .satz2 ;Ja, im 2. Tastaturpuffer eintragen
                add     sf -, (t_write_ptr),- ;Puffer frei?
                jne     .t_clr_int ;nein, fertig
                move    t_int_ar2,(t_write_ptr) ;Taste in Puffer eintragen
                inc     t_write_ptr ;Schreibzeiger inc
                cmp     t_write_ptr,t_buffer_end ;Wrap_around?
                move    eq t_buffer,t_write_ptr ;ja
                jmp     .t_clr_int ;wieder von vorn

.satz2:        add     sf -, (t_write_ptr2),- ;Puffer frei?
                jne     .t_clr_int ;nein, fertig
                move    t_int_ar2,(t_write_ptr2) ;Taste in Puffer eintragen
                inc     t_write_ptr2 ;Schreibzeiger inc
                cmp     t_write_ptr2,t_buffer_end2 ;Wrap_around?
                move    eq t_buffer2,t_write_ptr2 ;ja
                jmp     .t_clr_int ;wieder von vorn

.num_lock:    eor     #2,umschaltflags ;Numlock togglen
                lsr     umschaltflags,-,t_int_ar ;Konsole umschalten
                and     -,t_int_ar
                or     #20,t_int_ar,@xgraph+6
                cmp     t_int_ar,active_con
                jne     .x2
                move    bcolor,@xgraph+6
                or     #10,fcolor,@xgraph+6

.x2:          move    bcolor2,@xgraph+6
                or     #10,fcolor2,@xgraph+6
                jmp     .lamps

.caps_lock:   eor     #4,umschaltflags ;Caps-Flag toggle
                jmp     .lamps ;und Lampen anpassen

.shift_links: eor     #8,umschaltflags ;Flag togglen
                and     #2,umschaltflags ;CapsLock aus
                jmp     .lamps ;weiter

.shift_rechts: eor     #16,umschaltflags ;Flag togglen
                and     #2,umschaltflags ;CapsLock aus
                jmp     .lamps ;weiter

.ctrl_links:  eor     #32,umschaltflags ;Flag toggeln
                jmp     .t_clr_int ;PC neu einstellen

.ctrl_rechts: eor     #64,umschaltflags ;Flag toggeln
                jmp     .t_clr_int ;PC neu einstellen

.alt_links:   eor     #128,umschaltflags ;Flag toggeln
                jmp     .t_clr_int ;PC neu einstellen

.alt_rechts:  eor     #256,umschaltflags ;Flag toggeln
                jmp     .t_clr_int ;PC neu einstellen

.scroll_lock: eor     -,umschaltflags ;Flag toggle
```



```

        jmp          .lamps                      ;PC neu einstellen

.pause_break: eor          #512,umschaltflags    ;Flag togglen
               jmp          .t_clr_int          ;PC neu einstellen

.print_sysrq: eor          #1024,umschaltflags   ;Flag togglen
               jmp          .t_clr_int          ;PC neu einstellen

.tabelle:     dw 0,27,0,0,0,0,9,94,0,0          ;7-16
               dw 0,0,60,0,$71,49,0,0,0,121,115,97,119,50,0,0          ;17-32
               dw 99,120,100,101,52,51,0,0,32,118,102,116,114,53,0,0    ;33-48
               dw 110,98,104,103,122,54,0,0,109,$6d,$6a,$75,$37,$38,0    ;49-63
               dw 0,$2c,$6b,$69,$6f,$30,$39,0,46,$2e,$2d,$6c,$94,$70,$e1,0 ;64-79
               dw 0,132,$84,$23,$81,$27,0,0,0,0,$D,$2b,0,0,0,0          ;80-95
               dw 0,0,0,0,0,0,8,0,49,$31,0,$34,$37,0,0,0              ;96-111
               dw $30,$2c,$32,$35,$36,$38,47,$2F,0,13,$33,43,$2b,$39,$2a ;112-126
               dw 0,0,0,0,0,$2D          ;127-132

.tab_shift:   dw 0,27,0,0,0,0,9,248,0,0          ;7-16
               dw 0,0,62,0,81,33,0,0,0,89,83,65,87,34,0,0              ;17-32
               dw 67,88,68,69,36,21,0,0,32,86,70,84,82,$25,0,0          ;33-48
               dw 78,66,72,71,90,38,0,0,77,$4d,$4a,$55,$2f,$28,0        ;49-63
               dw 0,$3b,$4b,$49,$4f,$3d,$29,0,58,$3a,$5f,$4c,$99,$50,$3f,0 ;64-79
               dw 0,142,$8e,$60,$9a,$27,0,0,0,0,13,$2a,0,0,0,0          ;80-95
               dw 0,0,0,0,0,0,8,0,0,$31,0,$34,$37,0,0,0              ;96-111
               dw $30,$2c,$32,$35,$36,$38,47,$2f,0,13,$33,43,$2b,$39,$2a ;112-126
               dw 0,0,0,0,0,$2d          ;127-132

.tab_alt:     dw 0,27,0,0,0,0,9,94,0,0          ;Scancodes 7-16
               dw 0,0,$7c,0,$40,49,0,0,0,121,115,97,119,$fd,0,0        ;17-32
               dw 99,120,100,101,52,51,0,0,32,118,102,116,114,53,0,0    ;33-48
               dw 110,98,104,103,122,54,0,0,109,$e6,$6a,$75,$7b,$5b,0    ;49-63
               dw 0,$2c,$6b,$69,$6f,$7d,$5d,0,46,$2e,$2d,$6c,$94,$70,$5c,0 ;64-79
               dw 0,132,$84,$23,$81,$27,0,0,0,0,$D,$7e,0,0,0,0          ;80-95
               dw 0,0,0,0,0,0,8,0,49,$31,0,$34,$37,0,0,0              ;96-111
               dw $30,$2c,$32,$35,$36,$38,47,$2F,0,13,$33,43,$2b,$39,$2a ;112-126
               dw 0,0,0,0,0,$2D          ;127-132

.tab_ctrl:    dw 0,27,0,0,0,0,9,30,0,0          ;Scancodes 7-16
               dw 0,0,60,0,17,49,0,0,0,25,19,1,23,50,0,0              ;17-32
               dw 3,24,4,5,52,51,0,0,32,22,6,20,18,53,0,0              ;33-48
               dw 14,2,8,7,26,54,0,0,109,13,10,21,$37,27,0             ;49-63
               dw 0,$2c,11,$9,15,$30,29,0,46,$2e,31,12,$94,16,28,0     ;64-79
               dw 0,132,$84,$23,$81,$27,0,0,0,0,$D,$2b,0,0,0,0          ;80-95
               dw 0,0,0,0,0,0,8,0,49,$31,0,$34,$37,0,0,0              ;96-111
               dw $30,$2c,$32,$35,$36,$38,47,$2F,0,13,$33,43,$2b,$39,$2a ;112-126
               dw 0,0,0,0,0,$2D          ;127-132

;Konsolentreiber
;-----
.error:       dw          "err",0                ;Treibername "err"
               dw          1                      ;Zeichentreiber
               and         sf #2,umschaltflags,-  ;Welche Konsole ist sichtbar?
               jeq         .semwait0             ;Konsole 0
               jne         .semwait1             ;Konsole 1

.driver0:     dw          "con0"                 ;Treibername "con0"
               dw          1                      ;ist ein Zeichentreiber

.semwait0:    irqoff
               move       sf con_in_use,-        ;Konsole schon aktiv?
               move eq    akt_task,con_in_use    ;Falls nicht, belegen
               irqon
               jeq         .semok0

;(Hier könnte ein Fairness-Flag gestzt werden!)
               jsr        SWITCHTASK            ;Sonst warten
               jmp        .semwait0

.semok0:      move       #$30,@xgraph+6         ;CON 0 Schreibbar
               move       sf active_con,-        ;Konsole 0 schon aktiv?
               jeq         .driversame           ;Ja
               clr        active_con            ;Konsole 0 aktivieren
               jmp        .othercon              ;Variablenfeld wechseln

.driver1:     dw          "con1"                 ;Treibername "con1"
               dw          1                      ;ist ein Zeichentreiber

.semwait1:    irqoff
               move       sf con_in_use,-        ;Konsole schon aktiv?
               move eq    akt_task,con_in_use    ;Falls nicht, belegen
               irqon
               jeq         .semok1

;(Hier könnte ein Fairness-Flag gestzt werden!)
               jsr        SWITCHTASK            ;Sonst warten
               jmp        .semwait1

.semok1:      move       #$31,@xgraph+6         ;CON 1 Schreibbar
               move       sf active_con,-        ;Konsole 1 schon aktiv?
```



```

        jne      .driversame      ;Ja
        move    -,active_con      ;Konsole 1 aktivieren

.othercon:
        irgoff
        move    t_read_ptr,d0      ;Variablenfeld wechseln
        move    t_read_ptr2,t_read_ptr
        move    d0,t_read_ptr2
        move    t_write_ptr,d0
        move    t_write_ptr2,t_write_ptr
        move    d0,t_write_ptr2
        move    t_buffer,d0
        move    t_buffer2,t_buffer
        move    d0,t_buffer2
        move    t_buffer_end,d0
        move    t_buffer_end2,t_buffer_end
        move    d0,t_buffer_end2
        move    fcolor,d0
        move    fcolor2,fcolor
        move    d0,fcolor2
        move    bcolor,d0
        move    bcolor2,bcolor
        move    d0,bcolor2
        irgon
        move    cursor_adress,d0
        move    cursor_adress2,cursor_adress
        move    d0,cursor_adress2
        move    cursor_x,d0
        move    cursor_x2,cursor_x
        move    d0,cursor_x2
        move    cursor_y,d0
        move    cursor_y2,cursor_y
        move    d0,cursor_y2
        move    vt52_seq,d0
        move    vt52_seq2,vt52_seq
        move    d0,vt52_seq2
        move    save_x,d0
        move    save_x2,save_x
        move    d0,save_x2
        move    save_y,d0
        move    save_y2,save_y
        move    d0,save_y2
        move    save_adr,d0
        move    save_adr2,save_adr
        move    d0,save_adr2

.driversame:
        add     -,sp,d1
        move    (d1),d0      ;Jobnummer holen
        inc     d1
        move    (d1),d1      ;Parameter holen

;Job 1 "Zeichen lesen"
;.....
        dec     sf d0      ;Job 1?
        jne     .nojob1      ;Nein
        move    (t_read_ptr),d0      ;Zeichen lesen
        add     sf -,d0,-      ;doch kein Zeichen?
        jne     .ok
        move    #118,d0
        ror     sf -,-,-      ;N-Flag setzen
        jmp     .drvexit
.ok:
        sub     -,-,(t_read_ptr)      ;Zeichen im Puffer löschen
        inc     t_read_ptr      ;Lesezeiger inc
        cmp     t_read_ptr,t_buffer_end      ;Ende des Puffers?
        move    eq t_buffer,t_read_ptr      ;Ja, wieder zum Anfang
        and     #$ff,d0,d1      ;Low Byte betrachten
        cmp     d1,#26      ;Ctrl-Z =EOF
        jne     .ok2
        move    eq #105,d0
        ror     sf -,-,-
        jmp     .drvexit

;Job 2 "Zeichen ausgeben"
;.....
.nojob1:
        dec     sf d0      ;Job 2?
        jne     .nojob2      ;Nein
        jsr     .charout
        jmp     .ok2

;Job 3 "String ausgeben"
;.....
.nojob2:
        dec     sf d0      ;Job 3?
        jne     .nojob3      ;Nein
```



```

                                push    d2
                                move    d1,d2      ;Stringpointer
.loop:                          move    sf (d2),d1    ;Zeichen holen
                                jeq     .strend    ;Stringende?
.not_yet:                       jsr     .charout
                                inc     d2        ;Pointer++
                                jmp     .loop
.strend:                        cmp     #6,vt52_seq ;Eine Grafiksequenz ist nicht unterbrechbar
                                jpl     .not_yet
                                pop     d2
                                jmp     .ok2

;Job 4 "Hole Zeichen und lasse es im Puffer"
;.....
.nojob3:                         dec     sf d0          ;Job 4?
                                jne     .drvexit    ;Nein
                                move    (t_read_ptr),d0 ;Zeichen lesen
                                add     sf -,d0,-    ;doch kein Zeichen?
                                jne     .ok2
                                ror     sf -,-,-    ;Kein Zeichen: N-Flag setzen
                                jmp     .drvexit
.ok2:                            clr     sf ~-      ;N-Flag löschen
.drvexit:                       clr     con_in_use
;(Hier müsste das Fairness-Flag überprüft werden!)
                                rts

;Gibt das Zeichen in d1 auf dem Bildschirm aus
;.....
.charout:                        and     #255,d1
                                or      sf vt52_seq,-,- ;In einer VT52-Sequenz?
                                jne     .vt52_emu    ;Ja
                                sub     sf #32,d1    ;Druckbares Zeichen?
                                jmi     .special    ;Nein,Spezialbehandlung
                                asl     d1
                                asl     d1
                                asl     d1
                                add     #charset,d1 ;Zeichenadresse
                                move    cursor_adress,d0

                                move    d0,@xgraph ;Bildschirmadresse low übergeben
                                bswp    d0,-,@xgraph+1 ;und high
                                bswp    (d1),-,@xgraph+7 ;8 Pixel des Zeichens ausgeben
                                add     #80,d0 ;Bildschirmadresse auf nächste Zeile
                                move    d0,@xgraph ;Bildschirmadresse übergeben
                                bswp    d0,-,@xgraph+1 ;Bildschirmadresse übergeben
                                move    (d1),@xgraph+7 ;8 Pixel des Zeichens ausgeben
                                inc     d1 ;Pointer im Zeichensatz incrementieren
                                add     #80,d0 ;Bildschirmadresse auf nächste Zeile
                                move    d0,@xgraph ;das ganze noch 7 mal wiederholen
                                bswp    d0,-,@xgraph+1
                                bswp    (d1),-,@xgraph+7
                                add     #80,d0
                                move    d0,@xgraph
                                bswp    d0,-,@xgraph+1
                                bswp    (d1),-,@xgraph+7
                                add     #80,d0
                                move    d0,@xgraph
                                bswp    d0,-,@xgraph+1
                                bswp    (d1),@xgraph+7
                                inc     d1
                                add     #80,d0
                                move    d0,@xgraph
                                bswp    d0,-,@xgraph+1
                                bswp    (d1),-,@xgraph+7
                                add     #80,d0
                                move    d0,@xgraph
                                bswp    d0,-,@xgraph+1
                                bswp    (d1),-,@xgraph+7
                                add     #80,d0
                                move    d0,@xgraph
```



```

    bswp    d0,-,@xgraph+1
    move    (d1),@xgraph+7
    inc     d1
    add     #80,d0
    move    d0,@xgraph
    bswp    d0,-,@xgraph+1
    bswp    (d1),-,@xgraph+7
    add     #80,d0
    move    d0,@xgraph
    bswp    d0,-,@xgraph+1
    move    (d1),@xgraph+7
    inc     d1
    add     #80,d0
    move    d0,@xgraph
    bswp    d0,-,@xgraph+1
    bswp    (d1),-,@xgraph+7
    add     #80,d0
    move    d0,@xgraph
    bswp    d0,-,@xgraph+1
    move    (d1),@xgraph+7
    inc     d1
    add     #80,d0
    move    d0,@xgraph
    bswp    d0,-,@xgraph+1
    bswp    (d1),-,@xgraph+7
    add     #80,d0
    move    d0,@xgraph
    bswp    d0,-,@xgraph+1
    move    (d1),@xgraph+7

.one_right:  inc     cursor_adress
             dec     sf cursor_x           ;CursorX läuft rückwärts (79=linker Rand,
0=rechter Rand)
             jpl     .draw_cursor         ;Kein Zeilenumbruch
             move    #79,cursor_x         ;Cursor an Anfang neue Zeile
             sub     #80,cursor_adress
.one_down:   add     #1280,cursor_adress
             dec     sf cursor_y           ;(24=oberer Rand, 0=unterer Rand)
             jpl     .draw_cursor         ;Kein Scrolling

.scrolllock: and     sf -,umschaltflags,-       ;Scroll-lock?
             jeq    .scrollok
             jsr    SWITCHTASK           ;Ja, Taskwechsel!
             jmp    .scrolllock

.scrollok:  clr     @xgraph                   ;Bildschirm um 16 Zeilen nach oben schieben
             clr     @xgraph+1
             clr     @xgraph+2
             move    #5,@xgraph+3
             move    #255,@xgraph+4       ;32000-1280 Bytes kopieren
             move    #119,@xgraph+5
.scroll:    and     sf @xgraph,#1,-       ;Warten...
             jne    .scroll
             move    #320,d0             ;Letzte Zeile löschen

.clrline:  clr     @xgraph+7
             clr     @xgraph+7
             clr     @xgraph+7
             clr     @xgraph+7
             dec     sf d0
             jne    .clrline
             clr     cursor_y           ;Cursor auf letzte Zeile
             sub     #1280,cursor_adress

;Invertiert die Cursorlinie an aktueller Cursorposition
;.....
.draw_cursor:  add     #1200,cursor_adress,d0
             move    d0,@xgraph
             bswp    d0,-,@xgraph+1
             move    d0,@xgraph+2
             bswp    d0,-,@xgraph+3
             nor     @xgraph+7,-,@xgraph+7
             rts

;Cursorbewegungen
;.....
.cursor_right: jsr     .draw_cursor         ;Alten Cursor löschen
              jmp     .one_right

.cursor_left:  jsr     .draw_cursor         ;Alten Cursor löschen
              dec     cursor_adress
              inc     cursor_x
              cmp     #80,cursor_x
```



```

                                jne      .draw_cursor      ;Noch nicht am linken Rand
                                clr      cursor_x
                                add      #80,cursor_adress
.one_up:                        sub      #1280,cursor_adress ;Eine Zeile hoch
                                inc      cursor_y
                                cmp      #25,cursor_y
                                jne      .draw_cursor      ;Noch nicht oben gewesen
                                add      #1280,cursor_adress ;Doch, Cursorposition nicht ändern
                                dec      cursor_y
                                jmp      .draw_cursor

.cursor_up:                      jsr      .draw_cursor
                                jmp      .one_up

.cursor_down:                    jsr      .draw_cursor
                                jmp      .one_down

;Clear-Home
;.....
.clear_screen:                   clr      @xgraph          ;Bildschirm löschen (lassen)
                                clr      @xgraph+1
                                clr      @xgraph+7
                                clr      @xgraph+2
                                clr      @xgraph+3
                                move     #255,@xgraph+4
                                move     #124,@xgraph+5
.clearwait:                      and      sf @xgraph,#1,-          ;Warten...
                                jne      .clearwait
.cursor_home:                    clr      cursor_adress
                                move     #79,cursor_x
                                move     #24,cursor_y
                                jmp      .draw_cursor

;Zeile ab Cursorposition löschen
;.....
.clline_from_c:                  push     d2
                                move     cursor_adress,d0
                                move     #16,d2
.cafc_loopy:                     move     cursor_x,d1
                                move     d0,@xgraph
                                bswp    d0,-,@xgraph+1
.cafc_loopx:                    clr      @xgraph+7
                                dec      sf d1
                                jpl     .cafc_loopx
                                add     #80,d0
                                dec     sf d2
                                jne     .cafc_loopy
                                pop     d2
                                jmp     .draw_cursor

;Bildschirm ab Cursorposition löschen
;.....
.clear_from_c:                   push     d2
                                move     cursor_adress,d0
                                move     #16,d2          ;Aktuelle Zeile bis Ende löschen
.cafc_loopy:                     move     cursor_x,d1
                                move     d0,@xgraph
                                bswp    d0,-,@xgraph+1
.cafc_loopx:                    clr      @xgraph+7
                                dec     sf d1
                                jpl     .cafc_loopx
                                add     #80,d0
                                dec     sf d2
                                jne     .cafc_loopy
                                pop     d2
                                sub     #80,d0
                                move     d0,@xgraph+2
                                bswp    d0,-,@xgraph+3
                                sub     d0,#32000,d0
                                move     d0,@xgraph+4
                                bswp    d0,-,@xgraph+5
.cafc_wait:                      and      sf @xgraph,#1,-          ;Warten...
                                jne     .cafc_wait
                                jmp     .draw_cursor

;Bildschirm ab Cursorzeile nach unten scrollen
;.....
.scroll_down:                    move     #29440,d0          ;Adresse der vorletzten Zeile
                                move     #30720,d1          ;Adresse der letzten Zeile
.scrdwnloop:                    cmp      d1,cursor_adress      ;Fertig?
                                jpl     .scrdwnend
                                move     d1,@xgraph
```



```
        bswp      d1,-,@xgraph+1
        move      d0,@xgraph+2
        bswp      d0,-,@xgraph+3
        move      #255,@xgraph+4
        move      #4,@xgraph+5
.scrdwnwait: and      sf @xgraph,#1,-      ;Warten...
        jne      .scrdwnwait
        sub      #1280,d0
        sub      #1280,d1      ;Nächste Zeile
        jmp      .scrdwnloop
.scrdwnend:  rts

;Spezialbehandlung für Zeichen<=31
;.....
.special:   add      #32,d1
        cmp      #10,d1      ;Line-Feed?
        jeq      .cursor_down

        cmp      #13,d1      ;Carrige-Return?
        jne      .no_cr      ;Nein
        jsr      .draw_cursor ;Ja, Alten Cursor aus
        sub      cursor_x,#79,d0 ;Cursor an Anfang der Zeile
        move     #79,cursor_x
        sub      d0,cursor_adress
        jmp      .draw_cursor ;Cursor an

.no_cr:     cmp      #9,d1      ;Tabulator?
        jne      .no_hortab  ;Nein
.next_tab: jsr      .cursor_right ;Ja, sooft nach links, bis TAB
erreicht

        add      -,cursor_x,d0
        and      sf #7,d0,-
        jne      .next_tab
        rts

.no_hortab: cmp      #27,d1      ;ESC?
        add     eq -,,-,vt52_seq ;Nächstes Zeichen ist Steuerzeichen
        cmp      #12,d1      ;Form-Feed?
        jeq      .clear_screen
        cmp      #8,d1      ;Backspace?
        jeq      .cursor_left
        rts

;VT-52-Emulator
;.....
.vt52_emu:  cmp      #6,vt52_seq      ;Grafik?
        jmi      .no_graph      ;Nein
        move     cursor_adress,@xgraph ;Bildschirmadresse low übergeben
        bswp     cursor_adress,-,@xgraph+1 ;und high
        move     d1,@xgraph+7      ;8 Pixel Grafikausgabe
        add      #80,cursor_adress ;Bildschirmadresse auf nächste Zeile
        inc      vt52_seq
        cmp      #22,vt52_seq      ;16 Bytes übertragen?
        rts     ne ;Noch nicht
        clr      vt52_seq      ;Ja ESC-Sequenz fertig
        sub      #1280,cursor_adress ;Cursor-Adresse restaurieren
        jmp      .one_right

.no_graph:  cmp      #2,vt52_seq      ;Vordergrundfarbe ändern?
        jne      .no_fcol
        and      #7,d1,fcolor
        clr      vt52_seq
        lsr      umschaltflags,-,d0
        and      -,d0
        cmp      d0,active_con
        rts     ne
        or      #$10,fcolor,@xgraph+6
        rts

.no_fcol:   cmp      #3,vt52_seq      ;Hintergrundfarbe ändern?
        jne      .no_bcol
        and      #7,d1,bcolor
        clr      vt52_seq
        lsr      umschaltflags,-,d0
        and      -,d0
        cmp      d0,active_con
        rts     ne
        move     bcolor,@xgraph+6
        rts

.no_bcol:   cmp      #4,vt52_seq      ;Cursor-X-Position?
        jne      .no_curs_x
```



```
sub      d1,#111,cursor_x
inc      vt52_seq      ;Als nächstes kommt die Y-Koordinate
rts

