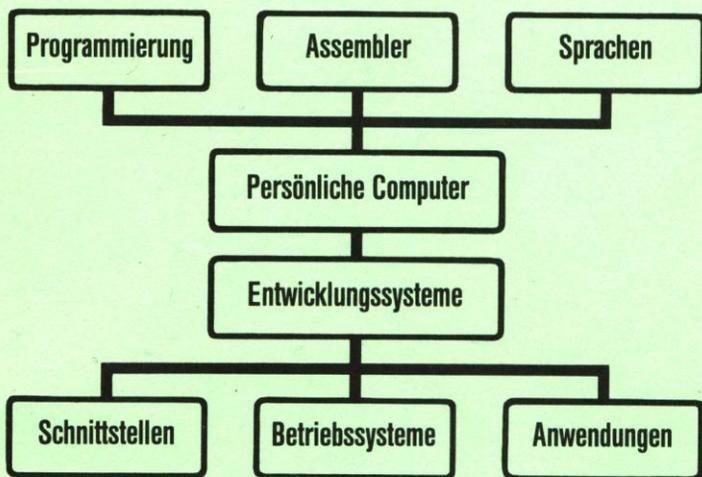


# MICRO MAG

DM 9,50

Nr. 49 Juni 1987

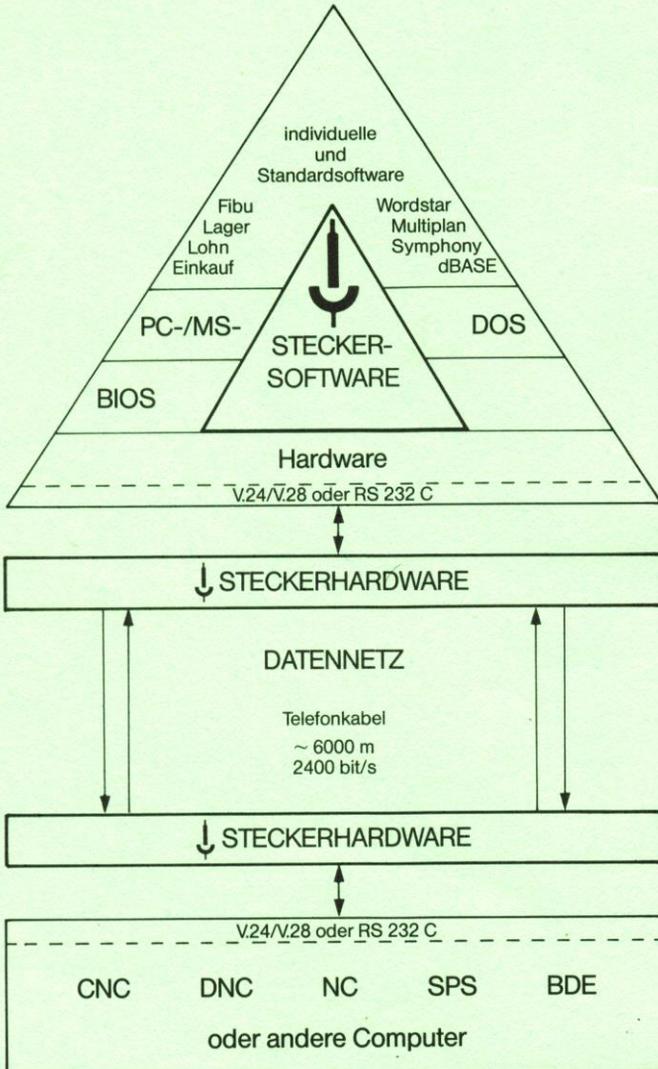


## Inhaltsverzeichnis

Zahlenwandlung .....	3
OMIKRON-BASIC für Atari ST .....	8
Datenübertragung in S-Records .....	12
Maskengenerator .....	17
Stringsuche 68000 .....	28
68000 Sortierung .....	35
Ein Texteditor-Speichermodell .....	41
MAINTOS (Atari ST) .....	48
C-64 Datenlogger .....	52
Editorial .....	56
Produkthinweise .....	58
Bücher .....	60
AES-Parameter .....	61

# CIM und MAP

mit IBM und kompatiblen Personal-Computern



INGENIEURBÜRO  
**STECKER**

5000 Köln 60 (Niehl)  
Postfach 60 07 66  
Delmenhorster Str. 20  
Tel. (02 21) 7 12 40 18

Roland Löhr

## Zahlenwandlung

Mit dem nachstehenden allgemeinen Programm für jeden 68xxx können sehr große dezimale Zahlenwerte in den Rechner eingegeben und in das binäre Rechenformat umgewandelt werden (Routine DEZHEX). Zur Umwandlung von Binärzahlen in eine BCD-Codierung wird die Routine HEXDEZ benutzt. Mit dem Unterprogramm BCDOUT kann eine solche BCD-Zahl hernach zur Wiederanzeige gebracht werden.