.no_curs_x:  cmp      #5,vt52_seq      ;Cursor-Y-Position?
jne      .no_curs_y
sub      #32,d1
sub      d1,#24,cursor_y
jsr      .draw_cursor
clr      cursor_adress

.pos_loop:  dec      sf d1
jmi      .pos_finish
add      #1280,cursor_adress
jmp      .pos_loop

.pos_finish: sub      cursor_x,#79,d0
add      d0,cursor_adress
clr      vt52_seq      ;ESC-Sequenz beendet
jmp      .draw_cursor

.no_curs_y:  cmp      #71,d1      ;ESC G :Grafikzeichen
move eq  #6,vt52_seq    ;Nächsten 16 Zeichen sind Grafikinformatio
rts eq
cmp      #65,d1      ;ESC A: Cursor hoch
clr eq  vt52_seq
jeq      .cursor_up
cmp      #73,d1      ;ESC I: Cursor hoch (noch nicht ganz richtig!)
clr eq  vt52_seq
jeq      .cursor_up
cmp      #66,d1      ;ESC B: Cursor runter
clr eq  vt52_seq
jeq      .cursor_down
cmp      #67,d1      ;ESC C: Cursor rechts
clr eq  vt52_seq
jeq      .cursor_right
cmp      #68,d1      ;ESC D: Cursor links
clr eq  vt52_seq
jeq      .cursor_left
cmp      #69,d1      ;ESC E: Clear Home
clr eq  vt52_seq
jeq      .clear_screen
cmp      #72,d1      ;ESC H: Cursor Home
jne      .no_cur_home
clr      vt52_seq
jsr      .draw_cursor
jmp      .cursor_home

.no_cur_home: cmp      #74,d1      ;ESC J: Bildschirm ab Cursor löschen
clr eq  vt52_seq
jeq      .clear_from_c
cmp      #75,d1      ;ESC K: Zeile ab Cursor löschen
clr eq  vt52_seq
jeq      .cline_from_c
cmp      #106,d1     ;ESC j: Cursorposition speichern
jne      .no_sav_cur
clr      vt52_seq
move    cursor_x,save_x
move    cursor_y,save_y
move    cursor_adress,save_adr
rts

.no_sav_cur:  cmp      #107,d1     ;ESC k: Cursorposition restaurieren
jne      .no_res_cur
clr      vt52_seq
jsr      .draw_cursor
move    save_x,cursor_x
move    save_y,cursor_y
move    save_adr,cursor_adress
jmp      .draw_cursor

.no_res_cur:  cmp      #76,d1      ;ESC L: Zeile einfügen
jne      .no_inslide
clr      vt52_seq
jsr      .draw_cursor
jsr      .scroll_down
sub      cursor_x,#79,d0      ;Cursor an Anfang der Zeile
move    #79,cursor_x
sub      d0,cursor_adress
jmp      .cline_from_c

.no_inslide:  cmp      #98,d1      ;ESC b? :Vordergrundfarbe wählen
move eq  #2,vt52_seq    ;Nächstes Zeichen ist Vordergrundfarbe
rts eq
cmp      #99,d1      ;ESC c? :Hintergrundfarbe wählen
move eq  #3,vt52_seq    ;Nächstes Zeichen ist Vordergrundfarbe
rts eq
```



```
    cmp     #89,d1      ;ESC Y?? :Cursorposition setzen
    move eq  #4,vt52_seq ;Nächstes Zeichen ist Cursor-X-Position
    rts eq
    clr     vt52_seq
    rts
```

```
.....
charset:bload charset.obj
```

12.9. Parallelport-Treiber

```
=====
;PARALLELPOR
=====
equ parallel_data,$7ff8
equ parallel_status,$7ff9

;Initialisieren des Parallelporttreibers
;-----
parallel:    out     #8,parallel_status ;Init auslösen
            push   #.driver
            jsr    NEWDRIVER          ;Treiber anmelden
            inc   sp
            out   #4,parallel_status ;Init löschen
            rts

;Parallelport-Treiber
;-----
.driver:    dw     "par",0             ;Treibername "par"
            dw     1                   ;ist ein Zeichentreiber
            add   -,sp,d1
            move  (d1),d0              ;Jobnummer holen
            inc  d1
            move  (d1),d1              ;Parameter holen

;Job 1 "Status lesen"
;-----
            dec   sf d0                ;Job 1?
            jne  .nojob1               ;Nein
            and  @parallel_status,#63,d0 ;Statusreg. lesen, 5 Bits
            rts

;Job 2 "Zeichen ausgeben"
;-----
.nojob1:    dec   sf d0                ;Job 2?
            jeq  .charout               ;Ja, Zeichen ausgeben

;Job 3 "String ausgeben"
;-----
.nojob2:    dec   sf d0                ;Job 3?
            rts ne                      ;Nein
            move d1,d0                  ;Stringpointer
.loop:     move  sf (d0),d1             ;Zeichen holen
            rts eq
            jsr  .charout
            inc  d0                      ;Pointer++
            jmp  .loop

;Gibt das Zeichen in d1 auf dem Drucker aus
;-----
.charout:   and   sf @parallel_status,#1,- ;Drucker bereit?
            jeq  .do_it                 ;Ja
            jsr  SWITCHTASK             ;Nein, warten
            jmp  .charout

.do_it:    out   d1,parallel_data       ;Zeichen ausgeben
            out  #2,parallel_status     ;Strobe setzen
            out  #2,parallel_status     ;Strobe setzen
            out  #2,parallel_status     ;Strobe setzen
            out  #2,parallel_status     ;Strobe setzen
            out  -,parallel_status      ;Strobe löschen
            rts
```

12.10. ROM-Disk-Treiber

```
=====
;ROM-Disk
=====
romdisk:    push   #.driver             ;Treiber anmelden
            jsr    NEWDRIVER
            inc   sp
            rts
```



```
;Driver
;-----
.driver:      dw      "rom",0      ;Drivername "rom"
              dw      0          ;Blockdevice
              add     -,sp,d0     ;Jobnummer holen
              move    (d0),d0

;.....
;Job 1:Lesen
              dec     sf d0       ;Job 1?
              jne    .nojob1     ;Nein
              add     #3,sp,d0    ;Block High muß 0 sein
              move    sf (d0),-
              jne    .notvalid
              inc     d0
              bswp   -, (d0),d1   ;Block Low *256 holen
              add     #.romddata,d1 ;d1 zeigt auf Romdiskdatenblock
              cmp     #.romddataend,d1
              jpl    .notvalid   ;Blocknummer war zu groß
              push   d2
              inc     d0
              and     #255,(d0)   ;1. Wort von 0..255 sicherstellen
              move    (d0),d2     ;d2 ist Nummer des 1. Wortes
              add     d2,d1       ;d1 zeigt auf 1. Wort
              inc     d0
              add     (d0),d2     ;d2 ist Nummer des (letzten+1) Wortes
              cmp     d2,#256    ;Sicherstellen, daß Block nicht verlassen
wird
              move    mi #256,d2
              dec     d0
              sub     (d0),d2     ;In d2:Anzahl der Worte
              sub     #3,d0
              move    (d0),d0     ;d0 zeigt auf Userpuffer
;copyloop:
              dec     sf d2       ;Weitere Worte kopieren
              jmi    .exit       ;Nein
              move    (d1),(d0)  ;1 Wort kopieren
              inc     d1
              inc     d0
              jmp     .copyloop
;exit:
              clr     sf ~-      ;Flags löschen
              pop    d2
              rts

;notvalid:
              move    #$0521,d0   ;Block not Valid
              ror     sf -,-,-    ;N-Flag
              rts

;.....
;Job 2:Schreiben
.nojob1:      dec     sf d0       ;Job 2?
              jne    .nojob2     ;Nein
.wrtprot:    move    #$0727,d0    ;Doch, aber ROM-Disk ist schreibgeschützt
              ror     sf -,-,-
              rts

;.....
;Job 3:Kapazität ermitteln
.nojob2:      dec     sf d0       ;Job 3?
              jne    .nojob3     ;Nein
              add     #2,sp,d0
              move    (d0),d0     ;Userpufferadresse holen
              clr     (d0)        ;Letzte Sektor# high
              sub     #.romddata,#.romddataend,d1 ;d1:Anzahl der Worte
              bswp   d1,-,d1     ;Anzahl der Blöcke
              inc     d0
              sub     -,d1,(d0)   ;Letzte Sektor# low
              inc     d0
              clr     (d0)        ;Sektorgröße high
              inc     d0
              move    #512,(d0)   ;und low
              clr     sf ~-      ;Flags löschen
              rts

;.....
;Job 4:Format
.nojob3:      dec     sf d0       ;Job 4?
              jeq    .wrtprot    ;Ja, Disk ist aber schreibgeschützt
              clr     sf ~-      ;Alle anderen Jobs ok
              rts

;.....
```



```
.romddata:
bload romddata.obj
.romddataend:
```

12.11. SCSI-Treiber

```
=====
;SCSI-Treiber
;=====
;Fehlermeldungen:
;107 = Device existiert nicht
equ scsi_data,$7ff4
equ scsi_ctrl,$7ff5

;-----
;INITIALISIERUNG UND EINHEITEN SUCHEN
;Ermittelt alle angeschlossenen Einheit. Die Suche nach weiteren Einheiten
;wird abgebrochen sobald sich eine Einheit nicht meldet, daß heißt alle
;angeschlossenen Einheiten müssen aufeinander folgende IDs haben und mit
;id=0 beginnen. Es wird mitgeteilt, ob eine wechselbares Medium vorliegt.
;Zusätzlich wird eine Herstellerspezifische Kennung ausgegeben.
scsi:      out      -,scsi_ctrl      ;Bus Reset
           push     #2              ;kurz warten
           jsr      DELAY
           clr      @scsi_ctrl      ;Bus Reset clear
           push     #16             ;1 sec warten
           jsr      DELAY

           move     -,accesses      ;Zugriffszähler auf 1
           clr      removable
           clr      not_ready_active ;Drive-not-Ready-Routine nicht aktiv
           clr      media_writeprot ;Alle Medien beschreibbar
           clr      scsi_in_use     ;Semaphor löschen
           clr      want_to_use_scsi ;Fairness-Flag
           push     #1000           ;Speicher für MDB (Media-Deskriptor-Blöcke),...
           jsr      MALLOC          ;...Kommando- und Sektorpuffer
           add      #3,sp           ;Stack für alle Aufrufe reparieren
           add      #266,d0,media_descr ;Pointer auf MDB
           move     d0,scsi_buffer  ;Pointer auf Sektorpuffer
           add      #256,d0,command_buffer ;Pointer auf Kommandopuffer

;.....
;Suche nach SCSI-Geräten

           clr      d7              ;Zähler löschen
           move     #scsidriver0,d6 ;Pointer auf Devicedriver0
.detect_loop: push     d7              ;Gibt es das Device?
           jsr      TEST_UNIT_READY
           inc     sp
           cmp     d0,#107         ;Wenn nicht, fertig
           jeq     .detect_end

           push     d6              ;SCSI-Treiber anmelden
           jsr      NEWDRIVER
           push     scsi_buffer     ;Name des Geräts holen
           push     d7
           jsr      INQUIRY        ;Herstellerinfos erfragen

           push     #string_init    ;"SCSI-Device" ausgeben
           push     #3
           driver   #konsole.error+5

           add     #$30,d7,d0       ;Devicenummer ausgeben
           push     d0
           push     #2
           driver   #konsole.error+5

           push     #32            ;Space ausgeben
           push     #2
           driver   #konsole.error+5
           add     #9,sp

           move     #14,d5          ;28 Zeichen Gerätenamen ausgeben
           add     #4,scsi_buffer,d4 ;Pointer auf Name
           bswp   (d4),-,d0
           push     d0              ;Zeichen High ausgeben
           push     #2
           driver   #konsole.error+5
           push     (d4)           ;Zeichen Low ausgeben
           push     #2
           driver   #konsole.error+5
           add     #4,sp
           inc     d4

.name_loop:
```



```
dec      sf d5
jne      .nameloop

and      sf (scsi_buffer),#128,- ;wechselbares Medium?
jeq      .nextdevice           ;nein
push     #string_ch            ;"wechselbares Medium" ausgeben
push     #3
driver   #konsole.error+5
add      #2,sp
add      d7,#exponents,d0
or       (d0),removable

.nextdevice: push #line_feed          ;Zeilenvorschub ausgeben
            push #3
            driver #konsole.error+5
            add #2,sp

            add #scsidriver1-scsidriver0,d6 ;nächster Treiber
            inc d7                          ;Nächstes Device
            cmp #8,d7
            jne .detect_loop

.detect_end: asl d7                      ;Ungenutzte MDB wieder freigeben
            asl d7                          ;jeder MDB belegt 8 Worte
            asl d7
            add #266,d7                      ;+256 Sektorpuffer +10 Kommandopuffer
            push d7
            push scsi_buffer
            jsr MSHRINK
            add #2,sp

            sub -,scsi_buffer,d0
            sub -,-,(d0)                    ;Speicherblock ist Systemblock

rts

;-----
;Kommandotabelle
;6-Byte-Befehle
c_test_unit_ready: dw 0,0,0,0,0,0
c_request_sense:   dw 3,0,0,0,27,0
c_format_unit:     dw 4,0,0,0,3,0          ;Pauschal:Interleave 3
c_inquiry:         dw 18,0,0,0,36,0       ;bis zu 36 Bytes Daten werden gelesen
;10-Byte-Befehle
c_read:            dw 40,0,0,0,0,0,0,0,1,0 ;Blockadresse muß noch angegeben werden
c_write_verify:   dw 46,0,0,0,0,0,0,0,1,0 ;Blockadresse muß noch angegeben werden
c_read_capacity:  dw 37,0,0,0,0,0,0,0,0,0

;Ausgabestrings:
string_init:      dw "SCSI-Device ",0
string_ch:        dw " (wechselbares Medium)",0
line_feed:        dw 10,13,0

;(2^i)-Tabelle
exponents:        dw 1,2,4,8,16,32,64,128,256,512,1024,2048,4096,8192,16384,32768

;8 Devicedriver für SCSI-Geräte
;-----
scsidriver0:      dw "a",0,0,0              ;Devicename "a"
                 dw 0                      ;Es ist ein Blockdevice
                 move #0,d1                ;Devicenummer
                 jmp driversame
scsidriver1:      dw "b",0,0,0              ;Devicename "b"
                 dw 0                      ;Devicenummer
                 move #1,d1
                 jmp driversame
scsidriver2:      dw "c",0,0,0              ;Devicename "c"
                 dw 0                      ;Devicenummer
                 move #2,d1
                 jmp driversame
scsidriver3:      dw "d",0,0,0              ;Devicename "d"
                 dw 0                      ;Devicenummer
                 move #3,d1
                 jmp driversame
scsidriver4:      dw "e",0,0,0              ;Devicename "e"
                 dw 0                      ;Devicenummer
                 move #4,d1
                 jmp driversame
scsidriver5:      dw "f",0,0,0              ;Devicename "f"
                 dw 0                      ;Devicenummer
                 move #5,d1
```



```
scsidriver6:    jmp     driversame
               dw     "g",0,0,0           ;Devicename "g"
               dw     0
               move   #6,d1             ;Devicenumber
scsidriver7:    jmp     driversame
               dw     "h",0,0,0         ;Devicename "h"
               dw     0
               move   #7,d1             ;Devicenumber

driversame:     irqoff
               cmp     scsi_in_use,-    ;SCSI belegt?
               move   eq  akt_task,scsi_in_use ;Nein, selber belegen
               irqon
               jeq     .semok
               move   akt_task,want_to_use_scsi ;Fairness-Flag setzen
               jsr    SWITCHTASK
               jmp     driversame

.semok:        add     -,sp,d0
               pushall
               move   d1,d7             ;SCSI-ID
               move   d0,d5
               move   (d0),d6           ;Jobnummer holen

               add     #exponents,d1
               and     sf (d1),removable,- ;Ist Medium wechselbar?

               push   d7
               jsr   ne  TEST_UNIT_READY ;Ist Datenträger gewechselt worden?
               inc    sp

;.....
;JOB 1: LESEN
               dec     sf d6             ;Job "Lesen"?
               jne     .writejob         ;Nein

               add     #3,d5,d0         ;Sektor low
               push   (d0)
               dec     d0
               push   (d0)             ;Sektor high
               push   d7               ;Unitnumber
               jsr    GETBLOCK         ;Block lesen
               add     #3,sp
               jmi    .driverexit

               add     #4,d5
               and     #$ff,(d5),d2    ;d2 ist Position des 1. Worts
               inc     d5
               add     (d5),d2,d3      ;d3 ist Position des letzten Wortes
               cmp     #$101,d3        ;Sicherstellen, daß es nicht größer als $100 ist
               move   pl  #$100,d3
               sub     d2,d3           ;d3 gibt Anzahl an
               sub     #4,d5
               move   (d5),d1         ;User-Pufferadresse holen
               add     #4,d0           ;d0 zeigt auf Cachebufferdaten
               add     d0,d2           ;d2 zeigt auf 1. Wort im Cachepuffer
.same:         clr     d0             ;Kein Fehler
.copyloop:     dec     sf d3           ;Weitere Worte kopieren?
               jmi    .driverexit     ;Nö
               move   (d2),(d1)      ;Daten kopieren
               inc    d1
               inc    d2
               jmp     .copyloop

;.....
;JOB 2: SCHREIBEN
.writejob:     dec     sf d6             ;Job "Schreiben"?
               jne     .capjob         ;Nein

               add     #exponents,d7,d1 ;Medium schreibgeschützt?
               and     sf (d1),media_writeprot,- ;Ja: Fehlerrückgabe...
               move   ne  #$0727,d0    ;...und fertig
               jne     .driverexit

               add     #3,d5,d0         ;Sektor low
               push   (d0)
               dec     d0
               push   (d0)             ;Sektor high
               push   d7               ;Unitnumber
               jsr    GETBLOCK         ;Block lesen
               add     #3,sp
               jmi    .driverexit
```



```
or          #8,(d0)          ;Puffer ist SchreibPuffer

add         #4,d5
and         #$ff,(d5),d1    ;d1 ist Position des 1. Worts
inc        d5
add         (d5),d1,d3     ;d3 ist Position des letzten Wortes
cmp        #$101,d3        ;Sicherstellen, daß es nicht größer als $100 ist
move pl    #$100,d3
sub        d1,d3           ;d3 gibt Anzahl an
sub        #4,d5
move       (d5),d2        ;User-Pufferadresse holen
add        #4,d0
add        d0,d1          ;d1 zeigt auf 1. Wort im Cachepuffer

;Schreibzugriff auf Sektor Null? Dies wird ein High-Level-Format bedeuten.
add        #3,d5,d0
cmp        (d0),-
jne        .same
dec        d0
cmp        (d0),-
jne        .same

;Schreibadresse war Sektor 0 -> neuen Mediadescriptor erstellen
push       d1
push       d7
sub        #7,sp
jsr        MEDIA_CHANGED
add        #8,sp
pop        d1
jmp        .same

/.....
;JOB 3: KAPAZITÄT
.capjob:   dec          sf d6          ;Job "Kapazität ermitteln"?
jne        .formjob       ;Nein

inc        d5              ;Zeiger auf Pufferadresse
push       (d5)           ;Pufferadresse
push       d7              ;Devicenummer
jsr        READ_CAPACITY
add        #2,sp
jmp        .driverexit

/.....
;JOB 4: FORMAT
.formjob:  dec          sf d6          ;Job "Format"?
jne        .decbufjob     ;Nein

push       d7              ;Devicenummer
jsr        FORMAT_UNIT
inc        sp
jmp        .driverexit

/.....
;JOB 5: DECREMENT BUFFERS
.decbufjob: dec         sf d6          ;Job "Dec Buffers"?
jne        .flushjob      ;Nein

inc        d5
move       (d5),d6        ;Bis zu welcher Adresse freimachen?

.decloop:  and          sf #8,(efs),-   ;Ist es ein Lesepuffer?
jeq        .delete        ;Ja, löschen

add        #2,efs,d0
push       (d0)           ;Block# Low
dec        d0
push       (d0)           ;Block# High
add        #3,d0
push       d0              ;Pufferadresse
and        #7,(efs),d0
push       d0              ;SCSI-Unitnummer
jsr        SCSIWRITE      ;Sektor schreiben
add        #4,sp

.delete:   add          sf #260,efs     ;520 Bytes an den Heap zurückgeben
cmp        d6,efs
jmi        .decloop
jmp        .driverexit

/.....
;JOB 6: FLUSH
```



```
.flushjob:      dec     sf d6           ;Job "Flush"?
                move ne  #0549,d0       ;Nein, Job unbekannt...
                jne     .driverexit     ;...und fertig

                or      #8,d7           ;uns interessieren nur Schreibpuffer
                move    efs,d3         ;d3 ist Pointer auf Cache-Puffer

.flushloop:     and      #15,(d3),d0
                cmp     d7,d0          ;Schreibpuffer für dieses Device?
                jne     .noflush       ;Nö

                add     #2,d3,d0
                push    (d0)           ;Block# Low
                dec     d0
                push    (d0)           ;Block# High
                add     #3,d0
                push    d0             ;Pufferadresse
                and     #7,d7,d0
                push    d0             ;SCSI-Unitnummer
                jsr    SCSIWRITE       ;Sektor schreiben
                add     #4,sp
                and     #$fff7,(d3)    ;Puffer ist nur noch Lesebuffer

.noflush:       add     sf #260,d3      ;Nächster Puffer
                cmp     #bs_start,d3
                jne     .flushloop     ;Noch nicht letzter
                clr     d0

;.....
.driverexit:    clr     scsi_in_use
                cmp     want_to_use_scsi,- ;Fairness-Flöag überprüfen
                clr     want_to_use_scsi
                jsr ne  SWITCHTASK
                move    sf d0,-         ;Fehler aufgetreten?
                ror ne sf -,-,-        ;Wenn ja :N-Flag
                popall
                rts

;.....
;Diese Routine sorgt dafür, daß ein angegebener Block in einem Cachepuffer ist
getblock:      pushall
                add     #7,sp,d0       ;Devicenummer holen
                or      #16,(d0),d2    ;Nur gültige Puffer interessieren
                inc     d0
                move    (d0),d3        ;Sektornummer high
                inc     d0
                move    (d0),d4        ;Sektornummer low
                ror     -,-,d5         ;Zugriffszähler des Puffers, der am längsten nicht
benutzt wurde
                move    efs,d6         ;d6 pointet auf Cachepuffer

.search:       and     sf #23,(d6),d0    ;Puffer gültig für unser Device?
                cmp     d0,d2
                jne     .nohit         ;Nein
                add     -,d6,d0        ;d0 temporärer Pointer
                cmp     d3,(d0)        ;Sektornummern high gleich?
                jne     .nohit         ;Nö
                inc     d0
                cmp     d4,(d0)        ;Sektornummern low gleich?
                jne     .nohit         ;Nö
                move    d6,d7         ;Adresse steht in d7
                jmp     .cachehit

;Puffer ist uninteressant. Aber vielleicht ist es der älteste
.no-hit:       add     #3,d6,d0
                cmp     d5,(d0)        ;Ist Puffer der älteste?
                jpl     .notoldest     ;Nein, nicht verwerfen
                move    (d0),d5        ;Bis hierhin ja...
                move    d6,d7         ;...Adresse merken
.notoldest:    add     sf #260,d6       ;Nächster Puffer
                cmp     #bs_start,d6
                jne     .search        ;Noch nicht letzter

;Es ist ein Cachemiss aufgetreten. Nun muß der Puffer an Adresse (d7)
;für den geforderten Sektor herhalten.
                and     #7,d2           ;Unitnummer in d2
                and     sf #8,(d7),-   ;Ist es ein Schreibpuffer?
                jeq     .getnew        ;Nein, sofort Sektor laden

;Der am längsten nicht mehr benutzte Cachepuffer war leider ein
;Schreibpuffer -> zurückschreiben
                add     #2,d7,d0
```