Die Umwandlung von Zahlen in beiden Richtungen ist eine häufig benötigte Dienstleistung. Sie kann selbst auf dem schnellen 68000 je nach Algorithmus viel Zeit in Anspruch nehmen, wenn es sich um eine massenhafte Benutzung handelt, z.B. bei der Ausgabe von Tabellen oder beim Einlesen von Zahlenstrings von der Floppy. Es kam daher auf einen Lösungsweg an, der nicht stur-schematisch abarbeitet, sondern der gegebene Abkürzungsmöglichkeiten ausnutzt, wenn z.B. eine Multiplikation mit einem Faktor Null erfolgen würde. Immerhin kostet eine Multiplikation zwischen Registern 70 Taktzyklen. Ein vorheriger Test des Operanden mit nachfolgendem Verzweigungsbefehl kostet jedoch nur 12-14 Zyklen. Wenn eine Dezimalzahl nach und nach eingelesen und in eine Binärzahl verwandelt wird, dann braucht man anfangs den höheren Teil des Ergebnisses nicht mit 10 zu multiplizieren, weil er noch Null ist.

Bei der Umwandlung einer Binärzahl nach dezimal (BCD) kann man ebenso abkürzen, wenn es sich um kleinere Werte handelt; man überspringt dabei die Umwandlung des höherwertigen Langwortes. Zu dieser Umwandlung ist weiterhin zu bemerken, daß sie nicht stur nach einem Horner-Schema verläuft, sondern eine Tabelle zu Hilfe nimmt, die in binärer Codierung die Zehnerpotenzen enthält. Man prüft den umzuwandelnden Operanden Stufe um Stufe, wieviele Vielfache einer Zehnerpotenz in ihm vorhanden sind. Dabei beginnt man mit der höchsten Zehnerpotenz und bildet Stufe um Stufe den Restwert des Operanden.

Es können sehr große Zahlen in der Eingabe und in der Rückumwandlung behandelt werden, nämlich bis zu 2 Exponent 64. Das entspricht 1,84 E19, also 19-20 gültigen Dezimalziffern. Maschinenintern erfolgt die binäre Darstellung entsprechend in 2 Langworten (64 Bits) und dezimal in einem 10 Byte breiten Feld ERGEBNIS.

Die CPU 68xxx ist für die binären Grundrechenarten recht gut mit Befehlen ausgerüstet. Additionen und Subtraktionen können in verschiedener Breite nicht nur unter Zuhilfenahme von Registern durchgeführt, sondern auch auf Datenfelder beliebiger Breite ausgeübt werden. Bei Multiplikationen und Divisionen ist immer ein Datenregister als Zieladresse zu benutzen. Hier gelten die Beschränkungen  $16*16 \text{ Bits}=32 \text{ Bits}$  bzw.  $32/16 \text{ Bits}=16 \text{ Bits} + \text{Rest } 16 \text{ Bits}$ . Für diese beiden Rechenarten finden wir erst ab 68020 eine größere Operationsbreite, nämlich z.B.  $32*32 \text{ Bits}=64 \text{ Bits}$  bzw.  $64/32 \text{ Bits}=32 \text{ Bits} + 32 \text{ Bits Rest}$ . - Soweit man also keine 68020 zur Verfügung hat, müssen Multiplikation und Division großer Zahlen stufenweise ausgeführt werden.

Die dezimalen Rechenarten sind auf dem 68xxx nur mit ABCD, SBCD und NBCD für Addition, Subtraktion und Komplementbildung vertreten. Sie arbeiten per Befehl nur an 1 BCD-Byte, was bei höheren Werten viele Schleifendurchläufe nach sich zieht. Aus diesem Grunde ist es empfehlenswert, Berechnungen vorwiegend mit den Befehlen für binäre Operanden vorzunehmen und dezimale Zahlen bei der Eingabe umzuwandeln bzw. für die Ausgabe zu erzeugen. Dem dienen hier die Unterprogramme DEZHEX und HEXDEZ.