```

        push    (d0)          ;Block# Low
        dec     d0
        push    (d0)          ;Block# High
        add     #3,d0
        push    d0            ;Pufferadresse
        and     #7,(d7),d0    ;SCSI-Unitnummer
        push    d0
        jsr    SCSIWRITE     ;Sektor schreiben
        add     #4,sp

;Nun kann der angeforderte Sektor gelesen werden
.getnew:  add     #2,d7,d0      ;d0 ist temporärer Pointer
        push    d4            ;Block# low pushen
        move    d4,(d0)      ;und in Pufferverwaltung eintragen
        dec     d0
        push    d3            ;Block# high pushen
        move    d3,(d0)      ;und in Pufferverwaltung eintragen
        add     #3,d0
        push    d0            ;Pufferadresse pushen
        move    d2,(d7)      ;Unitnummer in Pufferverwaltung...
        push    d2            ;...und auf den Stack
        jsr    SCSIREAD     ;Block lesen
        add     #4,sp
        jmi    .errorend     ;Bei Fehler: Ende
        or     #16,(d7)      ;Puffer ist gültig

;Der Puffer enthält nun den gewünschten Sektor
.cachehit: add    #3,d7,d0      ;Puffer-Zugriffszähler...
        cmp     accesses,(d0) ;...gleich dem Gesamtzugriffszähler?
        jeq    .end          ;Ja, Zugriffszähler nicht ändern
        inc     sf accesses   ;Gesamtzugriffszähler erhöhen
        move    accesses,(d0) ;Wird Puffer-Zugriffszähler
        jpl    .end          ;Kein Zählerüberlauf

;Falls Gesamtzugriffszähler überläuft (= $8000 ist), werden
;alle Pufferzugriffszähler durch 256 geteilt
.divloop: add    #3,efs,d0
        add    #$ff,(d0)     ;255 addieren, damit keine 0en entstehen
        bswp   (d0),-,(d0)  ;/256
        add    #260,d0      ;Nächster Puffer
        cmp    #bs_start,d0
        jmi    .divloop     ;Noch nicht letzter
        move   #$81,accesses

.end:    move    d7,d0
        clr     sf ~-        ;N-Flag löschen
.errorend: popall
        rts

;Low-Level SCSI-Funktionen
;-----
;Diese Routine kopiert das SCSI-Kommando ab Adresse (d0)
;in den Kommandopuffer (weil der im RAM-Bereich ist!)
;d6 sagt aus wann das Kommando für einen Taskwechsel unterbrochen werden kann,
;da der Zugriff lange dauert.
copy_command: move    command_buffer,d7
        move    command_buffer,d1
        move    #10,d2
.copy:    move    (d0),(d1)
        inc     d0
        inc     d1
        dec     sf d2
        jne    .copy
        rts

test_unit_ready: pushall
        move    #c_test_unit_ready,d7 ;Kommandozeiger einstellen
        sub    -, -,d6             ;Kommando wird nie unterbrochen
        jmp    command

format_unit:  pushall
        move    #c_format_unit,d0    ;Kommando ins RAM kopieren
        jsr    copy_command
        move    #6,d6                ;Kommando wird unterbrochen
        jmp    command

inquiry:     pushall
        move    #c_inquiry,d7        ;Kommandozeiger einstellen
        sub    -, -,d6             ;Kommando wird nie unterbrochen
        jmp    command

read_capacity: pushall
```



```
        move    #c_read_capacity,d7    ;Kommandozeiger einstellen
        sub     -,-,d6                 ;Kommando wird nie unterbrochen
        jmp     command

request_sense: pushall
        move    #c_request_sense,d7    ;Kommandozeiger einstellen
        sub     -,-,d6                 ;Kommando wird nie unterbrochen
        jmp     command

scsiwrite:   pushall
        move    #c_write_verify,d0     ;Kommando ins RAM kopieren
        jsr    copy_command
        move    #522,d6                 ;Kommando bei ByteNr. 522 unterbrechen
        jmp    scsiread.same           ;... um Verify-Vorgang abzuwarten

scsiread:   pushall
        move    #c_read,d0             ;Kommando ins RAM kopieren
        jsr    copy_command
        move    #10,d6                 ;Kommando bei ByteNr 10 unterbrechen, (Compare)
.same:      add     #9,sp,d0            ;Blocknummer in das Kommando eintragen
        add     #2,command_buffer,d1
        bswp   (d0),-,(d1)            ;Bits 31-24
        inc    d1
        move   (d0),(d1)              ;Bits 23-16
        inc    d0
        inc    d1
        bswp   (d0),-,(d1)            ;Bits 15-8
        inc    d1
        move   (d0),(d1)              ;Bits 7-0
        jmp    command

;Befehlsausführung
;-----
;Übergibt Kommando an SCSI-Device. Bei Status 2 wird die Fehlermeldung im
;Fehlerregister error zusammengefaßt, in den Bits 11-8 steht der
;Statusschlüssel und in den Bits 7-0 der Statuscode. Die ankommenden
;Bytes werden zu Worten zusammengefaßt, dabei ist das erste Byte, das
;gesendet oder empfangen wird, das High-Byte.
command:    add     #7,sp,d0
        move    (d0),d1                ;Unitnummer holen
        and     #7,d1
        move    d1,(d0)
        inc    d0
        move    (d0),d5                ;Pufferadresse holen
        clr    d3                      ;high/low-Byte-Zeiger init
        clr    d4                      ;Kontrollzähler löschen

;Target selektieren
        add     #exponents,d1,d0       ;2 hoch Unitnummer berechnen
        move    (d0),d0
        out    d0,scsi_data            ;Target selektieren

        move    #1000,d1                ;Maximal 1000
.wait_for_busy: and    sf @scsi_ctrl,#16,- ;SCSI-Bus busy?
        jne    .comnext                ;Ja, jetzt Daten transferieren
        dec    sf d1                    ;Timeoutzähler
        jne    .wait_for_busy

;Target nicht verfügbar, Fehler 107
        out    #0,scsi_data            ;SCSI-Bus Clear
        move    #107,d0                 ;Fehler melden
        jmp    .errorend                ;und mit N-Flag beenden

;Haupt-Datenübertragungs-Schleife
.comnext:   cmp     d4,d6                 ;Kommando unterbrechen?
        jsr    eq SWITCHTASK           ;ja
        and    sf @scsi_ctrl,#8,-      ;Request?
        jeq    .comnext                ;Nein, warten
        inc    d4                       ;Kontrollzähler inc
        and    sf @scsi_ctrl,#7,d0     ;Welche Phase?
        cmp    #2,d0                   ;Immer noch Command-Phase?
        jne    .nocommand              ;Nein, zur nächsten Phase
        out    (d7),scsi_data          ;Kommando-Byte ausgeben
        inc    d7                       ;Zeiger erhöhen
        jmp    .comnext

.nocommand: cmp    #4,d0                 ;Welche ist die nächste Phase?
        jeq    .getdata                 ;Data-In-Phase.
        jpl    .getstatus               ;Status-In
        jmp    .putdata                  ;Data-Out

.dataoutnext: cmp    d4,d6                 ;Kommando unterbrechen?
```



```
        jsr eq    SWITCHTASK                ;ja
        and      sf @scsi_ctrl,#8,-        ;Request?
        jeq      .dataoutnext              ;Nein, warten
        and      sf @scsi_ctrl,#7,-        ;Immer noch Data-Out-Phase?
        jne      .getstatus                ;Nein, zur nächsten Phase
.putdata:  bswp    (d5),-,@scsi_data        ;high-Byte ausgeben
.dataoutreq: and    sf @scsi_ctrl,#8,-        ;Request?
        jeq      .dataoutreq              ;Nein, warten
        inc      d4                        ;Kontrollzähler inc
        out     (d5),scsi_data            ;low-Byte ausgeben
        inc      d5                        ;Datapointer incrementieren
        jmp     .dataoutnext

.datainnext: and    sf @scsi_ctrl,#8,-        ;Request?
        jeq      .datainnext              ;Nein, warten
        and      sf @scsi_ctrl,#2,-        ;Immer noch Data-In-Phase?
        jne      .getstatus                ;Nein, zur nächsten Phase
.getdata:  in      scsi_data,d0            ;Datum holen
        bswp    -,d0,(d5)                ;im high-Byte ablegen
.datainreq: and    sf @scsi_ctrl,#8,-        ;Request?
        jeq      .datainreq              ;Nein, warten
        and      sf @scsi_ctrl,#2,-        ;Immer noch Data-In-Phase?
        jne      .getstatus                ;Nein, zur nächsten Phase
        inc      d4                        ;Kontrollzähler inc
        and     @scsi_data,$ff,d0        ;Datum holen
        or      d0,(d5),=                ;im low-Byte ablegen
        inc     d5                        ;Datapointer incrementieren
        jmp     .datainnext

.getstatus: and    @scsi_ctrl,#15,d0        ;Req für Status?
        cmp     #14,d0
        and     @scsi_data,$ff,d0        ;Datum holen
        move eq d0,status                ;evtl als Status speichern
        and     sf @scsi_ctrl,#16,-        ;Immer noch Busy?
        jne     .getstatus                ;Ja, warten

;SCSI-Datentransfer ist beendet, Fehlerüberprüfung
        and     sf @scsi_ctrl,#32,-        ;Parityerror aufgetreten?
        move ne #0447,d0                ;Ja, Error ausgeben
        jne     .errorend                ;...und fertig

;SCSI-Status überprüfen
        cmp     status,-
        jeq     .end                      ;SCSI-Status=0:alles ok
        cmp     #2,status
        jeq     .do_req_sense            ;SCSI-Status=2:Request Sense
        move    #0801,d0                ;Sonst: Drive-Busy-Fehler

;Routinenende
.errorend: ror     sf -,-,-                ;N_Flag setzen
        jmp     .sameexit
.end:      clr     sf ~-                  ;N-Flag löschen
.sameexit: popall
        rts                                ;Fertig

;Status 2 ist aufgetreten, ein Request-Sense-Kommando wird abgesetzt.
.do_req_sense: add    #7,sp,d0
        push   scsi_buffer                ;Adresse pushen
        push   (d0)                      ;Unitnummer
        jsr   REQUEST_SENSE
        add    #2,sp
        add    -,scsi_buffer,d0
        and   (d0),#ff00,d7                ;Hi-Byte:Statusschlüssel
        add    #5,d0
        bswp  (d0),-,d0                ;Lo-Byte:StatusCode
        or    d0,d7

;Media-Changed und Drive-not-Ready behandeln
        bswp  d7,-,d6
        cmp   #6,d6                      ;UNIT-Attention?
        jne   .no6
        jsr   DRIVE_NOT_READY            ;Ja->Drive-not-Ready und...
        jsr   MEDIA_CHANGED              ;..Media-Changed aufrufen
        move  d7,d0
        jmp   .errorend

.no6:     cmp   #2,d6                      ;Drive not ready?
        jne   .no2
        jsr   DRIVE_NOT_READY            ;->Drive-not-Ready aufrufen
        move  d7,d0
        jmp   .errorend
```



```
.no2:      cmp      #7,d6          ;Writeprotect?
          add     eq      #7,sp,d0      ;Ja, Write-Protectbit setzen
          add     eq      #exponents,(d0),d0
          or      eq      (d0),media_writeprot ;Writeprotect-Bit setzen
          move    d7,d0          ;Fehlernummer vom Req-Sense
          jmp     .errorend

;Media-Changed-Routine
;-----
media_changed:  move     sf not_ready_active,- ;Laufe ich schon?
               rts     ne          ;Ja, fertig
               move    -,not_ready_active ;Wenn nein, Semaphorbit setzen
               add     #8,sp,d0      ;Unitnummer holen
               move    (d0),d0
               add     #exponents,d0,d1 ;Medium sei erst mal
               nor     (d1),-,d1
               and     d1,media_writeprot ;nicht schreibgeschützt

;Bootsektor (Identifikation) lesen
               push    #0          ;Low Adresse Bootsektor
               push    #0          ;High Adresse Bootsektor
               push    scsi_buffer  ;Pufferadresse
               push    d0          ;Unitnummer
               jsr     SCSIREAD     ;Block lesen fehlerhaft?
               add     mi #4,sp      ;Ja, fertig
               jmi     .fertig
ermitteln      jsr     SCSIWRITE    ;Nein, Testschreiben um writeprotect zu
               add     #4,sp

;Medium-Deskriptor aufbauen
               add     #8,sp,d0      ;Unitnummer holen
               move    (d0),d0
               asl     d0          ;Adresse vom Medium-Deskriptor
               asl     d0
               asl     d0
               add     media_descr,d0
               add     #8,scsi_buffer,d1 ;Adresse des Mediennamens
               push    d2
               move    #7,d2        ;7 Worte (Name) kopieren
.loop:        move    (d1),(d0)
               inc     d0
               inc     d1
               dec     sf d2
               jne     .loop
               inc     d1
               move    (d1),(d0)    ;Seriennummer kopieren
               pop     d2
.fertig:      clr     not_ready_active ;Semaphor löschen
               rts

;Drive-Not-Ready-Routine
;-----
drive_not_ready: move    sf not_ready_active,- ;Laufe ich schon?
                 rts     ne          ;Ja, zurück
                 move    -,not_ready_active ;Wenn nein, Semaphorbit setzen
                 push    d2
                 push    d3

;Weitere Schreibzugriffe verhindern
               add     #10,sp,d0     ;Devicenumber holen
               move    (d0),d0
               add     #exponents,d0,d1
               or      (d1),media_writeprot

;Gibt es für dieses Device noch Schreibpuffer?
               or      #8,d0        ;Uns interessieren nur Schreibpuffer
               move    efs,d1      ;d1 ist Pointer auf Cachepuffer
               cmp     #bs_start,d1
               jeq     .ende       ;Falls es gar keine Puffer gibt:Fertig
.loop1:      and     #15,(d1),d2
               cmp     d0,d2      ;Ist es einer?
               jeq     .found      ;Ja, große Panik
               add     #260,d1     ;Nächster Puffer
               cmp     #bs_start,d1
               jne     .loop1     ;Nein, weitersuchen

               and     #7,d0      ;Uns interessiert nur die Devicenumber
               push    d0          ;d0 sichern
               add     #$61,d0     ;Devicename
               move    d0,(command_buffer)
               add     -,command_buffer,d0
```



```
        clr          (d0)
        push         command_buffer
        jsr          OPENED_FILES ;Gibt es noch geöffnete Files für dieses Device?
        inc         sp
        cmp         d0,-
        pop         d0           ;d0 restaurieren
        jne         .found

;Es gibt keine Schreibpuffer -> Alle Puffer für dieses Device löschen
.clearcache:  move     efs,d1      ;d1 ist Pointer auf Cachepuffer
.loop2:      and      #7,(d1),d2
             cmp      d0,d2      ;Ist es ein interessanter Puffer?
             clr eq   (d1)      ;Ja, Puffer ungültig machen
             add     #3,d1
             clr eq   (d1)      ;und Zugriffszähler auf 0 setzen
             add     #257,d1     ;Nächster Puffer
             cmp     #bs_start,d1
             jne     .loop2     ;Nein, weitersuchen

;Es gibt keine Schreibpuffer, fertig
.ende:       pop      d3
             pop      d2
             clr     not_ready_active ;Semaphorbit löschen
             rts

/.....
;PANIK-Routine, da Schreibpuffer oder geöffnete Dateien existieren.
.warn1:     dw      13,10,"Medium ",0
.warn2:     dw      " OHNE Schreibschutz wieder in SCSI-Device ",0
.warn3:     dw      " einlegen.",13,10,"(I)gnore (O)k.",13,10,0

;Für das nicht bereite Drive gibt es noch Schreibpuffer
.found:     and      #7,d0
             asl     d0           ;Adresse des Media-Deskriptors
             asl     d0
             asl     d0
             add     media_descr,d0,d3

.flushkey:  push     -           ;Job 1:Zeichen lesen
             driver  #konsole.error+5 ;Tastaturpuffer leeren
             inc     sp
             jpl     .flushkey

             push     #.warn1     ;"Medium " ausgeben
             push     #3
             driver  #konsole.error+5
             add     #2,sp

             push     d4
             move     d3,d4       ;Adresse des Media-Deskriptors
             move     #7,d2       ;7 Worte
.nameout:   bswp     (d4),-,d0    ;Medienname ausgeben
             push     d0
             push     #2
             driver  #konsole.error+5
             add     #2,sp

             and     #$ff,(d4),d0
             push     d0
             push     #2
             driver  #konsole.error+5
             add     #2,sp

             inc     d4
             dec     sf d2
             jne     .nameout
             pop     d4

             push     #.warn2     ;" wieder in ..." ausgeben
             push     #3
             driver  #konsole.error+5
             add     #2,sp
             add     #10,sp,d0    ;Devicenumber holen
             add     #30,(d0),d0 ;in ASCII wandeln
             push     d0
             push     #2
             driver  #konsole.error+5
             add     #2,sp
             push     #.warn3     ;" einlegen..." ausgeben
             push     #3
             driver  #konsole.error+5
             add     #2,sp
```



```
.waitforkey:    push        -
               driver    #konsole.error+5    ;Zeichen von Tastatur holen
               inc        sp
               jmi        .waitforkey

               bswp      d0,-,d0            ;Scancode ins lowbyte
               cmp        #67,d0            ;Ignore?
               jeq        .clearcache      ;...und CACHEDATEN verwerfen
               cmp        #68,d0            ;Ok?
               jne        .waitforkey      ;Nein, weiter auf Taste warten

;Der User hat O.K. gedrückt
               add        #10,sp,d0        ;Devicenumber holen
               move       (d0),d0
               push       #0                ;Blocknumber low
               push       #0                ;Blocknumber high
               push       scsi_buffer      ;Adresse
               push       d0                ;Device
               jsr        SCSIREAD         ;Block lesen (evtl Unit-Attention)
               jsr        SCSIREAD         ;deshalb nochmal Block lesen
               jmi        .notestwrite
               jsr        SCSIWRITE        ;Evtl. Testschreiben, für writeprotect
.notestwrite:  add        #4,sp
               jmi        .flushkey        ;Bei Schreibschutz: Meldung erneut ausgeben

;Ist es die Diskette von vorhin?
               move       d3,d0            ;Adresse des Mediadeskriptors
               add        #8,scsi_buffer,d1 ;Adresse des Bootsektors
               move       #7,d2
.complloop:    cmp        (d0),(d1)                    ;Medienname gleich?
               jne        .flushkey        ;Nein
               inc        d0
               inc        d1
               dec        sf d2
               jne        .complloop
               inc        d1
               cmp        (d0),(d1)        ;Seriennummer gleich?
               jne        .flushkey        ;Nein

;Status quo ante wurde vom User tatsächlich wieder hergestellt
               add        #10,sp,d1        ;Devicenumber holen
               add        #exponents,(d1),d1 ;Medium ist wieder
               nor        (d1),-,d1
               and        d1,media_writeprot ;beschreibbar
               jmp        .ende
```

12.12. Serieller Schnittstellen-Treiber

```
=====
;SERIELLE SCHNITTSTELLE
=====
;Fehler:
;1 = Paritätsfehler
;2 = Stopbitfehler
;4 = Overrunfehler
;...und Kombinationen (Addition der Fehlerwerte)!

equ empfangsregister,$7ffd
equ senderegister,$7fff
equ controllregister,$7ffe
equ statusregister,$7ffc

;Schnittstellentreiber initialisieren
;-----
;Grundeinstellung: 9600 baud, 1 Stoppbit, DTR=0, RTS=0
seriell:      push       #16                ;16 Worte für Empfangspuffer
               jsr        MALLOC
               inc        sp
               sub        -,d0,d1
               sub        -,-(d1)          ;Ist ein Systemblock, Besitzer $ffff
               move       d0,s_buffer      ;Pufferanfang
               add        #16,d0,s_buffer_end ;Pufferende
.clear_loop:  sub        -,-(d0)              ;Empfangspuffer löschen
               inc        d0
               cmp        d0,s_buffer_end
               jne        .clear_loop
               clr        @statusregister   ;Statusregister löschen
               out        #10,controllregister ;Controllregister setzen
               move       s_buffer,s_read   ;Lesezeiger init
               move       s_buffer,s_write  ;Schreibzeiger init
               move       #seriell_int,2    ;Interruptroutine init
```



```

        push    #.driver          ;Serielltreiber anmelden
        jsr     NEWDRIVER
        inc     sp
        clr     cts                ;0=Sendeerlaubnis
        move    -,rts

;Seriell-Schnittstellentreiber
;-----
.driver:    dw     "ser",0         ;Treibername "ser"
            dw     1              ;ist ein Zeichentreiber
            add    -,sp,d1
            move   (d1),d0        ;Jobnummer nach d0 holen
            inc    d1
            move   (d1),d1        ;Parameter nach d1 holen

;Job 1 "Zeichen aus Puffer lesen"
;.....
            dec    sf d0          ;Job 1?
            jne    .job2         ;Nein

Zeichen    move    sf (s_read),d0 ;Zeichen lesen, setzt N-Flag falls kein
            move   mi #118,d0     ;Kein Zeichen, fertig
            rts   mi

            sub    -,-(s_read)    ;Zeichen im Puffer löschen
            inc    s_read         ;Lesezeiger++
            cmp    s_read,s_buffer_end ;Pufferende?
            move   eq s_buffer,s_read ;Ja, wieder auf Anfang setzen

Zeichen    move    sf (s_read),-  ;Zeichen lesen, setzt N-Flag falls kein
            jpl    .eofcheck
            cmp    rts,-         ;Wurde ein CTRL-s von uns gesendet?
            clr    rts
            move   #17,d1        ;CTRL-q senden, da Puffer wieder

leer!      jsr    ne .charout     ;ja,

.eofcheck: and    #$ff,d0,d1      ;Niederwertiges Byte bestimmen
            cmp    dl,#26        ;EOF?
            jne    .exit         ;Nein, fertig
            move   #105,d0       ;Ja, Ende
            ror    sf -,-,-      ;N-Flag setzen
            rts

.exit:     clr    sf ~-         ;Flags löschen
            rts

;Job 2 "Zeichen senden"
;.....
.job2:     dec    sf d0          ;Job 2?
            jeq    .charout     ;Ja

;Job 3 "String senden"
;.....
            dec    sf d0          ;Job 3?
            rts   ne           ;Nein

.loop:     move   dl,d0         ;Stringpointer
            move   sf (d0),d1    ;Zeichen holen
            rts   eq           ;fertig wenn 0
            jsr    .charout
            inc    d0           ;Pointer++
            jmp    .loop

;Sendet das Zeichen in d1
;.....
.charout:  cmp    cts,-         ;Senden erlaubt?
            jeq    .send        ;Ja
            jsr    SWITCHTASK   ;Nein, Taskwechsel und neu versuchen
            jmp    .charout

.send:     and    sf @statusregister,#16,- ;Sendepuffer leer?
            jne    .send        ;nein, warten
            out   dl,senderegister ;Zeichen senden
            rts

;Interruptroutine IRQ-Level 2
;Empfangen eines Zeichens von der seriellen Schnittstelle
;-----
```



```
seriell_int:  or      ~-,#1024,flags2      ;Flags sichern
             and      @statusregister,#7,s_error    ;Fehlerüberprüfung
             and      @empfangsregister,#$ff,s_int_ar ;Zeichen ins Arbeitsregister laden
             clr      @statusregister              ;Statusregister löschen

             cmp      #19,s_int_ar                ;CTRL-s?
             move eq  -,cts                        ;Aufhören zu Senden!
             jeq      .ende
             cmp      #17,s_int_ar                ;CTRL-q?
             clr eq  cts                          ;Senden wieder erlaubt!
             jeq      .ende

             move     sf (s_write),-              ;Puffer frei?
             jpl      .ende                       ;Nein, Interruptroutine verlassen

             bswp     -,s_error,=
             or      s_error,s_int_ar,(s_write)   ;Zeichen in Puffer schreiben
             inc     s_write                      ;Schreibpointer++
             cmp     s_write,s_buffer_end        ;Pufferende?
             move eq  s_buffer,s_write           ;ja, Zeiger auf Pufferanfang

             add     -,s_write,s_int_ar          ;3 Worte look-ahead für Puffer voll
             cmp     s_int_ar,s_buffer_end      ;Pufferende?
             move eq  s_buffer,s_int_ar         ;ja, Zeiger auf Pufferanfang
             inc     s_int_ar                   ;Schreibpointer++
             cmp     s_int_ar,s_buffer_end      ;Pufferende?
             move eq  s_buffer,s_int_ar         ;ja, Zeiger auf Pufferanfang
             inc     s_int_ar                   ;Schreibpointer++
             cmp     s_int_ar,s_buffer_end      ;Pufferende?
             move eq  s_buffer,s_int_ar         ;ja, Zeiger auf Pufferanfang
             move     sf (s_int_ar),-           ;Frei?
             jmi     .ende