---

## MICRO MAG

---

Zum Programm: Für Experimente wurden die entscheidenden Routinen DEZHEX und HEXDEZ in eine interaktive Umgebung eingebunden. Ein Eingabestrom wird per GETLINE in einen Buffer gebracht. Bei MAIN2 werden führende Spaces übergangen. DEZHEX verwertet dann alle folgenden Dezimalziffern der Eingabe, bis eine Nicht-Ziffer folgt oder bis ein Überlauf eintritt. Erst ab 9. eingegebener Ziffer (in DIGICOUNT) kommt ein Übertrag in das höherwertige Langwort in Betracht, so daß sich davor noch Abkürzungen ergeben. Das trifft auch zu, wenn der Eingabestrom mit führenden Nullen beginnt. - Die zahlreichen Multiplikationen hängen mit der o.a. Beschränkung auf jeweils 16\*16 Bits zusammen. Ein Langwortregister wird daher in 2 Teilen multipliziert, die nachher stellenrichtig zu addieren sind (daher SWAP). Auch können sich Überträge in ein höherwertiges Langwort ergeben. - Mit dem Befehl SNE setzen wir ein Merk-Byte mit den erreichten Status. Trifft die Abfrage zu (hier: Not Equal), dann wird das Byte zu \$FF gesetzt, sonst zu 00. Diese Merker werden später mit dem Befehl TST.B abgefragt.

HEXDEZ bildet aus zwei Langworten ein Ergebnis in BCD-Form. Es wird die Tabelle mit den Zehnerpotenzen ab Label ZP19 bzw. ZP9 benutzt. Wenn das höherwertige Langwort nämlich 00 ist, dann können wir gleich bei HEXDEZO anfangen.

Die Befehlsfolgen ab HDO bzw. ab HEXDEZ1 sind jeweils zweistufig, und zwar mit folgender Überlegung: Je nach Vergleichsoperand ZP19...ZP0 in der Tabelle kann sich jeweils ein BCD-Byte im Wertebereich 00...90 bzw. 00...09 ergeben. Oder wenn man zwei Vergleichsoperanden nacheinander verwertet, dann ergeben sich im zählenden Register D4 Byte-Werte zwischen 00 und 99. Ein Überlauf aus den Ziffernstellen kann nicht erfolgen, weil wir immer von Resten ausgehen. Dieses Sammeln einzelner Bytes für das Ergebnis hat den Vorteil, daß Wertänderungen immer nur in einem 8 Bit breiten Fenster stattfinden, das nach jeder ausgeführten doppelten Stufe in das Ergebnis einkopiert wird.

Der vorgenannte Lösungsweg läßt sich natürlich für andere Zahlensysteme und auch für andere Genauigkeiten anpassen.

- \* WANDLUNG3
- \* Zahlenwandlung HEXDEZ im Subtraktionsverfahren
- \* um Zehnerpotenzen mit einer Tabelle
- \* Umwandlung dezimal zu binär und umgekehrt, interaktiv
- \* Wertebereich bis  $1,84 \cdot 10^{19}$ , entsprechend 64 Bits
- \* Copyright 1987 by Roland Löhr

### \* Verkehrszeichen

cr	equ	\$0d	Carriage Return
lf	equ	\$0a	Linefeed
escape	equ	\$1b	Escape-Taste
space	equ	\$20	Zwischenraum
GEMDOS	equ	1	TOS-Aufrufe

- \* Folgende Unterprogramme zur Ansprache des GEMDOS sind an anderer
- \* Stelle in diesem Heft/ in dieser Zeitschrift dargestellt worden:
- \* crlf = CR und LF ausgeben
- \* printline = null-terminierten Textstring ausgeben
- \* getline = Eingabezeile nach INBUFF holen
- \* term = Rückkehr zum TOS

### SECTION ONE

main	movem.l	a3-a5,regsave	Register sichern
mainl	bsr	crlf	Neue Zeile
	move.l	#text1,d0	Überschrift anzeigen
	bsr	printline	und Dezimalzahl anfordern
	bsr	crlf	

---

**MICRO MAG**

---

	lea.l	inbuff,a5	Zeige auf Tastaturpuffer
	move.b	#0,(a5)	Delimiter vorne in den Puffer
	bsr	getline	1 Zeile holen
	cmp.b	#escape,d0	Will man abbrechen?
	beq	abbruch	ja
	bsr	crLf	Neue Zeile
main1a	lea.l	inbuff,a5	Zeige auf Zeilenbeginn
	clr.l	d0	für spätere Addition
main2	move.b	(a5)+,d0	1. Zeichen holen
	beq.s	main1	Zeile ist leer
	cmpi.b	#space,d0	Führende Leerzeichen?
	beq.s	main2	ja, übergehen
*	bsr	dezhex	Ziffern filtern, Eingabe umwandeln zu 64 Bit nach D3.L und D3.L
* Binärzahl in D2.L und D3.L zurückverwandeln zu Dezimalzahl			
* unter Benutzung einer Umwandlungstabelle für Zehnerpotenzen			
*	bsr	hexdez	Umwandlung mit Ergebnis im Feld ERGEBNIS
main4	lea.l	ergebnis,a5	Ergebnisausgabe
	move.w	#9,d1	Ausgabe von 20 Ergebnis-Ziffern,
	bsr	bcdout	die BCD-codiert sind
	bsr	crLf	
	bra	main1	
abbruch	movem.l	regsav,a3-a5	Register zurückholen
	jmp	term	Programm beenden
* dezhex wandelt string zu binär in den Registern D2.L und D3.L			
* d0, d4, d5 sind Hilfsregister der Multiplikation			
dezhex	clr.l	d2	Ergebnisfeld = 0, höherwertiger Teil
	clr.l	d3	dito, niederwertige Teile
	clr.l	d4	dito
	move.w	#10,d1	Zahlenbasis, Faktor konstant 10
	clr.w	digicount	Zahl bisheriger Ziffern
	bra	dezhex1	abkürzen, nur für die 1. Ziffer
dezhex0	bsr	dezgif	Erlaubte Eingabe?
	bmi	dezhex3	nicht (mehr) hex, Abbruch
	cmp.w	#8,digicount	Noch unter 10 <sup>9</sup> ?
	bcs.s	dezhex0	ja, < 8 Dezimalziffern, abkürzen
* Höherwertiges Langwort bearbeiten			
	move.l	d2,d4	Multiplikationsvorbereitung
	beq.s	dezh00	abkürzen, wenn 0
	clr.w	d4	
	swap	d4	Hoher Teil multiplizierbar gemacht
	sne	d4stat	Merke, ob Faktor 0?
	mulu	d1,d2	Teil Low*10
	tst.b	d4stat	allerhöchstes Wort <>0 ?
	beq.s	dezh	ja, abkürzen
	mulu	d1,d4	Ziffern*10
dezh	swap	d2	hohes Wort der Multiplikation
	add.w	d4,d2	stellenrichtig einziehen
	swap	d2	D2 in normale Lage zurück
	swap	d4	gab es überlauf?
	tst.w	d4	
	beq.s	dezh00	nein, weiter
dezhfehl	move.l	#text2,d0	Fehlertext anzeigen
	bra	printline	rts dort
* Niederwertiges Langwort bearbeiten			
dezh00	move.l	d3,d5	Kopie machen
	sne	d3stat	merke Status D3

---

---

**MICRO MAG**

---

	clr.w	d5	hohen Teil als Faktor isolieren
	swap	d5	erledigt, jetzt bisheriges Ergebnis
	sne	d5stat	Faktor kann 00 sein
	tst.b	d3stat	
	beq.s	dezh01	nicht multiplizieren, abkürzen
dezh01	mulu	d1,d3	D3-Low mit Basis 10 multiplizieren
	tst.b	d5stat	ist was im Teil High?
	beq.s	dezh02	nein, abkürzen
	mulu	d1,d5	*10
	swap	d3	vorderes Wort
	add.w	d5,d3	stellenrichtig einziehen
	swap	d3	D3 wieder in Normalstellung
dezh02	clr.w	d5	der auf Bit 0-15 fallende Teil
	swap	d5	Bit 16-31 isoliert, führende Nullen
dezh03	addx	d5,d2	Einziehen eines Übertrages
	bcs.s	dezhfehl	Überlauf, Fehler
dezhex1	andi.b	*\$0f,d0	maskiere vordere Bits, Eingabeziffer
	add.l	d0,d3	Eingabeziffer hinzuaddieren
	bcc.s	dezhex2	Wenn kein Übertrag entstand
	addq.l	#1,d2	Übertrag einaddieren
dezhex2	add.w	#1,digicount	Zahl Eingabeziffern +1
	move.b	(a5)+,d0	Nächstes Zeichen holen
	bne	dezhex0	und umwandeln
dezhex3	rts		
* Umwandlung einer Binärzahl in D2.L und D3.L (bis 64 Bits)			
* in eine BCD-Zahl, Ablage in ERGEBNIS			
hexdez	clr.w	ergebnis	Ergebnisfeld (10 Bytes) löschen
	clr.l	ergebnis+2	
	clr.l	ergebnis+6	
	lea	ergebnis,a5	Zeiger für Zwischenergebnisse
	lea	zp19,a4	Zeiger auf Umwandlungstafel
	tst.l	d2	Gibt es sehr hohe Werte?
	beq.s	hexdez0	nein, abkürzen
* Höherwertiges Langwort bewerten			
hd0	move.l	(a4)+,d1	Hohes Langwort aus der Tabelle und
	move.l	(a4)+,d0	niedriges zum Vergleich laden
	clr.b	d4	Stellenergebnis=0
hd1	cmp.l	d1,d2	Vergleich hohe Langworte
	beq.s	hdequ	bei gleich: Noch Low prüfen
	bcc.s	hdborg	größer, alles subtrahierbar
	bra.s	hd3	kleiner, schalte 1 Stelle weiter
hdequ	cmp.l	d0,d3	bei gleich: wie niedriges Langwort?
	bcs.s	hd3	Man kann nichts borgen
hdborg	add.b	*\$10,d4	Ergebnis+10
	sub.l	d0,d3	Tabellenwert Low abziehen
	subx.l	d1,d2	und High
	bra.s	hd1	steckt noch mehr in dieser Potenz?
hd3	move.l	(a4)+,d1	Nächstes Wertepaar aus der Tabelle
	move.l	(a4)+,d0	laden: High, dann Low
hd4	cmp.l	d1,d2	Vergleich hohe Langworte
	beq.s	hdequ1	Bei gleich
	bcc.s	hdborg1	größer, alles subtrahierbar
	bra.s	hd6	kleiner, schalte 1 Stelle weiter
hdequ1	cmp.l	d0,d3	bei gleich: wie niedriges Langwort?
	bcs.s	hd6	Man kann nichts borgen
hdborg1	add.b	*\$01,d4	Ergebnis+1
	sub.l	d0,d3	Tabellenwert Low abziehen
	subx.l	d1,d2	und High
	bra.s	hd4	ist noch mehr in dieser Potenz?
hd6	move.b	d4,(a5)+	2 Dezimalziffern aus D4 ablegen
	cmp.l	*\$540be400,d0	Abbruch mit 10 <sup>10</sup>
	bne.s	hd0	Langwort D2 weiter bewerten