.send:       and     sf @statusregister,#16,-      ;Sendepuffer leer?
             jne     .send                      ;nein, warten
             out     #19,senderegister          ;CTRL-s senden
             move    -,rts                      ;Flag setzen

.ende:       move     sf flags2,~dummy          ;Interrupt-Flag löschen
             jmp     seriell_int                ;PC neu einstellen
```

12.13. Dienstprogramme

12.13.1. ATTRIB

```
include lib
;-----
;ATTRIB
;-----
attrib:      push     #cmd
             sys      #10                ;CmdLine suchen
             inc     sp
             cmp     (d0),-              ;Dateiname mit angegeben?
             move eq  #111,d0            ;Nein, CmdLine ist leer
             jeq     .fehler

;Dateinamen in CmdLine isolieren
.move       #puffer,d1
.loop:      cmp     (d0),-
             jeq     .flags
             cmp     (d0),#32
             jeq     .flags
             move    (d0),(d1)
             inc     d0
             inc     d1
             jmp     .loop

;Flags nach Dateinamen suchen, Reihenfolg egal
.flags:     clr     (d1)
.loop2:     cmp     (d0),-
             jeq     .open
             cmp     (d0),#$57          ;W?
             or eq   #4,flags
             cmp     (d0),#$77          ;w?
             or eq   #4,flags
             cmp     (d0),#$58          ;X?
             or eq   #2,flags
             cmp     (d0),#$78          ;x?
             or eq   #2,flags
             cmp     (d0),#$44          ;D?
```



```
        or  eq    -,flags
        cmp    (d0),#$64    ;d?
        or  eq    -,flags
        inc    d0
        jmp    .loop2

;Datei öffnen
.open:   push    -
        push    #puffer
        sys    #12          ;OPEN durchführen
        add    #2,sp
        jmi    .fehler
        move   d0,fdb

;Flags setzen
        push    flags
        push    fdb
        sys    #17
        add    #2,sp
        jmi    .fehler

;Datei schließen
.ende:   push    fdb
        sys    #15          ;CLOSE
        inc    sp
        rts

.fehler: push    d0
        sys    #29          ;Fehlerausgabe aufrufen
        inc    sp
        jmp    .ende

cmd:     dw "cmd="
flags:   dw 0
fdb:     dw 0
data
puffer:  256+128          ;Puffer + Stacktiefe auf 64 Worte festgelegt
```

12.13.2. BCOLOR

```
include lib
;-----
;BCOLOR
;-----
;BCOLOR verändert die Hintergrundfarbe der aktuellen Konsole
bcolor:  push    #cmd
        sys    #10          ;CmdLine suchen
        inc    sp

;Als Parameter sind nur Zahlen zwischen 0 und 7 zulässig
        cmp    #$30,(d0)    ;Zahl >= Null?
        move   mi #111,d0   ;Nein, Parameterfehler
        jmi    fehler
        cmp    (d0),#$37    ;Zahl <= 7?
        move   mi #111,d0   ;Nein, Parameterfehler
        jmi    fehler

        move   (d0),backcolor+2 ;Farbwert in String eintragen

;Vt52-Sequenz ausgeben
        pushz
        push    #backcolor
        pushz
        sys    #14          ;WRITE
        add    #3,sp
        rts pl

fehler:  push    d0
        sys    #29          ;Fehlerausgabe aufrufen
        inc    sp
        rts

cmd:     dw "cmd="
backcolor: dw 27,"c",0,0    ;Vt52-Sequenz für Hintergrundfarbe
data
stack:  64          ;Stacktiefe auf 64 Worte festgelegt
```

12.13.3. CD

```
include lib
;-----
;CD
```



```
-----  
;C(hange) D(irectory) wechselt in das angegebene Verzeichnis  
change_dir:    push    #cmd  
               sys     #10      ;CmdLine suchen  
               inc     sp  
               cmp     (d0),-    ;Verzeichnis mit angegeben?  
               move   eq  #111,d0 ;Nein, CmdLine ist leer  
               jeq    .fehler  
  
;CD aufrufen  
               push    d0  
               sys     #24      ;CD durchführen  
               inc     sp  
               rts   pl  
  
.fehler:      push    d0  
               sys     #29      ;Fehlerausgabe aufrufen  
               inc     sp  
               rts  
  
cmd:          dw "cmd="  
data  
stack: 128    ;Stacktiefe auf 128 Worte festgelegt
```

12.13.4. CLS

```
include lib  
-----  
;CLS  
-----  
;CL(ear) S(creen) löscht den aktuellen Bildschirm  
cls:          pushz  
               push    #clr_home ;VT52-Sequenz ausgeben  
               pushz  
               sys     #14      ;WRITE  
               add     #3,sp  
               rts   pl  
  
               push    d0  
               sys     #29      ;Fehlerausgaben aufrufen  
               inc     sp  
               rts  
  
clr_home:     dw 27,"E",0      ;VT52-Sequenz für Bildschirm löschen  
data  
stack: 64    ;Stacktiefe auf 64 Worte festgelegt
```

12.13.5. COPY

```
include lib  
-----  
;COPY  
-----  
;COPY kopiert eine oder mehrere Dateien. Es besteht auch die Möglichkeit beim  
;Kopiervorgang Dateien umzubenennen. Verzeichnisse können nicht kopiert werden.  
;Beim Kopiervorgang wird darauf geachtet, daß niemals zwei Dateien im gleichen  
;Verzeichnis den selben Namen haben.  
copy:        push    #cwd      ;CWD suchen  
               sys     #10  
               inc     sp  
               move   mi  #111,d0 ;Es existiert keine CWD  
               jmi    .fehler   ;... deshalb Fehler  
               move   d0,d5     ;cwd_zeiger: Zeiger auf cwd  
               move   d0,d6     ;gleiches gilt für cwd_zeiger2  
               push    #cmd  
               sys     #10      ;CmdLine suchen  
               inc     sp  
               move   d0,CmdLine ;CmdLine: Zeiger auf String  
               cmp     (CmdLine),- ;Ist kein Parameter angegeben?  
               move   eq  #111,d0 ;Nein, Parameter fehler  
               jeq    .fehler  
  
;Verschiedene Pufferbereiche einstellen  
               move   #quellpuffer,quellpfad ;Quell_pfad wird auf den  
Anfang eines Directory-Pfades zeigen  
               move   #zielpuffer,zielpfad  ;zielpfad wird auf den Anfang der  
kopierten Datei zeigen  
  
;Quellevverzeichnis bestimmen  
               cmp     (CmdLine),#$2f      ;Ist Pfad mit angegeben?  
               jeq    .explizit          ;ja,  
.cwd:         cmp     (d5),-             ;Nein, Cwd in den Quellpfad kopieren
```



```
        move ne    (d5),(quellpfad)
        inc  ne    d5
        inc  ne    quellpfad
        jne                    .cwd

.explizit:    cmp        (CmdLine),-          ;Angegeben Namen an Quellpfad anschließen
        move eq    #111,d0
        jeq        .fehler
        cmp        (CmdLine),#32          ;" "=Abbruch, an gegebenen Pfad kopieren
        clr  eq    (CmdLine)              ;Trennzeichen in Suchstring erzeugen
        move eq    CmdLine,CmdPos         ;Position des Trennzeichens merken für
Restauration der CmdLine
        move ne    (CmdLine),(quellpfad)
        inc                    CmdLine    ;In CmdLine auf zweiten Parameter
weiterschalten
        inc  ne    quellpfad
        jne                    .explizit

;Vom Pfad den Suchstring isolieren und den Pfad des entsprechenden
;Verzeichnisses isolieren
        move        CmdLine,such_strg
.cut:        cmp        (quellpfad),#$2f    ;letzten Teil löschen
        clr        (quellpfad)
        dec ne    quellpfad              ;quellpfad:letzte Position der Quelle
        dec ne    such_strg
        jne                    .cut

;Ziel bestimmen
.ziel:      cmp        (CmdLine),#$2f    ;Ist Pfad mit angegeben?
        jeq        .zexplizit          ;ja...
        cmp        (CmdLine),#$2e    ;Ist aktuelles Verzeichnis gemeint?
        jne        .zcwd              ;nein...
        inc        CmdLine
        cmp        (CmdLine),-
        dec ne    CmdLine

;CWD für Zielpfad kopieren
.zcwd:      cmp        (d6),-
        move ne    (d6),(zielpfad)      ;Cwd kopieren
        inc  ne    d6
        inc  ne    zielpfad
        jne                    .zcwd

;Angegebenes Pfadstück an Quellpfad anschließen
.zexplizit: move sf    (CmdLine),(zielpfad)
        inc  ne    CmdLine
        inc  ne    zielpfad
        jne                    .zexplizit

;Soll auch der Name geändert werden?
        dec        zielpfad
        cmp        (zielpfad),#$2f    ;Endet der Pfad mit /?
        inc  eq    zielpfad            ;Falls ja, soll der Name nicht geändert
werden
        move eq    #$2a,new_name
        add  eq    -,#new_name,d0
        clr  eq    (d0)
        jeq        .open

;Neuen Namen isolieren und nach new_name kopieren
.zcut:      cmp        (zielpfad),#$2f    ;letzten Teil des Zielpfades löschen
        clr ne    (zielpfad)
        dec ne    zielpfad
        dec ne    CmdLine
        jne        .zcut
        inc        zielpfad
.namecopy:  move        #new_name,d0
        move sf    (CmdLine),(d0)
        inc        CmdLine
        inc        d0
        jne        .namecopy

;Quellverzeichnis öffnen
.open:      push        -                ;zum Lesen öffnen
        push        #quellpuffer
        sys        #12                ;OPEN,Quellverzeichnis
        add        #2,sp
        jmi        .restauriert
        move        d0,quell_dir      ;quell_dir: FDB-Adresse

        move        #$2f,(quellpfad)  ;Ein "/" an Quellpfad anhängen
        inc        quellpfad
```



```
;Suchstring vorbereiten mit PREPARE_SEARCH
    push    quell_dir           ;FDB-Adresse
    push    #such_strg_puffer   ;Pufferadresse
    push    such_strg           ;Zeiger auf Namen
    sys     #26                 ;Suchstring vorbereiten
    add     #3,sp
.restauriert: move    #32,(CmdPos) ;CmdLine restaurieren
    jmi     .fehler

;Zu kopierende Dateien suchen
.searchread: add     #8,#lesepuffer,d7 ;Zeiger auf Dateinamen

;Abbruchkommando (CTRL-C) überprüfen
    push    -                   ;EinZeichen von StIn lesen
    dec     sp
    pushz
    sys     #13                 ;READ
    add     #3,sp
    and     sf #fff,d0          ;Nur ASCII-Code betrachten
    cmp     d0,#3              ;CTRL-C?
    jeq     .abbruch           ;Ja, Befehl abbrechen

;Nächsten passenden Eintrag suchen
    push    #such_strg_puffer   ;Zeiger auf Suchstring
    push    quell_dir           ;FDB-Adresse
    sys     #27                 ;SEARCH_NEXT
    add     #2,sp
    jpl     .ok                 ;Alles ok
    cmp     d0,#105            ;EOF?
    jeq     .ende
    jmp     .fehler

;Verzeichniseintrag lesen
.ok:    push    #16              ;16 Wörter
    push    #lesepuffer
    push    quell_dir           ;FDB-Adresse
    sys     #13                 ;READ
    add     #3,sp
    jmi     .fehler

;Dateinamen an Quell- und Zielpfad anhängen, gegebenenfalls Zielnamen verändern
    move    #8,d2               ;Zähler
    move    quellpfad,d1
    move    zielpfad,d0
    move    #new_name,d3
.copy:  bswp    (d7),-,(d1)      ;High-Byte kopieren
    bswp    (d7),-,(d0)
    cmp     (d3),#3f           ;Bei ? Namen nicht verändern
    inc     eq d3
    jeq     .next
    cmp     (d3),#$2a         ;Bei * Namen nicht verändern
    jeq     .next
    move    (d3),(d0)
.next:  inc     d3
    inc     d1
    inc     d0
    and     #fff,(d7),(d1)     ;Low-Byte kopieren
    and     #fff,(d7),(d0)
    cmp     (d3),#3f           ;Bei ? Namen nicht verändern
    inc     eq d3
    jeq     .next2
    cmp     (d3),#$2a         ;Bei * Namen nicht verändern
    jeq     .next2
    move    (d3),(d0)
.next2: inc     d3
    inc     d1
    inc     d0
    inc     d7
    dec     sf d2              ;Schon 16 Bytes kopiert?
    jne     .copy             ;Nein, wiederholen
    clr     (d1)              ;Stringendezeichen anfügen
    clr     (d0)              ;Stringendezeichen anfügen

;Quellnamen ausgeben
    move    #quellpuffer,d0
    jsr     .stringout
    jmi     .fehler

;Quelle zum Lesen öffnen
    push    -
    push    #quellpuffer
```



```
sys          #12          ;Quelle öffnen
add          #2,sp
jmi         .fehler
move        d0,quell_fdb

;D(irectory)-Flag überprüfen
add          #15,d0          ;Directories können nicht kopiert werden
and         sf -(d0),-      ;Dir?
move ne     #111,d0
jne         .dir            ;Ja Fehlermeldung ausgeben

;Ziel zum Neuschreiben öffnen
push        #3              ;zum Neuschreiben öffnen
push        #zielpuffer
sys         #12            ;Ziel öffnen
add         #2,sp
jpl        .go_on          ;Falls kein Fehler weiter bei go_on

cmp         d0,#110        ;Existiert der Dateiname schon?
jne        .fehler        ;Nein anderer Fehler

;Fehlermeldung, daß Datei schon existiert ausgeben
move        #exist_schon,d0
jsr        .stringout      ;Stringausgeben
jmi        .fehler
jmp        .close2        ;Quelldatei wieder schließen

;Aus Quelldatei lesen
.go_on:     move          d0,ziel_fdb
move        -,d4            ;Eof auf False
.copy3:     push          #2048          ;Block einlesen
push        #kopierpuffer
push        quell_fdb
sys         #13            ;READ
add         #3,sp
jpl        .write
cmp         d0,#105        ;EOF-Fehler?
jne        .spezialfehler ;Nein, Spezialbehandlung
clr        d4

;An Zieldatei Anzahl der gelesenen Worte schreiben
.write:     cmp          d1,-          ;Länge gleich Null?
jeq         .test          ;ja, nichts schreiben
push        d1            ;Blockablegen
cmp         -,d1          ;Länge gleich Eins?
push ne     #kopierpuffer ;Nein,Adresse übergeben
push eq     kopierpuffer  ;Ja, Zeichen übergeben
push        ziel_fdb
sys         #14            ;WRITE
add         #3,sp
jmi        .fehler

.test:      cmp          d4,-
jne        .copy3

;Dateiflags auch kopieren
push        quell_fdb
sys         #16            ;GET-FLAGS

push        d0
push        ziel_fdb
sys         #17            ;SET-FLAGS
add         #3,sp
jmi        .fehler

;" kopiert nach " ausgeben
move        #nach,d0
jsr        .stringout
jmi        .fehler

;kompletten Zielnamen ausgeben
move        #zielpuffer,d0
jsr        .stringout
jmi        .fehler

;Linefeed ausgeben
move        #lf,d0
jsr        .stringout
jmi        .fehler

;die geöffneten Dateien wieder schließen
.close:     push          ziel_fdb
sys         #15            ;CLOSE, Ziel schließen
```



```
.close2:      inc      sp
             push    quell_fdb
             sys     #15          ;CLOSE, Quelle schließen
             inc     sp
             jmp     .searchread ;Nächsten zu kopierende Datei suchen

;Fehlerstring bei Directory ausgeben
.dir:        move    #dir_fehler,d0
             jsr     .stringout
             jmi     .fehler
             jmp     .close

;Bei anderem Fehler als EOF wird die zum Teil kopierte Datei wieder gelöscht,
;da sie noch unvollständig ist.
.spezialfehler: move    d0,d3
             push    ziel_fdb
             sys     #21          ;Gefundene Datei löschen
             inc     sp
             move    d3,d0

.fehler:     push    d0
             sys     #29          ;Fehlerstringausgabe
             inc     sp

;Quellverzeichnis und Dateien schließen
.ende:       push    quell_dir
             sys     #15          ;Quellverzeichnis schließen
             push    quell_fdb
             sys     #15          ;Quelldatei schließen
             push    ziel_fdb
             sys     #15          ;Zieldatei schließen
             add     #3,sp
             rts

;String bei Befehlsunterbrechung ausgeben
.abbruch:    move    #break,d0
             jsr     .stringout
             jmp     .ende

;String ausgeben
.stringout:  pushz           ;String ausgeben
             push    d0
             pushz           ;an StandardOut
             sys     #14          ;WRITE
             add     #3,sp
             rts

cmd:         dw "cmd="
cwd:         dw "cwd="
quell_dir:   dw 0          ;FDB-Adresse des Quellverzeichnisses
quell_fdb:   dw 0          ;FDB-Adresse der Quelldatei
ziel_fdb:    dw 0          ;FDB-Adresse der Zieldatei
such_strg:   dw 0          ;Zeiger auf den Suchstring
lf:          dw 13,10,0    ;Linefeed
nach:        dw " kopiert nach ",0
dir_fehler:  dw " ist Verzeichnis und kann nicht kopiert werden!",13,10,0
exist_schon: dw " existiert schon!",13,10,0
break:       dw 13,10,"Befehlsunterbrechung.",13,10,0

data
quellpuffer: 256          ;Puffer für Quelldateipfad
quellpfad: 1            ;Zeiger auf ein Zeichen nach dem Quellpfad, dort muß der Dateinamen
angehängt werden
zielpuffer: 256          ;Puffer für Zieldateipfad
zielpfad: 1            ;Zeiger auf den Pufferbereich, der den Zielpfad enthält (256 Worte)
kopierpuffer: 2048       ;Kopierpuffer für 4 Sektoren
lesepuffer: 16           ;Lesepuffer für Verzeichniseintrag
new_name: 16            ;Neuer Name bei Namensänderung
such_strg_puffer: 8      ;Suchstring (komprimierter Name für Search-Next)
CmdLine: 1             ;Zeiger auf Parameter in der CmdLine
CmdPos: 1              ;Zeiger für Position des gelöschten Space in der CmdLine
stack: 128             ;Stackbereich
```

12.13.6. DEL

```
include lib
;-----
;DEL
;-----
;DEL(ete) löscht Dateien, keine Verzeichnisse!
```



```
del:          push      #cwd                ;Cwd suchen
              sys       #10                ;SEARCH_ENV
              inc       sp
              move mi   #111,d0            ;Falls keine CWD existiert Fehler
              jmi      .fehler
              move     d0,cwd_zeiger

;CmdLine suchen
              push      #cmd
              sys       #10                ;SEARCH_ENV
              inc       sp
              move     d0,CmdLine          ;CmdLine:Zeiger auf String

;Pufferzeiger initialisieren
              move     #puffer,Pfad
              add      #256,#puffer,lesepuffer

;Pfad bestimmen
              cmp      (CmdLine),#$2f      ;Ist Pfad mit angegeben?
              jeq      .explizit
              cmp      (cwd_zeiger),-
              move ne   (cwd_zeiger),(pfad) ;Cwd kopieren
              inc ne   cwd_zeiger
              inc ne   pfad
              jne      .cwd

.explizit:   cmp      (CmdLine),-          ;" "=Abbruch, an gegebenen Pfad kopieren
              move     (CmdLine),(pfad)
              inc ne   CmdLine
              inc ne   pfad
              jne      .explizit

;Suchstring und Quellverzeichnis isolieren
              move     CmdLine,such_strg
.cut:        cmp      (pfad),#$2f
              clr      (pfad)
              dec ne   pfad                ;pfad:letzte position der Quelle
              dec ne   such_strg
              jne      .cut
              inc     such_strg

;Quellverzeichnis zum Lesen öffnen
              push     -                    ;zum lesen öffnen
              push     #puffer              ;Dateipfad
              sys      #12                  ;OPEN
              add      #2,sp
              jmi      .fehler
              move     d0,Quell_fdb        ;Quell_fdb: FDB-Adresse

;Ist ein Suchstring mit angegeben? Falls nein, selber einen * einsetzen
              cmp      CmdLine,such_strg   ;Ist Suchstring mit angegeben?
              add eq   #puffer,#264,d0     ;Wenn nicht, * einsetzen
              move eq  d0,such_strg
              move eq  #$2a,(d0)
              inc eq  d0
              clr eq  (d0)

              cmp      (such_strg),#$2a    ;Ist * unser Suchstring?
              jne      .ok                  ;Nein, weiter machen

;Falls alle Dateien gelöscht werden sollen Warnmeldung ausgeben
              move     #warnung,d0
              jsr      .stringout
              jmi      .fehler

;Zeichen von StandardIn einlesen
.getloop:    push     -                    ;Ein Zeichen einlesen, j=ok
              dec     sp
              pushz
              sys      #13                  ;READ
              add     #3,sp
              jmi      .getloop
              move     d0,help

;Dieses Zeichen wieder ausgeben
              push     -                    ;Zeichen ausgeben
              push     d0
              pushz
              sys      #14                  ;WRITE
              add     #3,sp
              jmi      .fehler
```



```
;Falls diese Zeichen ein "j" oder "J" war weiter, sonst Abbruch
and    #$ff,help          ;Nur Zeichencode betrachten
cmp    help,$$4a         ;J?
jeq    .ok                ;ja
cmp    help,$$6a         ;j?
jne    .ende             ;auch nicht!, ende

;Suchstring vorbereiten
.ok:   push    Quell_fdb
       push    lesepuffer          ;Pufferadresse
       push    such_strg          ;Zeiger auf Namen
       sys     #26                 ;PREPARE_SEARCH
       add     #3,sp
       jmi    .fehler

;Linefeed ausgeben
move   #1f,d0
jsr    .stringout
jmi    .fehler

.searchread:  add     #8,lesepuffer,datei_info      ;datei_info:Lesepuffer
              add     #16,lesepuffer,Dateiname    ;Dateiname:Zeiger auf Dateinamen

;Abbruchkommando (CTRL-C) überprüfen
push   -          ;EinZeichen von StIn lesen
dec    sp
pushz
sys     #13        ;READ
add    #3,sp
and    sf #$ff,d0 ;Nur ASCII-Code interessiert
cmp    d0,#3      ;CTRL-C =Abbruch
jeq    .abbruch

;Nächste passende Datei suchen
push   lesepuffer          ;Zeiger auf Suchstring
push   Quell_fdb          ;FDB-Adresse
sys    #27                 ;SEARCH_NEXT
add    #2,sp
jmi    .ende              ;Falls keinen gefunden -> Ende

;Verzeichniseintrag lesen
push   #16                 ;16 Wörter
push   datei_info          ;Lesepuffer
push   Quell_fdb          ;FDB-Adresse
sys    #13                 ;READ
add    #3,sp