---

---

## MICRO MAG

---

\* Wertebereich des unteren D3 Langwortes umwandeln

```
hexdez0  lea    ergebnis+5,a5  Ablage von Zwischenergebnissen
          lea    zp9,a4        Zeige auf Zehnerpotenzen-Tabelle
hexdez1  move.l (a4)+,d0      Vergleichler aus Tabelle
          clr.b  d4            Dezimalziffern soweit 00
hexdez2  cmp.l  d0,d3          d3 >= Vergleichler?
          bcs.s hexdez3      nein
          add.b #$10,d4       Ergebnis+10
          sub.l d0,d3         Rest bilden
          bra.s hexdez2      ist mehr in der Dezimalstelle?

hexdez3  move.l (a4)+,d0      Folgenden Tabellenwert nehmen
hexdez4  cmp.l  d0,d3          d3 >= Vergleichler?
          bcs.s hexdez5      nein
          add.b #$01,d4       Ergebnis+10
          sub.l d0,d3         Rest bilden
          bra.s hexdez4      kommt noch etwas hinzu?

hexdez5  move.b d4,(a5)+      2 Ziffern ins Ergebnisfeld übertragen
          cmp.l #$1,d0        letzter Vergleichsoperand?
          bne.s hexdez1      nein, weiter
          rts
```

\* Ausabe eines BCD-Ergebnisses

```
bcdout   move.b (a5),d0      A5 zeigt auf Ergebnisfeld
          lsr.b  #4,d0        MSB isolieren
          ori.b  #$30,d0      zu ASCII machen
          bsr   conout        ausgeben
          move.b (a5)+,d0     LSD
          andi.b #$0f,d0      BCD-Wert isolieren
          ori.b  #$30,d0      zu ASCII
          bsr   conout        ausgeben
          dbra  d1,bcdout     Ausgabeschleife
          rts
```

\* Tabelle der Zehnerpotenzen zur Umwandlung HEXDEZ

```
zp19    dc.l  $8ac72304,$89e80000  1019, entspricht knapp 264
zp18    dc.l  $de0b6b3,$a7640000
zp17    dc.l  $1634578,$5d8a0000
zp16    dc.l  $2386f2,$6fc10000
zp15    dc.l  $38d7e,$a4c68000     1015
zp14    dc.l  $5af3,$107a4000
zp13    dc.l  $918,$4e72a000
zp12    dc.l  $e8,$d4a51000
zp11    dc.l  $17,$4876e800
zp10    dc.l  $2,$540be400

zp9     dc.l  $3b9aca00           109 =Grenze 232 unteres Langwort
zp8     dc.l  $5f5e100           108
zp7     dc.l  $989680
zp6     dc.l  $f4240
zp5     dc.l  $186a0

zp4     dc.l  $2710
zp3     dc.l  $3e8
zp2     dc.l  $64
zp1     dc.l  $a
zp0     dc.l  $1
```

\* Textkonstante

```
text1   dc.b  'Zahlenwandlung, ESC führt zu TOS zurück ',cr,lf
          dc.b  'Bitte eine Dezimalzahl eingeben ',cr,lf
          dc.b  'Maximal 20 Ziffern <= 1,844 1019: ',cr,lf
          dc.b  'Dez-Hex und dann Hex-Dez',cr,lf,0
text2   dc.b  'Zahl zu gross! ',cr,lf,0
```



---

## MICRO MAG

---

Für spezielle Anwendungen hat man daneben grafische und Soundfunktionen, Alertboxen, Datei-Auswahlboxen, Mausüberwachung und eine Art Multitasking mit "ON Ereignis GOSUB". Die mitgelieferte GEM-Bibliothek ermöglicht die Einbettung von Programmen in diese Benutzerumgebung. Mit der ISAM-Bibliothek können Datenbanken aufgebaut werden. Erstellte Programme können auch ohne die ROM-Cartridge ausgeführt werden, wenn dem Anwender der frei kopierbare Runtime-Interpreter zur Verfügung gestellt wird. Das ist sicher für Entwickler von Software interessant.

Nach diesem allgemeinen Überblick, der bereits die besondere Leistungsfähigkeit des OMIKRON-BASIC erkennen läßt, gehen wir auf einige erwähnenswerte Einzelheiten ein:

**Der Editor.** Ein leistungsfähiges Textsystem ist für ein zügiges Formulieren und Bearbeiten noch immer eine Grundvoraussetzung. Sie ist mit dem Fullscreen-Editor EDIT sehr gut erfüllt. Er benutzt die Funktionstasten, CTRL-Zeichen und Escape-Sequenzen wie im Terminal-Modus. Es kann bildschirmweise vor- und zurückgeblättert werden, man setzt mit einem Tastendruck auf den Textanfang oder auf das Textende, geht gezielt zu einer Zeile mit Nummer (man kann auch ohne angezeigte Zeilennummern programmieren), man kann sich alle Vorkommen eines Suchstrings in inverser Schrift anzeigen lassen und man kann Strings automatisch oder nach Rückfrage ersetzen. Mit den Blockfunktionen kann man Textteile entfernen, kopieren, von einer Datei einziehen oder auf eine solche absetzen. Man kann in zwei Bildfenstern arbeiten, um z.B. Textstellen zu vergleichen. Der Cursor ist für Korrekturen frei beweglich, er kann auch gezielt an z.B. an den Zeilenanfang oder das Zeilenende gesetzt werden. Alle Funktionen führen schnell aus. Der Editor nimmt auch eine Vorprüfung des eingegebenen Programmes vor.

**Variablen:** Mit Bezeichnern von bis zu 32 Zeichen (auch bei Funktionen, Prozeduren und Labeln) lassen sich Programme gut dokumentierend formulieren. Der normale Variablentyp (Name ohne Zusätze) ist eine Zahl vom Typ long integer (31 Bits und Vorzeichen, Wertebereich bis +2,1 Mrd), während er in den BASIC-Versionen von Commodore und anderen eine Gleitkommazahl war. Insofern muß man bei der Übernahme von Programmen aufmerksam sein. Dieser Variablentyp hat aber erhebliche Vorteile bei vielen Berechnungen, denn er ist der internen 32-Bit Struktur der CPU angepaßt. Mit ihm dauert z.B. das blinde Hochzählen von 1...100.000 in einer Programmschleife nur 2,4 Sek!

Mit entsprechenden Bezeichnern haben wir daneben Flagvariablen (1 Byte), Integer Byte (8 Bits), Integer Word (16 Bits) sowie die einfach- und die doppeltgenauen Gleitkommazahlen (angezeigte Genauigkeit 9 bzw. 19 Stellen. Beide Typen decken den ungeheuren Wertebereich von +5,11 E+4931 ab. Daneben gibt es natürlich die Strings mit erweiterten Funktionen. Wie in FORTRAN lassen sich Buchstabenbereiche der Variablenamen einem Variablentyp zuordnen. Zahlen können können auch zur binären, oktalen oder hexadezimalen Interpretation eingegeben werden (Bezeichner %, & und \$). Für die Abspeicherung von Zahlen auf externe Speicher gibt es Umwandlungsfunktionen, die ein gleichmäßiges Aufzeichnungsformat und eine entsprechende Rückumwandlung in den Datentyp gewährleisten.

Bei den arithmetischen Funktionen, die auch in doppelter Genauigkeit ausgeführt werden können, sind erwähnenswert: Abschneiden des Nachkommanteiles, des Vorkommanteiles, Maximum und Minimum zweier Zahlen, Zufallszahlen mit Bereichsfilter, Division mit Modulo, höhere Winkelfunktionen, schnell ausführende Fakultätsberechnung (bis etwa 1750!) und Matrizenbefehle. - Bei den logischen Funktionen findet man auch NAND, NOR, BIT Shift rechts und links um n Bitpositionen, logisches Äquivalent und die Implikation.

---

## MICRO MAG

---

Die Stringfunktionen sind gegenüber früheren BASIC-Versionen wie folgt erweitert: Stringmultiplikation, natürlich Instring, Spiegelfunktion, Umwandlung groß/klein, Einsetzen in den Midstring. - Prozeduren sind bereits benutzbar, sobald sie im Programmtext stehen, also noch vor einem RUN. Sie können damit für den Tischrechnermodus wie eine Spracherweiterung benutzt werden. Prozeduren können mit EXIT verlassen werden.