;gefundenen Namen an Pfad anhängen
move   #8,count           ;Zähler
move   pfad,help
move   $$2f,(help)        ;"/" anfügen
inc    help
.copy: bswp    (Dateiname),-,(help) ;High-Byte kopieren
inc    help
and    #$ff,(Dateiname),(help) ;Low-Byte kopieren
inc    help
inc    Dateiname
dec    sf count           ;Schon 16 Bytes kopiert?
jne    .copy              ;Nein weitermachen
clr    (help)             ;Stringendezeichen anfügen

;kompletten Pfadnamen ausgeben
move   #puffer,d0
jsr    .stringout
jmi    .fehler

;Gefundene Datei zum Schreiben öffnen um Writeprotect und Zugriffkonflikt festzustellen
push   #2                  ;Zum Schreiben öffnen
push   #puffer
sys    #12                 ;OPEN
add    #2,sp
jpl    .dateiok           ;Kein Fehler, ->weiter
cmp    d0,#114            ;Writeprotect?
jne    .fehler            ;Nein anderer Fehler

;Fehlerstring ausgeben
move   #wp_fehler,d0
jsr    .stringout
jmi    .fehler
jmp    .close              ;Danach Datei wieder schließen
```



```
;Handelt es sich bei dieser Datei um ein Verzeichnis?
.dateiok:      move      d0,datei_fdb
              add       #15,d0
              and       sf -(,d0),-      ;Handelt es sich um eine Directory?
              jne       .dir            ;ja, Fehlerstring ausgeben

;Datei löschen
              push      datei_fdb
              sys       #21             ;DELETE
              inc       sp
              jmi       .fehler

;Erfolgsmeldung ausgeben
              move      #meldung,d0
              jsr       .stringout
              jmi       .fehler

;Datei schließen, um FDB freizugeben
.close:       push      datei_fdb
              sys       #15             ;Gefundene Datei wieder schließen
              inc       sp

              jmp       .searchread     ;Nächste Datei suchen

;Fehlerstring ausgeben
.dir:         move      #dir_fehler,d0
              jsr       .stringout
              jmi       .fehler
              jmp       .close

.fehler:      push      d0
              sys       #29             ;Fehlerausgabe aufrufen
              push      datei_fdb
              sys       #15             ;CLOSE, Datei schließen
              add       #2,sp

.ende:        push      Quell_fdb
              sys       #15             ;CLOSE, Verzeichnis schließen
              inc       sp

;Linefeed ausgeben
              move      #lf,d0
              jsr       .stringout
              rts

;Abbruchmeldung ausgeben
.abbruch:     move      #break,d0
              jsr       .stringout
              jmp       .ende

;String an StandardOut ausgeben
.stringout:   pushz
              push      d0             ;String ausgeben
              pushz
              sys       #14             ;WRITE
              add       #3,sp
              rts

cmd:          dw "cmd="
cwd:          dw "cwd="
cwd_zeiger:   dw 0 ;Zeiger auf CWD
pfad:         dw 0 ;Zeiger auf Dateipfad (256 Worte Puffer)
CmdLine:      dw 0 ;Zeiger in der CmdLine
lesepuffer:   dw 0 ;Zeiger auf Suchstring
datei_info:   dw 0 ;Zeiger auf Verzeichniseintrag im Puffer (16 Worte)
Dateiname:    dw 0 ;Zeiger auf Dateinamen in Verzeichniseintrag
such_strg:    dw 0 ;Zeiger auf Suchstring
quell_fdb:    dw 0 ;FDB-Adresse des Verzeichnisses
datei_fdb:    dw 0 ;FDB-Adresse der zu löschenden Datei
count:        dw 0 ;Zähler
help:         dw 0 ;Hilfsvariable
lf:           dw 13,10,0
meldung:      dw " entfernt.",13,10,0
dir_fehler:   dw " ist Verzeichnis und kann nicht entfernt werden!",13,10,0
wp_fehler:    dw " ist schreibgeschützt!",13,10,0
warnung:      dw 13,10,"Alle Dateien löschen? (j/n) ",0
break:        dw 13,10,"Befehlsunterbrechung.",13,10,0
data
puffer: 280+128 ;Puffer und Stackbereich
```



12.13.7. DIR

```
include lib
;-----
;DIR
;-----
;DIR(ectory) zeigt den Inhalt ein angegeben Verzeichnisses an.
dir:      push      #cwd          ;Cwd suchen
          sys       #10          ;SEARCH_ENV
          inc       sp
          move mi   #111,d0
          jmi      .fehler
          move     d0,cwd_zeiger
;CmdLine suchen
          push     #cmd
          sys      #10          ;SEARCH_ENV
          inc     sp
          move     d0,CmdLine   ;CmdLine: Zeiger auf String
;Pufferzeiger initialisieren
          move     #puffer,Pfad
          add     #256,#puffer,lesepuffer
;Verzeichnispfad ermitteln
          cmp      (CmdLine),#$2f          ;Ist Pfad mit angegeben?
          jeq     .explizit
;cwd:
          cmp      (cwd_zeiger),-
          move ne  (cwd_zeiger),(pfad)   ;Cwd kopieren
          inc ne  cwd_zeiger
          inc ne  pfad
          jne     .cwd
;explizit:
          cmp      (CmdLine),-          ;" "=Abbruch
          move     (CmdLine),(pfad)
          inc ne  CmdLine
          inc ne  pfad
          jne     .explizit
;Suchstring isolieren
          move     CmdLine,such_strg
;cut:
          cmp      (pfad),#$2f
          clr      (pfad)
          dec ne  pfad          ;pfad:letzte position der Quelle
          dec ne  such_strg
          jne     .cut
          inc     such_strg
;Verzeichnis zum Lesen öffnen
          push     -          ;zum lesen öffnen
          push     #puffer   ;Dateipfad
          sys      #12       ;OPEN
          add     #2,sp
          jmi     .fehler
          move     d0,Quell_fdb ;Quell_fdb: FDB-Adresse
;Ist ein Suchstring mit angegeben, falls nein "*" einsetzen
          cmp      CmdLine,such_strg   ;Ist Suchstring mit angegeben
          add eq   #puffer,#264,d0
          move eq  d0,such_strg
          move eq  #$2a,(d0)
          inc eq  d0
          clr eq  (d0)
;Suchstring vorbereiten für SEARCH_NEXT
          push     Quell_fdb
          push     lesepuffer          ;Pufferadresse
          push     such_strg          ;Zeiger auf Namen
          sys      #26                ;PREPARE_SEARCH
          add     #3,sp
          jmi     .fehler
          move     lesepuffer,such_strg
;Headline ausgeben
          move     #begin,d0
          jsr     .stringout
          jmi     .fehler
          add     #264,#puffer,lesepuffer
;Nächsten Eintrag suchen
;searchread:
          push     such_strg          ;Zeiger auf Suchstring
          push     Quell_fdb          ;FDB-Adresse
          sys      #27                ;SEARCH_NEXT
```



```

        add      #2,sp
        jmi      .endestring
;Verzeichniseintrag laden
        push     #16                ;16 Wörter
        push     lesepuffer         ;Lesebuffer
        push     Quell_fdb         ;FDB-Adresse
        sys      #13                ;READ
        add      #3,sp
        jmi      .fehler

;Dateinamen zeichenweise ausgeben
        move     #8,count           ;Zähler
        add      #8,lesepuffer,help
        cmp      (help),-          ;Eintrag gültig?
        jeq      .searchread       ;Nein, nächsten suchen

.nameout:
        bswp     sf (help),-,d0     ;High-Byte ausgeben
        move     eq #32,d0
        jsr      .out
        jmi      .fehler

        and      sf #$ff,(help),d0 ;Low Byte ausgeben
        move     eq #32,d0
        jsr      .out
        jmi      .fehler

        inc      help
        dec      sf count           ;Schon 16 Bytes ausgegeben?
        jne      .nameout

        move     #32,d0             ;Space ausgeben
        jsr      .out
        jmi      .fehler

;Dateilänge ausgeben
        add      #2,lesepuffer,high ;Dateilänge High ermitteln
        add      -,high,low
        bswp     -, (high),help
        or       help, (low),low    ;Dateilänge LOW in Worten ermitteln
        bswp     (high),-,high

        clr      nul
        move     high,zahl          ;Dateilänge high ausgeben
        jsr      .zahl
        jmi      .fehler

        move     low,zahl          ;Dateilänge low ausgeben
        jsr      .zahl
        jmi      .fehler

        move     #space8,d0        ;8 Spaces ausgeben
        jsr      .stringout
        jmi      .fehler

;WXD Flags ausgeben
        add      #5,lesepuffer,help ;Zeiger auf Flags
        and      sf #4,(help),-    ;Flags ausgeben
        move     eq #32,d0
        move     ne #$57,d0         ;"W"=Writeprotect
        jsr      .out
        jmi      .fehler

        move     #space3,d0        ;3 Spaces ausgeben
        jsr      .stringout
        jmi      .fehler

        and      sf #2,(help),-
        move     eq #32,d0
        move     ne #$58,d0         ;"X"=Executable
        jsr      .out
        jmi      .fehler

        move     #space3,d0        ;3 Spaces ausgeben
        jsr      .stringout
        jmi      .fehler

        and      sf -, (help),-
        move     eq #32,d0
        move     ne #$44,d0        ;"D"=Directory
        jsr      .out
        jmi      .fehler
```



```

        move    #lf,d0                ;Linefeed ausgeben
        jsr    .stringout
        jmi    .fehler
        jmp    .searchread           ;nächsten Eintrag suchen

;Zahl-Ausgabe-Routine, wortbezogen und hexadezimal
.zahl:   move    #4,count
.zahlloop:  rol    zahl                ;4 auszugebende Bits in den unteren Teil des
Bytes
        rol    zahl
        rol    zahl
        rol    zahl
        and    #15,zahl,d0           ;Nur 4 Bits betrachten
        cmp    #10,d0                ;Buchstabe oder Zahl ausgeben?
        add    mi    #$30,d0          ;Zahl zwischen 0..9
        sub    pl    #10,d0          ;Buchstabe zwischen A..F
        add    pl    #$41,d0
        cmp    d0,#$30               ;Falls Null führende Nullen entfernen
        move    ne    -,nul          ;Falls <>0 Führende Nullen Flag auf False
        jne    .zahlout
        cmp    nul,-                ;Falls Führende Nullen Flag True 0 durch Space
ersetzen
        move    eq    #32,d0
.zahlout:  jsr    .out
        rts    mi

        dec    sf    count           ;4 Ziffern ausgegeben?
        jne    .zahlloop
        rts

.out:     push    -                  ;Zeichen ausgeben
        push    d0
        pushz
        sys    #14                  ;WRITE
        add    #3,sp
        rts

;String an StandardOut ausgeben
.stringout:  pushz
        push    d0                  ;Stringout ausgeben
        pushz
        sys    #14
        add    #3,sp
        rts

;Ende String ausgeben
.endestring:  move    #endestrg,d0
        jsr    .stringout
        jmp    .ende

.fehler:push    d0
        sys    #29                  ;Fehlerausgabe aufrufen
        inc    sp

.ende:     push    Quell_fdb
        sys    #15                  ;CLOSE, Quellverzeichnis wieder schließen
        inc    sp
        rts

cmd:      dw    "cmd="
cwd:      dw    "cwd="
cwd_zeiger:  dw    0                ;Zeiger auf CWD
CmdLine:  dw    0                ;Zeiger auf CmdLine
pfad:     dw    0                ;Zeiger auf Verzeichnispfad (256 Worte Puffer)
such_strg:  dw    0                ;Zeiger auf Suchstring
lesepuffer:  dw    0                ;Zeiger auf Suchstring-Puffer (8 Worte)
Quell_fdb:  dw    0                ;FDB-Adresse des Verzeichnisses
count:     dw    0                ;Zähler
high:      dw    0                ;Enthält Dateilänge in Worten High
low:       dw    0                ;Enthält Dateilänge in Worten Low
zahl:      dw    0                ;Enthält auszugebende Zahl
nul:       dw    0                ;Führende Nullen Flag (0=True, 1=False)
help:      dw    0                ;Hilfvariable
lf:        dw    13,10,0
endestrg:  dw    13,10,"Ende des Verzeichnisses.",13,10,0
space8:    dw    " ",0
space3:    dw    " ",0
begin:     dw    10,13,"Dateiname Länge (hex) Wrp Exe Dir",13,10
dw    "-----",13,10,0
data
```



puffer: 280+128 ;Puffer und Stackbereich

12.13.8. DISKINFO

```
include lib
;-----
;DISKINFO
;-----
;DISKINFO gibt den Datenträgernamen, die Speicherkapazität und die Anzahl der
;freien Worte des Datenträgers aus
diskinfo:      push      #cmd
               sys       #10                ;CmdLine suchen
               inc       sp
               cmp       (d0),-            ;Falls CmdLine leer -> Fehler
               move     eq  #111,d0
               jeq      .fehler

;Treiberadresse bestimmen
               push      d0
               sys       #8                ;SEARCHDRIVER
               inc       sp
               jmi      .fehler
               move     d0,d5

;Handelt es sich auch um ein Blockdevice?
               dec       d0
               and      sf -, (d0),-        ;Zeichendevise?
               move     ne #111,d0
               jne      .fehler

;Name des Datenträgers ermitteln
               push      #8
               push      #8
               pushz
               pushz
               push      #puffer
               push      -
               driver    d5
               add      #6,sp
               jmi      .fehler

;String ausgeben
               move     #name,d0
               jsr      .stringout
               jmi      .fehler

;Datenträgernamen zeichenweise ausgeben
               move     #puffer,d4
               move     #8,d3
.nameloop:    bswp     sf (d4),-,d0          ;High-Byte ausgeben
               jeq     .cap
               jsr     .out
               jmi     .fehler

               and     sf #fff,(d4),d0      ;Low-Byte ausgeben
               jeq     .cap
               jsr     .out
               jmi     .fehler

               inc     d4
               dec     sf d3                ;Schon 16 Bytes ausgegeben
               jne     .nameloop

;Kapazität ermitteln
.cap:        push      #puffer
               push      #3                ;JOB 3:read capacity
               driver    d5
               add      #2,sp
               jmi      .fehler

;Kapazitätsstring ausgeben
               move     #kap,d0            ;"Worte auf Datenträger insgesamt: "
               jsr     .stringout
               jmi     .fehler

;Kapazität umrechnen in Wortgröße
               clr     d6
               add     -, #puffer,d1        ;Anzahl der Worte berechnen
               add     sf -, (d1)          ;Wegen SCSI Angabe muß noch ein Sektor
hinzugefügt werden
               add     cs -, puffer
               bswp    (d1),-,d0
```



```
        bswp      -, (d1)
        bswp      -, puffer
        add       d0, puffer

;Wortanzahl High ausgeben
        move     puffer, d2
        jsr     .zahlout
        jmi     .fehler

;Wortanzahl Low ausgeben
        add     -, #puffer, d0
        move    (d0), d2
        jsr     .zahlout
        jmi     .fehler

;Freispeicher ermitteln, dazu BAM durchsuchen
        push    - ;Länge der Bam einlesen
        push    #17
        pushz
        pushz
        push    #BAMlng
        push    -
        driver  d5
        add     #6, sp
        jmi     .fehler

;Bam Sektoren der Reihe nach einlesen und Anzahl der freien Sektoren ermitteln
.loop:   push    #256 ;BAM-Sektor einladen
        pushz
        push    sektornr
        pushz
        push    #puffer
        push    -
        driver  d5
        add     #6, sp
        jmi     .fehler

        move    #puffer, d0
        move    #256, d7

.add:    cmp     (d0), #ffff ;Wort voll belegt?
        jeq     .next      ;ja, weiter
        cmp     (d0), -    ;Wort ganz leer?
        jne     .bits      ;Nein, einzelne Bits auswerten
        add     eq sf #4096, low ;Ein freies Wort = 16 Bit *256 Worte =4096 Worte
        add     cs -, high
        jmp     .next

.bits:   move    -, d1
        move    #16, d3
.bitloop: and     sf d1, (d0), -
        add     eq sf #256, low ;Pro Bit gibt es 256 freis Worte auf dem Medium
        add     cs -, high
        asl     d1
        dec     sf d3
        jne     .bitloop

.next:   inc     d0
        dec     sf d7 ;Alle Worte des Sektors untersucht?
        jne     .add ;Nein, weiter machen

        inc     sektornr ;BAM-Sektornr inc.
        dec     sf BAMlng ;Existieren noch weiter BAM-Sektoren?
        jne     .loop ;ja, ...

;Freispeicherstring ausgeben
        move    #freispeicher, d0
        jsr     .stringout
        jmi     .fehler

;Anzahl der freien Worte ausgeben
        clr     d6 ;Führende Nullen Flag auf TRUE
        move    high, d2 ;Worte high ausgeben
        jsr     .zahlout
        jmi     .fehler

        move    low, d2 ;Worte low ausgeben
        jsr     .zahlout
        jmi     .fehler

        move    #lf, d0 ;Linefeed ausgeben
```



```
        jsr      .stringout
        jmi      .fehler
        rts

;Zahl-Ausgabe-Routine
.zahlout:  move     #4,d3
.zahlloop: rol     d2
          rol     d2
          rol     d2
          and     #$f,d2,d0
          cmp     #10,d0      ;Zahl odeer Buchstabe?
          add mi  #$30,d0     ;Zahl!
          add pl  #55,d0     ;Buchstabe!

          cmp     d0,$$30    ;Führende Null?
          move ne -,d6
          jne     .ausgeben  ;Nein ausgeben

          cmp     d6,-
          move eq #32,d0     ;JA, Space ausgeben

.ausgeben: jsr      .out
          rts mi

          dec     sf d3
          jne     .zahlloop
          rts

;Zeichenausgabe
.out:     push     -          ;Zeichen ausgeben
          push     d0
          pushz
          sys     #14        ;WRITE
          add     #3,sp
          rts

;String an StandardOut ausgeben
.stringout: pushz
          push     d0
          pushz
          sys     #14        ;WRITE
          add     #3,sp
          rts

.fehler:  push     d0
          sys     #29        ;Fehlerausgabe
          inc     sp

.ende:    rts

cmd:      dw "cmd="
high:     dw 0      ;Auszugebende Länge High
low:      dw 0      ;Auszugebende Länge Low
sektornr: dw 1      ;Sektornummer des aktuellen BAM-Sektors
lf:       dw 10,13,0
freispeicher: dw 13,10,"Worte verfügbar: $",0
name:     dw "Medienname: ",0
kap:      dw 13,10,"Worte insgesamt: $",0

data
BAMlng: 1      ;BAM-Länge in Sektoren
puffer: 256+128 ;Puffer und Stackbereich
```

12.13.9. DRVLST

```
include lib
;-----
;DRVLST
;-----
;DR(i)V(er)L(i)ST gibt alle im System angemeldeten Treiber aus.
drvlst:  move     27,driverlist ;27:Adresse des Zeigers auf die Treiberliste

;linefeed an StandardOut
          pushz
          push     #lf
          pushz
          sys     #14        ;WRITE
          add     #3,sp
          jmi      .fehler

;Namen eines Treibers zeichenweise ausgeben
```



```
.loop:      move      #4,count
           move      (driverlist),help
.nameloop: move      sf (help),d0
           move eq   #32,d0
           jsr       .out
           jmi       .fehler
           inc       help
           dec       sf count
           jne       .nameloop

           add        #4,(driverlist),d0

;Block oder Zeichendevise ausgeben
           pushz
           cmp        (d0),-           ;Blockdevice?
           push eq   #bd
           push ne   #zd
           pushz
           sys        #14             ;WRITE
           add        #3,sp
           jmi       .fehler

;Zeiger in Treiberliste weiterschalten
           inc        driverlist
           dec        sf count         ;Maximal 32 Treiber sind vorhanden
           jeq        .ende
           cmp        (driverlist),-
           jne        .loop
           rts

;Zeichen ausgeben
.out:      push        -
           push        d0
           pushz
           sys        #14             ;WRITE
           add        #3,sp
           rts

.fehler:   push        d0
           sys        #29             ;Fehlerausgabe
           inc        sp
.ende:     rts

driverlist: dw 0           ;Zeiger in Treiberliste
count:     dw 32          ;Zähler für Treiber
help:      dw 0           ;Hilfsvariable
lf:        dw 10,13,0
zd:        dw ": Zeichendevise",13,10,0
bd:        dw ": Blockdevice",13,10,0
data
stack:     64             ;Stackbereich
```

12.13.10. FCOLOR

```
include lib
;-----
;FCOLOR
;-----
;FCOLOR verändert die Hintergrundfarbe des aktuellen Bildschirms
fcolor:   push        #cmd
           sys        #10             ;CmdLine suchen
           inc        sp

;Als Parameter sind nur Zahlen zwischen 0 und 7 zulässig
           cmp        #$30,(d0)       ;<0 ?
           move mi   #111,d0         ;Parameterfehler
           jmi       fehler
           cmp        (d0),#$37       ;>7 ?
           move mi   #111,d0         ;Parameterfehler
           jmi       fehler

           move        (d0),forwardcolor+2 ;Farbwert eintragen

;Vt52-Sequenz ausgeben
           pushz
           push        #forwardcolor
           pushz
           sys        #14             ;WRITE
           add        #3,sp
           rts pl

fehler:   push        d0
```



```

                                sys      #29      ;Fehlerausgabe aufrufen
                                inc      sp
ende:                            rts

cmd:                             dw "cmd="
forwardcolor:                    dw 27,"b",0,0      ;VT52-Sequenz für Farbänderung
data
stack: 64                          ;Stackbereich
```

12.13.11. FMLL

```
include lib
;-----
;FMLL
;-----
;F(or)M(at) L(ow) L(evel)
format_low:  move      #warnung,d0      ;Warnstring ausgeben
              jsr      .stringout
              jmi      .fehler

;Ein Zeichen einlesen, bei "j" oder "J" weiter, sonst Abbruch
.getloop:   push      -                  ;Ein Zeichen einlesen, j=ok
              dec      sp
              pushz
              sys      #13              ;READ
              add      #3,sp
              jmi      .getloop
              move      d0,d2

;Zeichen wieder ausgeben
              push      -
              push      d0
              pushz
              sys      #14              ;WRITE
              add      #3,sp
              jmi      .fehler

;ASCII-Code überprüfen
              and      #$ff,d2          ;Nur Zeichencode betrachten
              cmp      d2,#$4a          ;J?
              jeq      .ok              ;ja
              cmp      d2,#$6a          ;j?
              rts ne                    ;auch nicht!, ende

;CmdLine suchen
.ok:        push      #cmd
              sys      #10              ;SEARCH_ENV
              inc      sp
              cmp      (d0),-
              move eq  #111,d0
              jeq      .fehler

;Devicedriveradresse bestimmen
              push      d0
              sys      #8               ;SEARCHDRIVER
              inc      sp
              jmi      .fehler
              move      d0,d7

;Arbeitsmeldung ausgeben
              move      #busy,d0
              jsr      .stringout
              jmi      .fehler

;Formatkommando ausgeben
              push      #4              ;Job 4:Format
              driver    d7              ;SCSI-Format-Unit
              inc      sp
              jmi      .fehler

;Erfolgsmeldung ausgeben
              move      #meldung,d0
              jsr      .stringout
              rts pl

.fehler:    push      d0
              sys      #29              ;Fehlerausgabe aufrufen
              inc      sp
              rts

;String an StandardOut ausgeben
.stringout:  pushz
```



```
        push        d0
        pushz
        sys         #14          ;WRITE
        add         #3,sp
        rts

cmd:      dw "cmd="
busy:     dw 10,13,"Formatiere...",0
meldung:  dw 10,13,"Low-Level-Format erzeugt.",0
warnung:  dw "Alle Daten werden gelöscht! Sind Sie sicher? (j/n) ",0
data
stack: 128                ;Stackbereich
```

12.13.12. FORMAT

```
include lib
;-----
;FORMAT
;-----
;FORMAT erstellt nur Rootdirectory und BAM, kein Low-Level-Format.
format:   move      #warnung,d0  ;Warnmeldung ausgeben
          jsr       stringout
          jmi       fehler