Bei den Programmierhilfen wurde bereits der Trace (Einzelschritt) erwähnt. Es gibt auch ein ON TRACE GOSUB, mit dem man z.B. die Entwicklung von Variablen

beobachten kann, ohne immer neu tippen zu müssen. Variablen können auf den Bildschirm und auf den Drucker gedumpt werden. Ebenso gibt es die Fehlerbehandlung ON ERROR GOTO. Man kann auch die Funktionstasten mit Texten belegen oder sagen ON Funktionstaste GOSUB.

Ein- und Ausgabefunktionen: In früheren Dialekten gab es Beschränkungen beim Befehl INPUT, die hier mit LINE INPUT auch beim Lesen von Diskette umgangen werden können. Mit diesem Befehl kann man z.B. Texte von 1st WORD einlesen.

Für den Bildschirm gibt es INPUT AT (Zeile Spalte) und vor allem das INPUT AT USING. Der Kontrollstring USING kann dabei die für ein Feld zulässigen Zeichen (Ziffern, Buchstaben, Sonderzeichen, Einzelzeichen) enthalten und Buchstaben grundsätzlich zu groß oder klein oder Einzelzeichen gezielt umwandeln (z.B. Punkte in Kommas). Daneben kann man die Eingabelänge definieren und das Abbruch-Kriterium für die Eingabe, das auch eine Cursortaste oder ein Scancode sein kann. Die abbrechende Taste erhält man per Variable zurück, so daß man im weiteren Verlauf logische Entscheidungen treffen kann. Damit hat man sehr schnell und einfach eine Eingabemaske formuliert. Am Schluß findet sich ein kleines Programmbeispiel.

Die Ausgabe enthält im wesentlichen Spielarten des Befehles PRINT: PRINT AT, PRINT USING (Formatierung), LPRINT (Drucker), PRINT auf logische Datei, PRINT (und auch INPUT) auf seriellen Kanal. WRITE gibt auch die Kommas in einem String aus und ist damit das Gegenstück zu LINE INPUT. Beim Schreiben auf Dateien wird an den String hex 0d 0a als Zeilenende angehängt, wenn auf PRINT' nichts folgt. Folgt ein Komma, so findet man hex 09 (TAB) auf der Datei. Folgt ein Semikolon, so steht dort kein Trenner.

Dateien werden mit OPEN, CLOSE, PRINT' und INPUT' (in Spielarten) angefaßt. Bis zu 16 logische Dateien können angesprochen werden. Für relative Dateien gibt es FIELD für die Erklärung von Buffern, LSET und RSET für die Übertragung von Feldern in den Buffer sowie PUT log. Datei, Satz-Nr und ebenso GET für das Schreiben aus dem Buffer in die Datei bzw. für das Lesen in den Buffer. - Programmdateien werden mit LOAD und SAVE behandelt, wobei auch ein ASCII-Abzug ohne die Tokens möglich ist (Weiterbearbeitung in einem Textsystem). Per BASIC kann man ferner MERGE und CHAIN zum Zusammenfügen oder für die Ablaufsteuerung von Programmen benutzen.

Maschinennahe Programmierung: Die üblichen Befehle PEEK und POKE gibt es in den Ausführungen für Byte, Wort und Langwort. Die Speicheradresse von Variablen erhält man mit der Funktion VARPTR. Mit CLEAR und Parametern reserviert man einen gegen das BASIC geschützten Speicherbereich. MEMORY reserviert und gibt die Beginadresse zurück. DEF USR definiert die Startadresse für ein Assemblerprogramm. A=USR(X) ruft ein solches Programm auf, übergibt ihm X als Parameter und liefert in A den Inhalt des CPU-Registers D0 zurück. Der Befehl CALL ruft ein Programm an einer Adresse auf und übergibt ihm Parameter auf dem Stack. Die Befehle BIOS, XBIOS und GEMDOS rufen mit Parameterübergaben hin und zurück die entsprechenden Teile des Betriebssystems auf. Das gilt entsprechend für die Befehle VDI und AES,

---

## MICRO MAG

---

die das GEM ansprechen. Programme und Bilder werden mit BLOAD und BSAVE in Bereiche gezielt geladen bzw. von dort abgespeichert. - Assemblerprogramme sollten für die anderen Erfordernisse geschrieben sein und entweder nur verschieblichen Code enthalten oder für feste Ladeadressen (Direktive ORG) im Zusammenspiel mit BASIC formuliert sein.