;Ein Zeichen einlesen, bei "j" oder "J" weiter, sonst Abbruch
.getloop: push      -           ;Ein Zeichen einlesen, j=ok
          dec       sp
          pushz
          sys       #13         ;READ
          add       #3,sp
          jmi       .getloop
          move      d0,anzahl   ;Anzahl wird mißbraucht

;Zeichen wieder ausgeben
          push      -
          push      d0
          pushz
          sys       #14         ;WRITE
          add       #3,sp
          jmi       fehler

;ASCII-Code überprüfen
          and       #$ff,anzahl ;Nur Zeichencode betrachten
          cmp       anzahl,#$4a ;J?
          jeq       .ok         ;ja
          cmp       anzahl,#$6a ;j?
          jne       ende        ;auch nicht!, ende

;CmdLine suchen
.ok:      push      #cmd
          sys       #10         ;SEARCH_ENV
          inc       sp

          move      d0,CmdLine
          move      d0,device   ;Zeiger auf Gerätenamen

;Treibernamen isolieren
loop1:   cmp       (CmdLine),-   ;Falls CmdLine leer -> Fehler
          move      eq #111,d0
          jeq       fehler
          cmp       (CmdLine),#32 ;Abbruch
          clr      eq (CmdLine) ;0 in Env-Variable erzeugen
          move      eq CmdLine,CmdPos ;Position für Restauration der CmdLine
merken
          inc       CmdLine
          jne      loop1

;Treiberadresse bestimmen
          push      device
          sys       #8          ;SEARCHDRIVER
          inc       sp
          move      #32,(CmdPos) ;CmdLine Restaurieren
          jmi       fehler
          move      d0,device
          dec       d0

          and       sf -, (d0),- ;Blockdevice?
          move      ne #111,d0   ;Nein, Fehler
          jne      fehler

;Dateinamen überprüfen
```



```
add      #8,#puffer,d0 ;Dateinamen komprimieren
push     d0
push     CmdLine
sys      #28           ;SCAN, Dateiname überprüfen
add      #2,sp
jmi      fehler

;read capacity in Arbeitspuffer
push     #puffer
push     #3           ;Job 3:read capacity
driver   device
add      #2,sp
jmi      fehler

;SCSI-Angabe gibt letzte Sektornummer an, deswegen muß für die Anzahl der
;Sektoren noch eins hinzuaddiert werden
add      -,#puffer,d1
move     puffer,d0   ;Kapazitaet hi
add      sf -, (d1),d1 ;Kapazitaet lo
add      cs -,d0     ;Eins mehr wegen SCSI-Macke

;Länge der BAM in Sektoren, Wortanzahl im letzten Sektor und Bitposition
;im letzten Wort bestimmen
asl      d0           ;Kap-hi*16
asl      d0
asl      d0
asl      d0           ;d0=Anzahl Sektoren bzgl. Kap hi
add      -,d0,sektoren
bswp     d1,-,d0
asr      d0
asr      d0
asr      d0
asr      d0
add      d0,sektoren ;sektoren=(Kaphi*16)+(Kaplow div 4096)+1
and      #15,d1,bit   ;Bit=Bitposition im letzten BAM-Wort
asr      d1
asr      d1
asr      d1
asr      d1
and      #$ff,d1,worte ;d1=Anzahl der Worte im letzten Sektor

;Bootsektor erstellen
bootsektor: move     #puffer,d1   ;Zeiger auf Arbeitpeicher
move     #237,d0           ;Ende des Sektorpuffers
clr      (d1)             ;Primärsektor der Rootdir
inc      d1
clr      (d1)
inc      d1
clr      (d1)             ;Länge der Rootdir
inc      d1
clr      (d1)
inc      d1
clr      (d1)             ;Schachtelungstiefe der Rootdir
inc      d1
move     -, (d1)           ;D-Flag setzen
inc      d1
move     28,(d1)          ;Kennung, Timerh
inc      d1
move     29,(d1)          ;Kennung, Timerl
add      #10,d1           ;Dateiname ist schon eingetragen, überspringen
;
move     random,(d1)      ;Prüfwort
move     28,(d1)          ;Hier timerl
inc      d1
move     sektoren,(d1)    ;Laenge BAM in Sektoren
inc      d1
move     -, (d1)          ;Beginn der Sektorsuche
clearboot: inc      d1     ;Rest des Verwaltungssektor...
clr      (d1)            ;...löschen
dec      sf d0
jne      clearboot

;Puffer in Cache schreiben
push     #256           ;256 Worte
pushz    ;Ab Position 0
pushz    ;Sektornummer lo
pushz    ;Sektornummer hi
push     #puffer        ;Pufferadresse
push     #2             ;Job 2: Schreiben
driver   device
add      #6,sp
jmi      fehler
```



```
;1. BAM Sektor erstellen
    move    #puffer,d1    ;Anfang des Puffers
    clr     d0            ;Anzahl der Worte, die in der BAM belegt sind
    add     -,sektoren,sysbelegung    ;BAM+BOOTSEKTOR
belegte_worte: sub     sf #16,sysbelegung
    move pl  #ffff,(d1)    ;>16 belegt Sektoren
    inc  pl  d1
    jpl     belegte_worte

;Hinzu kommen <16 belegte Sektoren, d.h. Sektoren die kein ganzes BAM-Wort belegen
    add mi  #16,sysbelegung
    clr    (d1)
    move   -,d0
belegt:   dec     sf sysbelegung
    or    pl  d0,(d1)
    asl   pl  d0
    jpl   belegt

;Rest des Sekotrs löschen
loeschen: add     #puffer,#255,d0    ;Ende des Pufferbereiches
    inc     d1
    clr     (d1)
    cmp     d1,d0
    jpe     loeschen

;Sektor speichern
    push    #256            ;256 Worte
    pushz   ;Ab Position 0
    push    -              ;Sektornummer lo
    pushz   ;Sektornummer hi
    push    #puffer        ;Pufferadresse
    push    #2             ;Job 2: Schreiben
    driver  device
    add     #6,sp
    jmi     fehler

;BAM-Sektoren, die ganz gegelöscht werden
    cmp     -,sektoren    ;Existiert nur ein BAM-Sektor?
    jeq     same         ;Ja
    sub     #2,sektoren,anzahl
    move    #2,sektoren    ;sektoren wird jetzt als Sektornummer benutzt, 2.ter
BAM-Sektor
loop2:   dec     sf anzahl
    jmi     last
    move    #puffer,d1
    move    #256,d0    ;Ende des Pufferbereiches

;Sektor ganz löschen
clearbam: dec     sf d0
    clr pe  (d1)
    inc pe  d1
    jpe    clearbam

;Sektor abspeichern
    push    #256            ;256 Worte
    pushz   ;Ab Position 0
    push    sektoren        ;Sektornummer lo
    pushz   ;Sektornummer hi
    push    #puffer        ;Pufferadresse
    push    #2             ;Job 2: Schreiben
    driver  device
    add     #6,sp
    jmi     fehler

    inc     sektoren
    jmp    loop2

;letzten BAM-Sektor erstellen, nicht existente Sektoren müssen als
;belegt gekennzeichnet werden
last:   move    #puffer,d1
    move    worte,d0

;Bis zur Wortposition Sektor löschen
clearlast: dec     sf d0
    clr pe  (d1)
    inc pe  d1
    jpe    clearlast

;letztes BAM-Wort erstellen
same:   add     #puffer,worte,d1    ;Position des letzten BAM-Wortes
    move    #ffff,(d1)    ;letzten BAM-Sektor eintragen
```



```
belegt2:      dec      sf bit                ;bit enthaelt die Anzahl der Bits im letzten
BAM-Wort
              asl pl      (d1)
              jpe        belegt2

;Rest des Sektor mit $ffff füllen, als belegt kennzeichnen
fill:        sub        worte,#256,d0      ;Ende des Puffers
              dec      sf d0
              inc pe     d1
              move pe   #$ffff,(d1)
              jpe        fill

;Sektor abspeichern
              push      #256                ;256 Worte
              pushz     ;Ab Position 0
              push      sektoren           ;Sektornummer lo
              pushz     ;Sektornummer hi
              push      #puffer           ;Pufferadresse
              push      #2                ;Job 2: Schreiben
              driver    device
              add       #6,sp
              jmi       fehler

;Cache Flushen
              push      #6                ;Flush
              driver    device
              inc       sp
              jmi       fehler
              clr      sf --              ;Flags löschen

;Erfolgsmeldung ausgeben
              move      #meldung,d0      ;Meldung ausgeben
              jsr      stringout
              jmi       fehler

ende:        move      #1f,d0            ;Linefeed ausgeben
              jsr      stringout
              rts

fehler:      push      d0
              sys      #29
              inc      sp
              rts

;String an StandardOut ausgeben
stringout:   pushz
              push      d0
              pushz
              sys      #14                ;WRITE
              add      #3,sp
              rts

cmd:        dw "cmd="
CmdLine:    dw 0                ;Zeiger auf CmdLine
CmdPos:     dw 0                ;Enthält Position der CmdLine, an der etwas verändert wurde
sysbelegung: dw 0                ;Enthält Anzahl der von BAM und Bootsektor belegten Sektoren
sektoren:   dw 0                ;Anzahl der Sektoren der BAM
worte:      dw 0                ;Wortpositon des letzten BAM-Wortes im letzten BAM-Sektor
bit:        dw 0                ;Bitpositon des letzten BAM-Bits im letzten BAM-Wort
device:     dw 0                ;TReiberadresse
anzahl:     dw 0                ;Anzahl der zu löschenden BAM-Sektoren
lf:         dw 10,13,0
meldung:    dw 13,10,"High-Level-Format erzeugt.",0
warnung:    dw 10,13,"Alle Daten werden gelöscht! Sind Sie sicher? (j/n) ",0
data
puffer: 256+128                ;Puffer und Stackbereich
```

12.13.13. KILL

```
include lib
;-----
;KILL
;-----
;KILL entfernt eine Task aus dem System
kill:       push      #cmd
              sys      #10                ;CmdLine suchen
              inc      sp
              move     d0,CmdLine
              cmp      (d0),-            ;Falls CmdLine leer -> Fehler
              move eq  #111,d0
              jeq      .fehler
```



```
;String in Zahl konvertieren
.konvert:      cmp      (CmdLine), -
              jeq      .killtask
              move     (CmdLine), d1

              cmp      #$30, d1      ;Zahl zwischn 0..9?
              jmi      .zahlfehler
              cmp      d1, #$39
              sub     pl  #$30, d1
              jpl      .zahl

              cmp      #$41, d1      ;Buchstabe zwischen A..F?
              jmi      .zahlfehler
              cmp      d1, #$46
              sub     pl  #55, d1
              jpl      .zahl

              cmp      #$61, d1      ;Buchstabe zwischen a..f?
              jmi      .zahlfehler
              cmp      d1, #$66
              sub     pl  #87, d1
              jpl      .zahl

.zahlfehler:   move     #111, d0      ;Parameterfehler
.fehler:      push     d0
              sys      #29          ;Fehlerausgabe aufrufen
              inc      sp
.ende:        rts

;Tasknummer zusammenbauen
.zahl:        asl      nummer
              asl      nummer
              asl      nummer
              asl      nummer
              add     d1, nummer
              inc     CmdLine
              jmp     .konvert

;Task entfernen
.killtask:    push     nummer
              sys      #6          ;KILLTASK
              inc     sp
              jmi     .fehler

;Erfolgsmeldung ausgeben
              pushz
              push     #meldung
              pushz
              sys      #14
              add     #3, sp
              jmi     .fehler
              rts

cmd:          dw "cmd="
CmdLine:      dw 0          ;Zeiger auf CmdLine
nummer:       dw 0          ;Tasknummer
meldung:      dw 13, 10, "Task entfernt!", 13, 10, 0
data
stack: 64          ;Stackbereich
```

12.13.14. MD

```
include lib
;-----
;MD
;-----
;M(ake) D(irectory) erstellt ein neues Verzeichnis.
md:          push     #cmd
              sys      #10          ;CmdLine suchen
              inc     sp

;Make directory aufrufen
              push     d0
              sys      #22          ;MAKE DIRECTORY
              inc     sp
              jmi     .fehler

;Erfolgsmeldung ausgeben
              pushz
              push     #meldung
              pushz
```



```

        sys      #14      ;WRITE
        add      #3,sp
        jpl
.fehler:  push      d0
        sys      #29      ;Fehlerausgabe
        inc      sp
.ende:   rts

cmd:     dw "cmd="
meldung: dw 10,13,"Verzeichnis erstellt.",13,10,0
data
stack: 128                                ;Stackbereich
```

12.13.15. MEM

```
include lib
;-----
;MEMFREE
;-----
;MEM(ory) FREE ermittelt den noch zur Verfügung stehenden Arbeitsspeicher.
memfree:  sys      #3      ;MEMINFO anfordern
         move     d0,d5
         move     d1,d4

;Zahlen in String eintragen
         move     d4,d2
         move     #freechar,d7
         jsr      .zahlout

         move     d5,d2
         move     #bigchar,d7
         jsr      .zahlout

;String an StandardOut ausgeben
         pushz
         push     #freispeicher
         pushz
         sys      #14      ;WRITE
         add      #3,sp
         rts

;Zahl-in-String-Routine (Zahl in d2 an Adresse d7 schreiben)
.zahlout:  move     #4,d3
.zahlloop: rol      d2
         rol      d2
         rol      d2
         rol      d2
         and      #15,d2,d0
         cmp      #10,d0
         add mi    #30,d0,(d7)
         add pl    #55,d0,(d7)
         inc      d7
         dec      sf d3
         jne      .zahlloop
         rts

freispeicher: dw "Freier Speicher: $"
freechar:    dw "xxxx Worte",13,10," Größter Block: $"
bigchar:     dw "xxxx Worte",13,10,0

data
stack: 64                                ;Stackbereich
```

12.13.16. RD

```
include lib
;-----
;RD
;-----
;R(emove) D(irectory) entfernt ein Verzeichnis. Das Verzeichnis muß dazu leer
;sein.
rd:       push     #cmd
         sys      #10      ;CmdLine suchen
         inc      sp

;Remove Directory
         push     d0
         sys      #23      ;REMOVE DIRECTORY
         inc      sp
         jmi      .fehler
```



```
;Erfolgsmeldung ausgeben
pushz
push      #meldung
pushz
sys       #14          ;WRITE
add      #3,sp
jpl      .ende

.fehler: push      d0
          sys       #29          ;Fehlerausgabe
          inc      sp
.ende:    rts

cmd:      dw "cmd="
meldung:  dw 13,10,"Verzeichnis entfernt!",13,10,0
data
stack: 128                      ;Stackbereich
```

12.13.17. REN

```
include lib
;-----
;REN
;-----
;REN(ame) ändert den Namen einer Datei oder eines Verzeichnisses.
ren:      push      #cwd          ;Cwd suchen
          sys       #10
          inc      sp
          move mi   #111,d0
          jmi      .fehler
          move     d0,cwd_zeiger

;CmdLine suchen
          push     #cmd
          sys      #10          ;SEARCH_ENV
          inc     sp
          move    d0,CmdLine
          cmp     (CmdLine),-   ;Ist kein Parameter angegeben?
          move eq #111,d0      ;Nein, Fehler
          jeq    .fehler

;Zeiger einstellen
          move     #puffer,Pfad
          add     #256,#puffer,lesepuffer

;Pfad des Verzeichnisses bestimmen
          cmp     (CmdLine),#$2f          ;Ist Pfad mit angegeben?
          jeq    .explizit
.cwd:    cmp     (cwd_zeiger),-
          move ne (cwd_zeiger),(pfad)   ;Cwd kopieren
          inc ne cwd_zeiger
          inc ne pfad
          jne    .cwd

.explizit: cmp     (CmdLine),-           ;Kein neuer Name angegeben?
          move eq #111,d0
          jeq    .fehler
          cmp     (CmdLine),#32         ;" "=Abbruch, an gegebenen Pfad kopieren
          move    (CmdLine),(pfad)
          inc ne CmdLine
          inc ne pfad
          jne    .explizit
          clr    (pfad)                ;Space löschen
          clr    (CmdLine)
          move    CmdLine,CmdPos       ;Position für restauration der
CmdLine merken

;Suchstring isolieren
          move    CmdLine,such_strg
.cut:    cmp     (pfad),#$2f           ;letzten Teil löschen
          clr    (pfad)
          dec ne pfad                  ;pfad:letzte position der Quelle
          dec ne such_strg
          jne    .cut
          inc    such_strg

;Verzeichnis zum Lesen öffnen
          push    -                    ;zum lesen+schreiben öffnen
          push    #puffer              ;Dateipfad
          sys     #12                  ;OPEN
          add     #2,sp,=
          jmi     .restauriert
```



```

        move        d0,Quell_fdb          ; Quell_fdb:FDB-Adresse

;Suchstring vorbereiten
        push       Quell_fdb
        push       lesepuffer            ; Pufferadresse
        push       such_strg             ; Zeiger auf Namen
        sys        #26                   ; PREPARE_SEARCH
        add        #3,sp,=
.restauriert:  move    #32,(CmdPos)        ; CmdLine Restaurieren
        jmi        .fehler

;An VerzeichnisPfad an "/" anhängen
        move       #$2f,(pfad)           ; "/" anfügen
        inc        pfad
        inc        CmdLine

        add        #8,lesepuffer,datei_info ; datei_info:Lesebuffer
.searchread:  add        #16,lesepuffer,Dateiname ; Dateiname:Zeiger auf Dateinamen

;Abbruchcode (CTRL-C) abfragen
        push       -                      ; Ein Zeichen von StIn lesen
        dec        sp
        pushz     #13                     ; READ
        sys
        add        #3,sp
        and        sf #$ff,d0            ; Nur ASCII-Code interessiert
        cmp       d0,#3;CTRL-C?
        jeq       .abbruch               ; Ja Abbruch

;Nächsten passenden Eintrag suchen
        push       lesepuffer            ; Zeiger auf Suchstring
        push       Quell_fdb            ; FDB-Adresse
        sys        #27                   ; SEARCH_NEXT
        add        #2,sp,=
        jmi        .ende

;Verzeichniseintrag laden
        push       #16                    ; 16 Wörter
        push       datei_info            ; Lesebuffer
        push       Quell_fdb            ; FDB-Adresse
        sys        #13                   ; READ
        add        #3,sp,=

;gefundenen Namen an Pfad anhängen und löschen
        move       #8,count              ; Zähler
        move       pfad,d0
.copy:       bswp      (Dateiname),-,(d0)
        inc        d0
        and        #$ff,(Dateiname),(d0)
        inc        d0
        inc        Dateiname
        dec        sf count
        jne        .copy
        clr        (d0)                  ; Stringendezeichen anfügen

;alten Dateinamen ausgeben
        move       #puffer,d0
        jsr        .stringout
        jmi        .fehler

;Datei zum Lesen öffnen
        push       -
        push       #puffer
        sys        #12                   ; OPEN
        add        #2,sp,=
        jpl        .dateiok
        cmp        d0,#114               ; Writeprotect?
        jne        .fehler               ; Nein anderer Fehler
        move       #wp_fehler,d0         ; Writeprotectfehler ausgeben
        jsr        .stringout
        jmi        .fehler
        jmp        .searchread

.dateiok:    move    d0,datei_fdb

;Neuen Namen erzeugen
        move       pfad,d0
        move       CmdLine,d1
        move       -,only_one
        move       #16,count
.build:     cmp      (d1),#$2a            ; Bei * Abbruch
        clr       eq    only_one         ; ES kommen Wildcards vor!, weitere
```



```
umbenennungen möglich
    jeq                .weiter
    cmp                (d1),#$3f
    clr eq            only_one
    move ne           (d1),(d0)
    cmp                (d1),-                ;Ende?
    inc ne            d1
    inc                d0
    dec                sf count
    jne                .build

;Datei zum Lesen öffnen um zu testen, ob der Dateiname schon existiert
.weiter: push         -
    push              #puffer
    sys                #12                ;OPEN
    add                #2,sp
    jpl                .exist_schon
    cmp                d0,#109            ;Existiert-nicht-Fehler?
    jeq                .rename            ;Ja, Datei umbennenn
    jmp                .fehler

;Datei existiert schon, Fehlermeldung ausgeben und Datei wieder schließen
.exist_schon: push    d0
    sys                #15                ;CLOSE
    inc                sp

;Linefeed ausgeben
    move                #lf,d0
    jsr                .stringout
    jmi                .fehler

;Neuen Dateinamen ausgeben
    move                #puffer,d0
    jsr                .stringout
    jmi                .fehler

;Fehlermeldung ausgeben
    move                #exist,d0
    jsr                .stringout
    jmi                .fehler
    jmp                .close

;Alles ok, Datei umbenennen
.rename: push         datei_fdb
    push              pfad
    sys                #20                ;RENAME
    add                #2,sp
    jmi                .fehler

;String ausgeben
    move                #meldung,d0
    jsr                .stringout
    jmi                .fehler

;Neuen Dateinamen ausgeben
    move                #puffer,d0
    jsr                .stringout
    jmi                .fehler

;Linefeed ausgeben
    move                #lf,d0
    jsr                .stringout
    jmi                .fehler

;Geöffnete Datei wieder schließen
.close: push          datei_fdb
    sys                #15                ;Gefundene Datei wieder schließen
    inc                sp
    jmi                .fehler

    cmp                only_one,-        ;Darf noch gesucht werden?
    jeq                .searchread      ;Nächste Datei suchen
    jmp                .ende

;String an StandardOut ausgeben
.stringout: pushz
    push              d0
    pushz
    sys                #14                ;WRITE
    add                #3,sp
    rts
```



```
;Abbruchmeldung ausgeben
.abbruch:      move      #break,d0
              jsr       .stringout
              jmp       .ende

.fehler:      push      d0
              sys      #29          ;Fehlerausgabe
              push     datei_fdb
              sys      #15          ;CLOSE
              add      #2,sp

.ende:        push     Quell_fdb
              sys      #15          ;Verzeichnis schließen
              inc      sp
              rts

cmd:          dw "cmd="
cwd:          dw "cwd="
cwd_zeiger:   dw 0      ;Zeiger auf CWD
CmdLine:     dw 0      ;Zeiger auf CmdLine
pfad:        dw 0      ;Zeiger auf Dateipfad
such_strg:   dw 0      ;Zeiger auf Suchstring
CmdPos:      dw 0      ;Zeiger auf Position in der CmdLine, an der etwas verändert wurde
lesepuffer:  dw 0      ;Zeiger auf Suchstringpuffer (8 Worte)
datei_info:  dw 0      ;Zeiger auf Verzeichniseintrag (16 Worte)
Dateiname:   dw 0      ;Zeiger auf Dateinamen im Verzeichniseintrag
quell_fdb:   dw 0      ;FDB-Adresse des Verzeichnisses
datei_fdb:   dw 0      ;FDB-Adresse der umzubennenden Datei
count:       dw 0      ;Zähler
only_one:    dw 0      ;Flag, falls mehrere Dateien den gleichen Namen bekommen sollen
lf:          dw 13,10,0
meldung:     dw " umbenannt in ",0
wp_fehler:   dw " ist schreibgeschützt!",13,10,0
exist:       dw " existiert schon!",13,10,0
break:       dw 13,10,"Befehlsunterbrechung.",13,10,0
data
puffer: 280+128          ;Puffer und Stackbereich
```

12.13.18. SET

```
include lib
;-----
;SET
;-----
;SET zeigt den Environmentbereich der aktuellen Task an, setzt und löscht
;Environmentvariablen.
set:          push     #cmd
              sys      #10          ;CmdLine suchen
              inc      sp
              move     d0,d1

;SET-Aufgabe(Anzeigen, Setzen, Löschen) auswerten
loop:         cmp      (d0),-
              jeq      show
              cmp      (d0),#$3d    ;"=" ,Abbruch
              inc      d0
              jne      loop

              cmp      (d0),-      ;Löschen oder Setzen?
              jeq      clr

;Env.-Variable zum Setzen in Puffer kopieren
copy:         move     #puffer,d0
              move     sf (d1),(d0)
              inc      d0
              inc      d1
              jne      copy

;Environment-Variable setzen
              push     #puffer      ;Setzen
              sys      #9          ;SET_ENV
              inc      sp
              jmi      fehler
              rts

;Env.-Bereich anzeigen
show:         add      #22,akt_task,d2    ;Länge des Env.-Bereiches bestimmen
              sub      #2,akt_task,d3
              add      akt_task,(d3),d3
              sub      #3,d3

loop2:        cmp      d2,d3
```



```
        rts eq
        cmp      (d2),-
        inc eq   d2
        cmp      (d2),-
        rts eq

;Env.-Var. anzeigen
        move     d2,d0
        jsr     stringout
        jmi     fehler

;Linefeed ausgeben
        move     #1f,d0
        jsr     stringout
        jmi     fehler

go_on:   inc     d2
        cmp     (d2),-
        jne    go_on
        jmp    loop2

;Environment-Variable löschen
clr:     push    d1
        sys     #11          ;CLR_ENV
        inc    sp
        rts pl

fehler:  push    d0
        sys     #29          ;Fehlerausgabe
        inc    sp
        rts

;String an StandardOut ausgeben
stringout: pushz
        push    d0
        pushz
        sys     #14          ;WRITE
        add    #3,sp
        rts

cmd:     dw "cmd="
lf:      dw 10,13,0
data
puffer:  256+64          ;Puffer und Stackbereich
```

12.13.19. SHELL

```
include lib
;-----
;SHELL
;-----
;SHELL startet eine neue Shell.
shell:   sys     #30          ;Sprung zur Shell
        rts

data
stack:  128          ;Stack der neuen Shell
```

12.13.20. TASKLST

```
include lib
;-----
;TASKLST
;-----
;TASKL(i)ST zeigt alle im Tasks im System mit ihren Devices an.
tasklst: move     17,d5;Adr. 17=akt_task

;Headline an StandardOut
        move     #start,d0
        jsr     .stringout
        jmi     .fehler

;Tasks ausgeben
.loop:  add     #12,d5,d2      ;d2: Zeiger auf Taskname
        move     #8,d4        ;Acht Zeichen Taskname ausgeben

;Taskname zeichenweise ausgeben
.nameloop: move    sf (d2),d0
        move eq  #32,d0
        jsr     .out
        jmi     .fehler
        inc    d2
        dec    sf d4
```



```

                                jne        .nameloop

;3 Spaces ausgeben
                                move       #space3,d0
                                jsr        .stringout
                                jmi        .fehler

;Tasknummer ausgeben
                                sub        -,d5,d3
                                move       (d3),d3
                                move       #4,d4
.zahlloop:
                                rol        d3
                                rol        d3
                                rol        d3
                                and        #$f,d3,d0
                                cmp        #10,d0
                                add mi     #$30,d0
                                add pl     #55,d0
                                jsr        .out           ;Tasknummer ausgeben
                                jmi        .fehler

                                dec        sf d4
                                jne        .zahlloop

;Spaces ausgeben
                                move       #space,d0
                                jsr        .stringout
                                jmi        .fehler

;StandardIn bestimmen und ausgeben
                                add        #20,d5,d2
                                move       (d2),d2
                                cmp        d2,-           ;Null-Device
                                add        #2,d2         ;Zeiger auf Treiberadresse
                                sub        #5,(d2),d2    ;Zeiger auf Namen im Treiber
                                move eq    #nul,d2
                                move       #4,d4

;Devicenamen ausgeben
.stinloop:
                                move       sf (d2),d0
                                move eq    #32,d0
                                jsr        .out
                                jmi        .fehler
                                inc        d2
                                dec        sf d4
                                jne        .stinloop

;Spaces ausgeben
                                move       #space,d0
                                jsr        .stringout
                                jmi        .fehler

;StandardOut bestimmen und ausgeben
.stout:
                                add        #21,d5,d2
                                move       (d2),d2
                                cmp        d2,-
                                add        #2,d2
                                sub        #5,(d2),d2
                                move eq    #nul,d2
                                move       #4,d4

;Devicenamen ausgeben
.stoutloop:
                                move       sf (d2),d0
                                move eq    #32,d0
                                jsr        .out
                                jmi        .fehler
                                inc        d2
                                dec        sf d4
                                jne        .stoutloop

;Linefeed an StandardOut
                                move       #lf,d0
                                jsr        .stringout
                                jmi        .fehler

;Auf nächste Task weiterschalten
                                add        #11,d5
                                move       (d5),d5
                                cmp        d5,17
                                jne        .loop
                                rts

```



```
;Zeichen ausgeben
.out:      push      -
          push      d0
          pushz
          sys       #14          ;WRITE
          add       #3,sp
          rts

;String ausgeben
.stringout: pushz
          push      d0
          pushz
          sys       #14          ;WRITE
          add       #3,sp
          rts

.fehler:   push      d0
          sys       #29          ;Fehlerausgabe
          inc       sp
.ende:     rts

lf:        dw 10,13,0
start:     dw 10,13,"Taskname   Handle   StdIn-Device StdOut-Device",13,10,
          dw "-----",13,10,0
nul:       dw "Null",0
space:     dw "   ",0
space3:    dw "   ",0
data
stack: 64          ;Stackbereich
```

12.13.21. TYPE

```
include lib
;-----
;TYPE
;-----
;TYPE zeigt den Inhalt einer Datei an
type:      push      #cmd
          sys       #10          ;CmdLine suchen
          inc       sp
          cmp       (d0),-
          move eq   #111,d0
          jeq       .fehler

;Datei zum Lesen öffnen
push      -
push      d0          ;Zeiger auf Dateinamen
sys       #12          ;OPEN
add       #2,sp
jmi       .fehler
move     d0,quell_fdb

;Abbruchkommando (CTRL-C) überprüfen
.loop:     push      -          ;EinZeichen von StdIn lesen
          dec       sp
          pushz
          sys       #13          ;READ
          add       #3,sp
          and       sf,$ff,d0    ;Nur ASCII-Code interessiert
          cmp       d0,#3        ;CTRL-C =Abbruch
          jeq       .abbruch

;16 Worte einlesen
          push      #16          ;16 Zeichen lesen
          push      #puffer
          push      quell_fdb
          sys       #13          ;READ
          add       #3,sp
          jpl       .ok
          cmp       d0,#118      ;Kein Zeichen vorrätig?
          jne       .eof_check    ;Anderer Fehler!
          cmp       d1,-         ;Kein Zeichen gelesen?
          jeq       .loop;Nein
          jmp       .ok          ;Doch!
.eof_check: cmp       d0,#105     ;EOF
          jne       .fehler      ;Anderer Fehler!
          cmp       d1,-         ;Kein Zeichen gelesen?
          jeq       .eof         ;Nein, Ende
          clr       eof

;Diese 16 Worte ausgeben
```



```
.ok:          push    d1          ;Zeichen an StandardOut ausgeben
             cmp      -,d1          ;Eins?
             push ne #puffer       ;Nein Adresse übergeben
             push eq  puffer       ;Ja, Zeichen übergeben
             pushz
             sys      #14          ;WRITE
             add     #3,sp
             jmi     .fehler
             cmp     eof,-         ;Ist EOF erreicht?
             jne     .loop         ;nein, nächsten Block lesen
             jmp     .eof

.fehler:     push    d0          ;sonst...
             sys      #29          ;Fehlerausgabe aufrufen
             inc     sp

.eof:       push    quell_fdb     ;Datei wieder schließen
             sys      #15          ;CLOSE
             inc     sp
             rts

;Abbruchmeldung ausgeben
.abbruch:   pushz
             push    #break
             pushz
             sys      #14          ;WRITE
             add     #3,sp
             jmp     .eof

cmd:        dw "cmd="
eof:        dw 1                ;EOF-Flag
break:     dw 13,10,"Befehlsunterbrechung.",13,10,0

data
quell_fdb: 1                ;FDB-Adresse der Datei
puffer: 16+128             ;Puffer und Stackbereich
```

12.13.22. TYPEB

```
include lib
;-----
;TYPEB
;Funktion entspricht dem Dienstprogramm TYPE.
;Unterschied: Es werden jeweils das höherwertige und das niederwertige Byte
;eines Wortes ausgegeben, anstatt nur des höherwertigen.
;-----
;TYPE zeigt den Inhalt einer Datei an
type:       push    #cmd
             sys      #10          ;CmdLine suchen
             inc     sp
             cmp     (d0),-
             move eq #111,d0
             jeq     .fehler

;Datei zum Lesen öffnen
push
push    d0          ;Zeiger auf Dateinamen
sys      #12          ;OPEN
add     #2,sp
jmi     .fehler
move    d0,quell_fdb

;Abbruchkommando (CTRL-C) überprüfen
.loop:     push    -          ;EinZeichen von StdIn lesen
             dec     sp
             pushz
             sys      #13          ;READ
             add     #3,sp
             and     sf,$ff,d0    ;Nur ASCII-Code interessiert
             cmp     d0,#3;CTRL-C =Abbruch
             jeq     .abbruch

;1 Wort einlesen
push
dec     sp
push    quell_fdb
sys      #13          ;READ
add     #3,sp
jpl     .ok

cmp     d0,#118     ;Kein Zeichen vorrätig?
jeq     .loop
```



```
        cmp     d0,#105      ;EOF
        jeq     .eof        ;Nein, Ende

.fehler: push     d0          ;sonst...
        sys     #29         ;Fehlerausgabe aufrufen
        inc     sp

.eof:    push     quell_fdb  ;Datei wieder schließen
        sys     #15         ;CLOSE
        inc     sp
        rts

;Diese 2 Zeichen ausgeben
.ok:    push     -           ;Zeichen an StandardOut ausgeben
        move    d0,d7
        bswp    d0,-,d0
        push    d0          ;Ja, Zeichen übergeben
        pushz
        sys     #14         ;WRITE
        add     #3,sp
        jmi     .fehler
        push    -           ;Zeichen an StandardOut ausgeben
        push    d7          ;Ja, Zeichen übergeben
        pushz
        sys     #14         ;WRITE
        add     #3,sp
        jmi     .fehler
        jmp     .loop;nein, nächsten Block lesen

;Abruchmeldung ausgeben
.abbruch: pushz           ;String ausgeben
        push    #break
        pushz
        sys     #14         ;WRITE
        add     #3,sp
        jmp     .eof

cmd:    dw "cmd="
eof:    dw 1                ;EOF-Flag
break:  dw 13,10,"Befehlsunterbrechung.",13,10,0

data
quell_fdb: 1                ;FDB-Adresse der Datei
stack:    128              ;Stackbereich
```

12.14. LIB.ASM

```
;=====
;LIBRARY
;=====
;Vereinbarungen
;.....
equ d0,8 ;8 Arbeitsregister für aktuelle Task
equ d1,9
equ d2,10
equ d3,11
equ d4,12
equ d5,13
equ d6,14
equ d7,15
equ sp,16 ;Stackpointer für aktuelle Task

equ akt_task,17
equ timerh,28
equ timerl,29

;Befehlsmakros
;Sprungbefehle
;.....
macro jmp 1
    add tr hf #%1,-,=
endm

macro bra 1
    add %c hf %1,-,=
endm

macro jne 1
    add ne hf #%1,-,=
endm
```



```
macro jeq 1
    add eq hf %#1,-,=
endm

macro jpl 1
    add pl hf %#1,-,=
endm

macro jmi 1
    add mi hf %#1,-,=
endm

macro jpe 1
    add pe hf %#1,-,=
endm

macro jcs 1
    add cs hf %#1,-,=
endm

macro jcc 1
    add cc hf %#1,-,=
endm

;Nützliche Befehle
;.....
macro move 2
    or %c %f %1,-,%2
endm

macro inc 1
    add %c %f -, %1,=
endm

macro dec 1
    sub %c %f -, %1,=
endm

macro in 2
    add tr %f @%1,-,%2
endm

macro out 2
    add tr %f %1,-,@%2
endm

macro not 2
    nor %c %f %1,-,%2
endm

macro clr 1
    and %c %f -,-,%1
endm

macro cmp 2
    sub tr sf %1,%2,-
endm

;Unterprogrammaufrufe
;.....
macro jsr 1
    sub tr hf -,sp,=
    add tr hf #*+5,-,(sp)
    add %c hf %#1,-,=
    add tr hf -,sp,=
endm

macro driver 1
    sub tr hf -,sp,=
    add tr hf #*+5,-,(sp)
    add %c hf %1,-,=
    add tr hf -,sp,=
endm

macro sys 1
    sub tr hf -,sp,=
    add tr hf #*+10,-,(sp)
    sub tr hf -,sp,=
    add tr hf %1,-,(sp)
    add tr hf #$8002,-,=
    add tr hf -,sp,=
```



```
endm

macro rts 0
  add %c hf (sp),-,=
endm

;Stackoperationen
;.....
macro push 1
  sub %c hf -,sp,=
  add %c hf %1,-,(sp)
endm

macro pop 1
  or %c hf (sp),-,%1
  add %c hf -,sp,=
endm

macro pushz 0
  sub %c hf -,sp,=
  and %c hf -,-,(sp)
endm

macro pushf 0
  sub %c hf -,sp,=
  add %c hf ~-,-,(sp)
endm

macro popf 0
  add %c sf (sp),-,~-
  add %c hf -,sp,=
endm

macro pushall 0
  sub %c hf -,sp,=
  add %c hf d2,-,(sp)
  sub %c hf -,sp,=
  add %c hf d3,-,(sp)
  sub %c hf -,sp,=
  add %c hf d4,-,(sp)
  sub %c hf -,sp,=
  add %c hf d5,-,(sp)
  sub %c hf -,sp,=
  add %c hf d6,-,(sp)
  sub %c hf -,sp,=
  add %c hf d7,-,(sp)
endm

macro popall 0
  or %c hf (sp),-,d7
  add %c hf -,sp,=
  or %c hf (sp),-,d6
  add %c hf -,sp,=
  or %c hf (sp),-,d5
  add %c hf -,sp,=
  or %c hf (sp),-,d4
  add %c hf -,sp,=
  or %c hf (sp),-,d3
  add %c hf -,sp,=
  or %c hf (sp),-,d2
  add %c hf -,sp,=
endm

;Interruptbefehle
;.....
macro irqoff 0
  and tr hf ~-,$feff,~dummy
endm

macro irqon 0
  or tr hf ~-,$0100,~dummy
endm
```

12.15. XDISK.PAS

```
PROGRAM Xdisk;
```

```
{.....Declaration.....}
USES Dos,Crt;
```

```
CONST anzahl=21;
      max=anzahl*256-1;
```



```
VAR data:      ARRAY[0..max] OF WORD;
laufwerk:    INTEGER;
f:           FILE;
s:           STRING; {Filename}
io:          WORD;
error:       BOOLEAN;

{.....Verwaltungsinformation des Datenträgers erstellen.....}
PROCEDURE Format(vn:STRING);
VAR n:WORD;
BEGIN
  FOR n:=0 TO 18 DO data[n]:=0;
  data[1]:=2;
  data[3]:=16;
  data[4]:=0;
  data[5]:=1;
  data[6]:=$1111;
  data[7]:=$2222;
  data[16]:=$8765;
  data[17]:=1;
  data[18]:=1;
  data[19]:=0;
  WHILE Length(vn)<16 DO vn:=vn+chr(0);
  FOR n:=0 TO 7 DO data[n+8]:=(ord(vn[2*n+1]) shl 8) + ord(vn[2*n+2]);
  FOR n:=256 TO 511 DO data[n]:=$ffff;
  FOR n:=512 TO max DO data[n]:=0;
  data[513]:=3;
END;

{.....Verzeichniseintrag des Programms in Directory erstellen.....}
PROCEDURE Insert;
VAR i,n:WORD;
BEGIN
  Assign(f,s+'.obj');
  WHILE Length(s)<16 DO s:=s+chr(0);
  FOR n:=0 TO 7 DO data[n+520]:=(ord(s[2*n+1]) shl 8) + ord(s[2*n+2]);
  Reset(f,2);
  io:=IOResult;
  IF io=0 THEN BEGIN
    data[514]:=Filesize(f) div 256;
    data[515]:=Filesize(f) and 255;
    data[516]:=2;
    data[517]:=2;
    FOR n:=1 TO 16 DO data[767+2*n]:=n+3;
    FOR n:=0 TO 16 DO
      FOR i:=1 TO 128 DO data[1023+(256*n)+(2*i)]:=19+n*128+i;
    END ELSE BEGIN
      writeln(' Dateifehler! ');
      writeln(' Dateinamen überprüfen und Programm XDISK neustarten!');
    END
  END
END;

{.....Laufwerk und Dateinamen eingeben.....}
PROCEDURE Entry;
VAR c:CHAR;
BEGIN
  ClrScr;
  Writeln;
  Writeln;
  Writeln;
  Write(' Welche Kennung hat das Diskettenlaufwerk (3,5")? (A/B)');
  Readln(c);
  IF ((c='a') or (c='A')) THEN laufwerk:=0 ELSE laufwerk:=1;
  Writeln;
  Writeln;
  Write(' Dateinamen ohne Endung eingeben: ');
  Readln(s);
  Writeln;
END;

{.....Verwaltungsinformation und Datei auf Diskette ablegen.....}
PROCEDURE Save;
VAR n,j,cyl,sector,head:  INTEGER;
    i:                    LONGINT;
    r:                    REGISTERS;
    tmp:                  WORD;
    errorcount:          WORD;
```



```
BEGIN
  errorcount:=0;
  error:=FALSE;
  REPEAT
    FOR i:=0 TO max DO data[i]:= (data[i] shl 8) or (data[i] shr 8);
    cyl:=0;
    head:=0;
    sector:=1;
    FOR i:=0 TO 19 DO BEGIN
      r.ah:=3;
      r.al:=1;
      r.ch:=cyl;
      r.cl:=sector;
      r.dh:=head;
      r.dl:=laufwerk;
      r.es:=Seg(data[256*i]);
      r.bx:=Ofs(data[256*i]);
      Intr($13,r);
      inc(sector);
      IF sector=19 THEN BEGIN
        sector:=1;
        Inc(Head); IF Head=2 THEN BEGIN
          Head:=0;
          Inc(Cyl);
        END;
      END;
    END;
  END;
  IF r.ah=0 THEN BEGIN
    FOR i:=0 TO ((FileSize(f) div 256)) DO BEGIN
      IF ((FileSize(f)-(i*256))< 255) THEN j:=((FileSize(f)-i*256)-1)
      ELSE j:=255;
      FOR n:=0 TO j DO BEGIN
        BlockRead(f,tmp,1);
        data[n]:=tmp;
      END;
      r.ah:=3;
      r.al:=1;
      r.ch:=cyl;
      r.cl:=sector;
      r.dh:=head;
      r.dl:=laufwerk;
      r.es:=Seg(data[0]);
      r.bx:=Ofs(data[0]);
      Intr($13,r);
      inc(sector);
      IF sector=19 THEN BEGIN
        sector:=1;
        Inc(Head); IF Head=2 THEN BEGIN
          Head:=0;
          Inc(Cyl);
        END;
      END;
    END;
  END;
  close(f);
  IF r.ah<>0 then inc(errorcount,1);
  UNTIL ((r.ah=0) or (errorcount=4));
  IF r.ah<>0 THEN error:=TRUE;
END;
```

```
{.....Hauptprogramm.....}
BEGIN
  Format('xDisk!');
  Entry;
  insert;
  IF io=0 THEN Save;
  IF error=TRUE THEN BEGIN
    writeln;
    writeln('Diskettenfehler aufgetreten!');
  END;
END.
```

12.16. XSIM.C

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <mem.h>

unsigned int huge memory[65536],huge user_screen[25][80];
unsigned int status,irqlevel,adress[26],timeronoff=0;
```



```
int simstop,display_radix=0,display_user=0;
char befehl[16][6]={
    "add ", "nor ", "ror ", "rol ",
    "sub ", "and ", "rorc ", "rolc ",
    "addc ", "eor ", "asr ", "asl ",
    "subc ", "or ", "lsr ", "bswp " };

char condition[16][3]={ "me", "pe", "hi", "ls",
    "cc", "cs", "ne", "eq",
    "vc", "vs", "pl", "mi",
    "ge", "lt", "gt", "le" };

void debug(unsigned int disass,unsigned int dump,int mark)
{
    unsigned int x,y,bef;
    char *format;

    switch(display_radix) {
        case 0:format="#$%04X,"; break;
        case 1:format="#%u,"; break;
    }

    irqlevel=0;
    if((status&0x0200)==0) irqlevel=1;
    if((status&0x0400)==0) irqlevel=2;
    if((status&0x0800)==0) irqlevel=3;
    if((status&0x1000)==0) irqlevel=4;
    if((status&0x2000)==0) irqlevel=5;

    for(y=1;y<=25;y++) {
        gotoxy(1,y);
        adress[y]=disass;
        if(y==mark) textattr(WHITE|BLUE<<4); else textattr(LIGHTGRAY|BLACK<<4);
        if(memory[irqlevel]==disass) cprintf("$%04X:\x10",disass);
        else cprintf("$%04X: ",disass);

        bef=memory[disass++];
        cprintf(befehl[bef&15]);
        if(bef&0x0800) cprintf(" "); else cprintf(condition[bef>>12]);
        if(bef&1024) cprintf(" sf "); else cprintf(" ");

        if((bef&0x8800)==0x8800) putch('&');
        if((bef&0x4800)==0x4800) putch('@');
        switch((bef>>4)&3) {
            case 0:cprintf("-,"); break;
            case 1:cprintf(format,memory[disass++]); break;
            case 2:cprintf("%04X,",memory[disass++]); break;
            case 3:cprintf("(%04X)",memory[disass++]);
        }

        switch((bef>>6)&3) {
            case 0:cprintf("-,"); break;
            case 1:cprintf(format,memory[disass++]); break;
            case 2:cprintf("%04X,",memory[disass++]); break;
            case 3:cprintf("(%04X)",memory[disass++]);
        }

        if((bef&0x2800)==0x2800) putch('&');
        if((bef&0x1800)==0x1800) putch('@');
        switch((bef>>8)&3) {
            case 0:putch('-'); break;
            case 1:putch('='); break;
            case 2:cprintf("%04X",memory[disass++]); break;
            case 3:cprintf("(%04X)",memory[disass++]);
        }

        while(wherex(<43) putch(' ');

    }

    textbackground(BLACK);
    textcolor(LIGHTRED);
    gotoxy(43,1); cprintf(" Carry:%d",status&1);
    gotoxy(43,2); cprintf(" Zero:%d",(status>>1)&1);
    gotoxy(43,3); cprintf(" Negative:%d",(status>>2)&1);
    gotoxy(43,4); cprintf(" Overflow:%d",(status>>3)&1);
    textcolor(RED);
    gotoxy(43,5); cprintf(" IRQ-Enable:%d",(status>>8)&1);
    gotoxy(43,6); cprintf(" ~IRQ1:%d",(status>>9)&1);
    gotoxy(43,7); cprintf(" ~IRQ2:%d",(status>>10)&1);
    gotoxy(43,8); cprintf(" ~IRQ3:%d",(status>>11)&1);
    gotoxy(43,9); cprintf(" ~IRQ4:%d",(status>>12)&1);
    gotoxy(43,10); cprintf(" ~IRQ5:%d",(status>>13)&1);
    gotoxy(43,11); cprintf(" IRQ-Level:%d",irqlevel);
}
```



```
textcolor(LIGHTBLUE);
gotoxy(60,1); cprintf("D0:%$04X",memory[8]);
gotoxy(60,2); cprintf("D1:%$04X",memory[9]);
gotoxy(60,3); cprintf("D2:%$04X",memory[10]);
gotoxy(60,4); cprintf("D3:%$04X",memory[11]);
gotoxy(60,5); cprintf("D4:%$04X",memory[12]);
gotoxy(60,6); cprintf("D5:%$04X",memory[13]);
gotoxy(60,7); cprintf("D6:%$04X",memory[14]);
gotoxy(60,8); cprintf("D7:%$04X",memory[15]);

x=memory[16];
textcolor(YELLOW);
for(y=0;y<16;y++) {
    gotoxy(73,y+1);
    cprintf("%$04X",memory[x+y]);
}

if(display_user) { puttext(1,26,80,50,user_screen); return;}

textcolor(CYAN);
for(y=26;y<=50;y++) {
    gotoxy(1,y);
    cprintf("%$04X: ",dump);
    for(x=0;x<8;x++) cprintf("%04X ",memory[dump+x]);
    for(x=0;x<8;x++) {
        bef=memory[dump+x];
        if((bef>>8)>31) putchar(bef>>8); else putchar('.');
        if((bef&255)>31) putchar(bef); else putchar('.');
    }
    clreol();
    dump+=x;
}
}

void load(char *filename,unsigned int adress)
{
    FILE *f;
    unsigned int tmp;
    long c;

    for(c=0;c<65536;c++) memory[c]=0xffff;

    gotoxy(1,1); textattr(WHITE|RED<<4);
    cprintf("Loading file '%s'\n",filename);
    if((f=fopen(filename,"rb"))==NULL) {
        cprintf("Error loading file.\nPress any key.\n");
        getch();
        return;
    }

    c=adress;
    while(!feof(f)) {
        fread(&tmp,2,1,f);
        memory[c++]=(tmp<<8)|(tmp>>8);
    }
    fclose(f);

    status=0xff00;
    irqlevel=0;
    memory[irqlevel]=adress;
}

unsigned int next(unsigned int adress)
{
    int bef,xop,yop,zop;
    bef=memory[adress];
    xop=(bef>>4)&3;
    yop=(bef>>6)&3;
    zop=(bef>>8)&3;
    return adress+1+(xop>0)+(yop>0)+(zop>1);
}

unsigned int prev(unsigned int adress)
{
    int bef,xop,yop,zop;
    unsigned int old_adress=adress;

    do {
        adress--;
        bef=memory[adress];
    }
```



```
xop=(bef>>4)&3;
yop=(bef>>6)&3;
zop=(bef>>8)&3;
} while( (old_adress!=adress+1+(xop>0)+(yop>0)+(zop>1)) && (adress>old_adress-4));
return adress;
}

void invert(int x,int y)
{
    user_screen[y][x]^=0x7f00;
    if(display_user) puttext(x+1,y+26,x+1,y+26,&user_screen[y][x]);
}

void scroll_down(void)
{
    int x,y;
    for(y=0;y<24;y++) for(x=0;x<80;x++) user_screen[y][x]=user_screen[y+1][x];
    for(x=0;x<80;x++) user_screen[24][x]=0;
    if(display_user) puttext(1,26,80,50,user_screen);
}

void clear_screen(void)
{
    int x,y;
    for(y=0;y<25;y++) for(x=0;x<80;x++) user_screen[y][x]=0;
    if(display_user) puttext(1,26,80,50,user_screen);
}

void clr_line(int x,int y)
{
    for(;x<80;x++) user_screen[y][x]=0;
    if(display_user) puttext(1,26,80,50,user_screen);
}

void charout(unsigned char c)
{
    static int vt52seq=0,cursor_x=0,cursor_y=0,save_x=0,save_y=0,fcolor=0,bcolor=0;
    int w;

    if(vt52seq) {
        if(vt52seq==2) { fcolor=((c&4)>>2)|(c&2)|((c&1)<<2); vt52seq=0; return; }
        if(vt52seq==3) { bcolor=((c&4)>>2)|(c&2)|((c&1)<<2); vt52seq=0; return; }
        if(c=='E') {clear_screen(); cursor_x=0; cursor_y=0; invert(0,0); }
        if(c=='H') {invert(cursor_x,cursor_y); cursor_x=0; cursor_y=0; invert(0,0);
            vt52seq=0; return; }
        if(c=='b') {vt52seq=2; return; }
        if(c=='c') {vt52seq=3; return; }
        if(c=='j') {save_x=cursor_x; save_y=cursor_y; }
        if(c=='k') {invert(cursor_x,cursor_y); cursor_x=save_x; cursor_y=save_y;
            invert(cursor_x,cursor_y); }
        if(c=='C') {invert(cursor_x,cursor_y);
            if(cursor_x<79) cursor_x++; else {cursor_x=0; c='B'; }
            invert(cursor_x,cursor_y); }
        if(c=='D') {invert(cursor_x,cursor_y);
            if(cursor_x>0) cursor_x--; else {cursor_x=79; c='A'; }
            invert(cursor_x,cursor_y); }
        if(c=='A') {invert(cursor_x,cursor_y);
            if(cursor_y>0) cursor_y--;
            invert(cursor_x,cursor_y); }
        if(c=='B') {invert(cursor_x,cursor_y);
            if(cursor_y<24) cursor_y++; else scroll_down();
            invert(cursor_x,cursor_y); }
        if(c=='K') {clr_line(cursor_x,cursor_y); invert(cursor_x,cursor_y); }
        vt52seq=0;
        return;
    }

    if(c==27) { vt52seq=1; return; }
    if(c==13) { invert(cursor_x,cursor_y); cursor_x=0; invert(cursor_x,cursor_y); return; }
    if(c==10) { invert(cursor_x,cursor_y);
        if(cursor_y==24) scroll_down(); else cursor_y++;
        invert(cursor_x,cursor_y); return; }
    if(c==0) return;
    if(c<32) return;

    w=c+(fcolor<<8)+(bcolor<<12);
    if(display_user) puttext(cursor_x+1,cursor_y+26,cursor_x+1,cursor_y+26,&w);
    user_screen[cursor_y][cursor_x]=w;
    cursor_x++;
    if(cursor_x==80) { cursor_x=0; if(cursor_y==24) scroll_down(); else cursor_y++; }
        invert(cursor_x,cursor_y);
}
}
```



```
void simkon(void)
{
    unsigned int d0,d1,x;

    d0=memory[8];
    d1=memory[9];

    switch(d0) {
        case 4:
        case 1: if(kbhit()) x=getch(); else x=0xffff;
                if(x==27) simstop=1;
                if(x==0) switch(getch()) {
                    case 75: x=97<<8; break;
                    case 77: x=106<<8; break;
                    case 83: x=100<<8; break;
                }
                memory[8]=x;
                break;
        case 2: charout(d1); break;
        case 3: while(memory[d1]) charout(memory[d1++]); break;
    }
}

void simdisk(void)
{
    FILE *f;
    unsigned int sp,job,addr,pos,anz,tmp;
    unsigned long sn,fp;

    sp=memory[16]+1;
    job=memory[sp++];
    addr=memory[sp++];
    sn=memory[sp++]<<16;
    sn|=memory[sp++];
    pos=memory[sp++];
    anz=memory[sp];

    f=fopen("e:\\diplom\\romddata.obj","r+b");
    fseek(f,sn*512+pos*2,SEEK_SET);
    if(job==1) for(;anz;anz--) { fread(&tmp,2,1,f); memory[addr++]=(tmp<<8)|(tmp>>8); }
    if(job==2) for(;anz;anz--) { tmp=(memory[addr]<<8)|(memory[addr]>>8); addr++;
                                fwrite(&tmp,2,1,f); }

    fclose(f);
    memory[8]=0;
    status&=0xff00;
}

void step(void)
{
    unsigned int z,c,v,n,bef,yaddr,xaddr,zaddr,xop,yop,zop;

    irqlevel=0;
    if((status&0x0200)==0) irqlevel=1;
    if((status&0x0400)==0) irqlevel=2;
    if((status&0x0800)==0) irqlevel=3;
    if((status&0x1000)==0) irqlevel=4;
    if((status&0x2000)==0) irqlevel=5;

    bef=memory[memory[irqlevel]++];
    c=status&1;
    z=(status>>1)&1;
    n=(status>>2)&1;
    v=(status>>3)&1;

    switch((bef>>4)&3) {
        case 0: xop=1; break;
        case 1: xop=memory[memory[irqlevel]++]; break;
        case 2: xop=memory[memory[memory[irqlevel]++]]; break;
        case 3: xop=memory[memory[memory[memory[irqlevel]++]]];
    }

    /* if((bef&0x4800)==0x4800) {
        switch((bef>>4)&3) {
            case 0: xaddr=0; break;
            case 1: xaddr=0; break;
            case 2: xaddr=memory[memory[irqlevel]-1]; break;
            case 3: xaddr=memory[memory[memory[irqlevel]-1]];
        }
    }
    */
    if((bef&0x8800)==0x8800) xop=(xop&0x80f0)|(status&0x7f0f);
}
```



```
switch((bef>>6)&3) {
    case 0: yaddr=irqlevel; yop=0; break;
    case 1: yaddr=memory[irqlevel]++; yop=memory[yaddr]; break;
    case 2: yaddr=memory[memory[irqlevel]++]; yop=memory[yaddr]; break;
    case 3: yaddr=memory[memory[memory[irqlevel]++]]; yop=memory[yaddr];
}

switch((bef>>8)&3) {
    case 1: zaddr=yaddr; break;
    case 2: zaddr=memory[memory[irqlevel]++]; break;
    case 3: zaddr=memory[memory[memory[irqlevel]++]];
}

if((bef&0x800)==0) switch(bef>>12) {
    case 0: if(!(z|n)) return; break;
    case 1: if(z|n) return; break;
    case 2: if(c|z) return; break;
    case 3: if(!(c|z)) return; break;
    case 4: if(c) return; break;
    case 5: if(!c) return; break;
    case 6: if(z) return; break;
    case 7: if(!z) return; break;
    case 8: if(v) return; break;
    case 9: if(!v) return; break;
    case 10: if(n) return; break;
    case 11: if(!n) return; break;
    case 12: if(n^v) return; break;
    case 13: if(n==v) return; break;
    case 14: if((n^v)|z) return; break;
    case 15: if((n==v)&!z) return;
}

switch(bef&15) {
    case 0: zop=xop+yop; c=(zop<(long)xop+yop); break;
    case 4: zop=yop-xop; c=(zop>(long)yop-xop); break;
    case 8: zop=xop+yop+c; c=(zop<(long)xop+yop+c); break;
    case 12: zop=yop-xop-c; c=(zop>(long)yop-xop-c); break;
    case 1: zop=(xop|yop)^0xffff; c=0; break;
    case 5: zop=xop&yop; c=0; break;
    case 9: zop=xop^yop; c=0; break;
    case 13: zop=xop|yop; c=0; break;
    case 2: zop=(xop>>1)|(xop<<15); c=xop&1; break;
    case 6: zop=(xop>>1)|(c<<15); c=xop&1; break;
    case 10: zop=(xop>>1)|(xop&0x8000); c=xop&1; break;
    case 14: zop=(xop>>1); c=xop&1; break;
    case 3: zop=(xop<<1)|(xop>>15); c=xop>>15; break;
    case 7: zop=(xop<<1)|c; c=xop>>15; break;
    case 11: zop=(xop<<1); c=xop>>15; break;
    case 15: zop=(xop>>8)|(yop<<8); c=xop>>15;
}

if(bef&0x400) {
    n=zop>>15;
    z=(zop==0);
    status=(status&0x7f00)|(v<<3)|(n<<2)|(z<<1)|c;
}

if((bef&0x2800)==0x2800) {
    if(bef&0x400) status=(status&0xff00)|(zop&0x00ff);
    if(bef&0x300) status=(status&0x00ff)|(zop&0xff00);
}

if((bef>>8)&3) {
    if((bef&0x1800)==0x1800) {
        switch(zaddr) {
            case 0x4000: simkon(); break;
            case 0x4001: simdisk(); break;
            case 0x7ff3: timeronoff=zop; break;
        }
    } else if(zaddr<0x8000) memory[zaddr]=zop;
}
}

void runto(unsigned int a)
{
    int temp=display_user;
    long c;
    char ch;

    gotoxy(1,1); textattr(WHITE|BLINK|RED<<4); cprintf("Running...\n\r");
    display_user=1;
}
```



```
puttext(1,26,80,50,user_screen);
step();

c=0; simstop=0;
while(!simstop && memory[irqlevel]!=a) {
    step();
    if(kbhit()) {ch=getch(); ungetch(ch); if(ch==27) simstop=1; }
    c++;
    if(timeronoff) if(c>=300) if(status&0x0100) { status&=0xdfff; c=0; }
}

display_user=temp;
}

void main(void)
{
    int c,marker=1;
    unsigned int disass=0x3000,dump=0x0000;
    char filename[100]="e:\\diplom\\xmos.obj";

    textmode(C4350);
    _setcursortype(_NOCURS);
    directvideo=1;
    clrscr();

    load(filename,0x3000);
    do {
        debug(disass,dump,marker);
        while(kbhit()) getch();
        switch(c=getch()) {
            case 0: switch(c=getch()) {
                case 115:dump--; break;
                case 116:dump++; break;
                case 141:dump-=8; break;
                case 145:dump+=8; break;
                case 132:dump-=200; break;
                case 118:dump+=200; break;
                case 75:disass--; break;
                case 77:disass++; break;
                case 80:if(marker<25) marker++;
                    else disass=next(disass);
                    break;
                case 72:if(marker>1) marker--;
                    else disass=prev(disass);
                    break;
                case 81:for(c=0;c<25;c++)
                    disass=next(disass);
                    break;
                case 73:for(c=0;c<25;c++)
                    disass=prev(disass);
                    break;
                case 65:step();
            }
            for(marker=1;marker<26&&memory[irqlevel]!=adress[marker];marker++);
            if(marker==26) {
                disass=memory[irqlevel];
                marker=1;
            }
            break;
            case 67:runto(0);
            for(marker=1;marker<26&&memory[irqlevel]!=adress[marker];marker++);
            if(marker==26) {
                disass=memory[irqlevel];
                marker=1;
            }
            break;
            case 62:runto(adress[marker]); break;
            case 95:load("e:\\diplom\\xmos.obj",0x3000);
            break;
            case 108:display_user^=1; break;
            default:gotoxy(70,1); printf("0+%d ",c);
        }
        break;
        case ' ':status&=0xdfff; break;
        case 'r':display_radix=1-display_radix; break;
        case 14:memory[irqlevel]=adress[marker]; break;
        case 15:
            for(marker=1;marker<26&&memory[irqlevel]!=adress[marker];marker++);
            if(marker==26) { disass=memory[irqlevel]; marker=1; }
            break;
            default:if(c>='0'&&c<='9') dump=(c-'0')*4096; gotoxy(70,1);
            printf(" %d ",c);
        }
    }
}
```



```
} while(c!=27 && c!=3);  
}
```



13. Anhang E: Bild-, Tabellen- und Quellenverzeichnis

13.1. Bildverzeichnis

Bild 1: Aufbau des XSystems	21
Bild 2: XSystem.....	22
Bild 3: Blick ins Innere des XSystems	22
Bild 4: Ausgangssignale Modul TAKT vom XProz	31
Bild 5: Zustands-Übergangdiagramm des Steuerwerks.....	38
Bild 6: Hauptplatine.....	40
Bild 7: Bestückungsplan Hauptplatine.....	41
Bild 8: Grafikkarte XGraph.....	44
Bild 9: Bestückungsplan der Grafikkarte XGraph.....	45
Bild 10: Videosignale.....	48
Bild 11: Timer, SCSI- und Tastaturkarte.....	54
Bild 12: Bestückungsplan der Timer, SCSI- und Tastaturkarte	54
Bild 13: Centronics- und RS232-Karte.....	64
Bild 14: Bestückungsplan der Centronics- und RS232-Karte	64
Bild 15: Zustandübergangdiagramm des stw_rec	71
Bild 16: Zustandübergangdiagramm des stw_tran	73
Bild 17: Systemsicht des Anwenders	76
Bild 18: Organisation des Arbeitsspeichers.....	81
Bild 19: Taskliste mit einem TDB	82
Bild 20: Zyklische TDB-Liste mit drei Tasks.....	84
Bild 21: Dateistruktur	87
Bild 22: Format eines ausführbaren Programms.....	107

13.2. Tabellenverzeichnis

Tabelle 1: Signalbeschreibung des Prozessors XProz.....	24
Tabelle 2: Statusregister des Prozessors XProz	24
Tabelle 3: Befehlsformat des Prozessors XProz.....	25
Tabelle 4: Befehle des Prozessors XProz	26
Tabelle 5: X-Operand bestimmt durch x1, x0	26
Tabelle 6: Y-Operand bestimmt durch y1, y0	26
Tabelle 7: Z-Adresse bestimmt durch z1, z0.....	26
Tabelle 8: Set Flags, bestimmt durch sf	27
Tabelle 9: Bedingt/Unbedingt, bestimmt durch bed	27
Tabelle 10: Statusregister als X-Operand, bestimmt durch xsr	27
Tabelle 11: X-Operand aus dem I/O-Adressraum, bestimmt durch xio.....	27
Tabelle 12: Ergebnis ins Statusregister, bestimmt durch zsr	27
Tabelle 13: Ergebnis in den I/O-Adressraum, bestimmt durch zio	27
Tabelle 14: Condition Code, bestimmt durch CC.....	28
Tabelle 15: Beschreibung der Prozessorbefehle	29
Tabelle 16: Funktionstabelle Modul XMUX des XProz.....	32
Tabelle 17: Funktionstabelle Modul YGATE des XProz	32
Tabelle 18: Funktionstabelle Modul AGATE des XProz	32
Tabelle 19: Funktionstabelle Modul ALU des XProz.....	33
Tabelle 20: Funktionstabelle Modul ADD/SUB des XProz.....	33
Tabelle 21: Funktionstabelle Modul LOG des XProz.....	34
Tabelle 22: Funktionstabelle Modul ZERO des XProz	34



Tabelle 23: Phasenbeschreibung Modul STEU des XProz.....	35
Tabelle 24: Funktionstabelle Modul STEU des XProz	36
Tabelle 25: Funktionstabelle Modul IRQ-GEN des XProz	39
Tabelle 26: Bestückungsliste der Hauptplatine	41
Tabelle 27: Prozessorsignale der Hauptplatine	42
Tabelle 28: Slotsignale der Hauptplatine	43
Tabelle 29: Bestückungsliste der Grafikkarte	45
Tabelle 30: Registersatz Grafikkarte	46
Tabelle 31: Kontrollregister der Grafikkarte.....	47
Tabelle 32: Bildspeicherzugriffszyklen	48
Tabelle 33: Ausgangssignale des Phasengenerators	49
Tabelle 34: Ausgangssignale des H-Generators	50
Tabelle 35: Ausgangssignale des V-Generators	50
Tabelle 36: Übergangstabelle des Videozeigers VCounter	50
Tabelle 37: Übergangstabelle des Adresszeigers ACounter.....	51
Tabelle 38: Ausgangsfunktion des Adressmultiplexers	51
Tabelle 39: Übergangstabelle des Datenregisters.....	51
Tabelle 40: Übergangstabelle des Videoshifters.....	51
Tabelle 41: Übergangstabelle des Kontrollregisters (- bedeutet unverändert).....	52
Tabelle 42: Übergangstabelle des Autocopyzählers Downcnt	52
Tabelle 43: Pinbelegung des Grafikchips	53
Tabelle 44: Bestückungsliste der Timer-, SCSI- und Tastaturschnittstellenkarte.....	55
Tabelle 45: Pinbelegung SCSI-Bus	56
Tabelle 46: Informationstransferphasen bei SCSI	57
Tabelle 47: Register der XSCSI-Schnittstelle	58
Tabelle 48: Statusregister der XSCSI-Schnittstelle.....	58
Tabelle 49: Kontrollregister der XSCSI-Schnittstelle	58
Tabelle 50: Pinbelegung des Tastatursteckers	60
Tabelle 51: Register der XKEY-Schnittstelle	61
Tabelle 52: Bestückungsliste der Centronics- und RS-232-Karte.....	65
Tabelle 53: Pinbelegung der Centronics-Schnittstelle	65
Tabelle 54: Register der Centronics-Schnittstelle	66
Tabelle 55: Statusregister der Centronics-Schnittstelle	66
Tabelle 56: Kontrollregister der Centronics-Schnittstelle.....	66
Tabelle 57: Register der RS-232-Schnittstelle	67
Tabelle 58: Kontrollregister CREG der RS-232-Schnittstelle	68
Tabelle 59: Statusregister SREG der RS-232-Schnittstelle	68
Tabelle 60: Systemvariablen der Speicherverwaltung	80
Tabelle 61: Aufbau eines Task-Desciptor-Blockes	83
Tabelle 62: Systemvariablen des Zeitgebers	84
Tabelle 63: Systemvariablen der Taskverwaltung	85
Tabelle 64: Aufbau eins Verzeichniseintrages.....	88
Tabelle 65: Aufbau des Bootsektors	89
Tabelle 66: Aufbau eines File-Desciptor-Blockes.....	91
Tabelle 67: Systemvariablen der Dateiverwaltung	92
Tabelle 68: Declarationskopf eines Gerätetreibers	93
Tabelle 69: Systemvariablen der Treiberverwaltung	93
Tabelle 70: Aufbau eines Cache-Puffers.....	96
Tabelle 71: Aufbau eines Media-Desciptor-Blockes.....	97
Tabelle 72: Systemvariablen des SCSI-Treibers	98
Tabelle 73: SCSI-Kontroller-Adressen.....	99
Tabelle 74: Zuordnung der SCSI-Gerätenamen entsprechend der ID.....	99



Tabelle 75: Sequenzen des VT52-Emulators	100
Tabelle 76: Systemvariablen des Konsolentreibers	102
Tabelle 77: Die I/O-Adresse der Konsole	103
Tabelle 78: Systemvariablen des Seriell-Treibers	103
Tabelle 79: Die I/O-Adressen der seriellen Schnittstelle	104
Tabelle 80: I/O-Adressen des Parallelports	104
Tabelle 81: Interruptbelegung des Betriebssystems	104
Tabelle 82: Betriebssystemfehlermeldungen	129
Tabelle 83: SCSI-Fehlermeldungen	129
Tabelle 84: Tastaturtabelle (Teil 1)	198
Tabelle 85: Tastaturtabelle (Teil 2)	199
Tabelle 86: Tastaturtabelle (Teil 3)	200

13.3. Quellenverzeichnis

- [CT6-88] C'T-Magazin, 6/1988, Seite 148ff: Knöpfchen, Knöpfchen, PC-Tastaturen auf den Zahn gefühlt.
- [MAX92] Maxtor Corporation, OEM Technical Manual for the 5.25-Inch Hard Disk Drive XT-8000S/SH, Revision D, März 1992, San Jose, Kalifornien, Dokumentennummer 1015586
- [MESS92] Messmer, Hans-Peter: PC-Hardwarebuch, Bonn - München - Paris, Addison-Wesley, 1992, ISBN 3-89319-357-X.
- [HINA84] Hilf, Werner und Nausch, Anton: M68000-Familie, Teil 1: Grundlagen und Architektur, München, te-wi-Verlag, 1984, ISBN 3-921803-16-0
- [HUF93], Thortsen Hufschmidt: Programmierung eines Cross-Assemblers für einen vorgegebenen 16-Bit-Prozessor, Trimesterarbeit UniBwM - IT 27/93

13.4. Werkzeuge

- MS-DOS 5.0 von Microsoft Corp.
- Turbo Pascal 5.0, 5.5 und 6.0 von Borland International
- Borland C 3.1 für DOS von Borland International
- MS-Windows 3.1 von Microsoft Corp.
- Word für Windows 2.0b von Microsoft Corp.
- Ami Pro 3.0 für Windows von Lotus Development Corp.
- WORKVIEW
- XILINX



14. Anhang F: Erklärung

Wir versichern, daß die Arbeit bzw. unser Anteil daran selbständig verfaßt wurde und keine anderen als die in der Arbeit angegebenen Quellen und Hilfsmittel benutzt wurden.

(Uwe Reinhardt)

(Oliver Henning)