Zusammenfassend: OMIKRON-BASIC ist reichhaltig ausgestattet. Es ist nicht nur, wie manche Besprechungen in den Zeitschriften auch wegen der Geschwindigkeit glauben machen wollen, besonders für mathematische Anwendungen mit hoher Genauigkeit zu empfehlen. Seine Stärken liegen ebenso in der leichten interaktiven Steuerung und Prüfung von Eingaben schlechthin, in seinem Interface zur Dateiverwaltung, zu grafischen Funktionen und zu Leistungen des Betriebssystems oder von Assemblerprogrammen. Die Bibliotheken für ISAM und GEM sind eine weitere Bereicherung. - BASIC ist eine leicht erlernbare Sprache, die schnelle Abprüfungen und Erfolge bringt, ohne daß man umständlich kompilieren und linken muß. Das bleibt seine Stärke. Das OMIKRON-BASIC ist dem Atari und seinem 68000 auf den Leib geschrieben und hat Leistungsmerkmale, die den umständlicheren Gebrauch von C oder Assembler nur noch in einer geringeren Zahl von Fällen empfehlenswert machen. Oder: BASIC ist hier als Sprache deutlich aufgewertet.

Zum Schluß ein kurzes Formulierungsbeispiel, das der ISAM-Demo entnommen und vom Autor nachkommentiert wurde. Es soll vor allem die Prozedur Eingabe (ab Zeile 1000) mit INPUT AT USING (in 1050) zeigen. Der USING-String läßt als Eingaben Buchstaben (die mit U immer zu groß gewandelt werden), Ziffern und Sonderzeichen zu. Mit verschiedenen Tasten kann abgebrochen werden. Ihr Scancode wird in TASTE zurückgegeben und ab 1051 entschlüsselt. Mit CR und Cursortasten wird die Eingabe in einer anderen Zeile fortgesetzt. Mit EXIT n (=Ebenen) oder EXIT TO Label wird die Prozedur verlassen. Label sind daran zu erkennen, daß ihr Name mit einem Bindestrich beginnt wie bei -Schleife, -Eingabe oder -Titel. Kommentare beginnen bei einem Hochkomma.

Eine Prozedur wird mit dem Namen aufgerufen und ggfs. dahinter mit den Parametern in Klammern. ISAM-Prozeduren sind z.B. Is\_Entry(), Is\_Open(), Is\_Insert(). Die ISAM-Prozeduren der Bibliothek wurden hier nicht abgedruckt. Eingabe in Zeile 110 ist ein Prozeduraufruf ohne Parameter. Wenn man sich über Programmierstil auch unterhalten kann: Man sieht, mit wie wenig Aufwand man z.B. die Eingabemaske für eine Datenbank o.ä. formulieren kann und wie aussagekräftig sich Bezeichner wählen lassen.

```
0 PRINT ""
1 ' Demo-Programm zur ISAM-Library
2 ' Isam-Library ist eingebunden, Anleitung dazu (IS_LIB.DOC) ebenfalls
3 ' 2 Dateien anlegen: ADRESSEN.DAT (Stammdatei) und ADRESSEN.I01 (Index)
4 '
5 MODE "d"
10 Is_Entry(0,1,0,30,1)' Name als (einziges) Suchkriterium erklären
12 '
15 ' Handle, Nr. d. Suchkriteriums (1-10), Länge dessen (1- ), Typ: 0=ASCII,
    1=alfa, 2=numerisch
20 '
30 Is_Open(0,"adressen",120,1,1)'Datei öffnen, dabei sind
32 '
35 ' Handle, Name$, RecLänge, Datei-# (1-15), Anzahl Such/Sortierkriterien
36 '
40 KEY 10=""' Taste [F10] belegen, damit spätere Reaktion möglich
41 '
100-Schleife' Eingabeschleife
110 Eingabe'Prozedur mit weiterer Befehlsentschlüsselung
120 FOR I=1 TO 4: LSET Buffer$(I)=Eingabe$(I): NEXT 'Übernahme in den Buffer
130 Is_Insert(0)'Prozedur mit Handle, Sortiert laufenden Satz ein
140 GOTO Schleife
```



---

## MICRO MAG

---

Das vorliegende Programm ist vor allem zur Datenübertragung an Computer gedacht, die schon zum Brennen von Eproms vorbereitet sind, oder an entsprechende Eprommer, die S-Records lesen und auswerten können. Der allgemeine meist unproblematische Lösungsweg zur Übertragung besteht in der Geräteverbindung über eine serielle Schnittstelle RS232C, die auch hier benutzt wird. - Das Programm ist in BASIC geschrieben.

Das Programm ist ein Anwendungsbeispiel für das OMIKRON-BASIC auf dem Atari ST. Dieses BASIC wird an anderer Stelle im laufenden Heft besprochen. Es entspricht dem MBASIC und setzt nur voraus, daß in dieser Sprache die serielle Schnittstelle für die Ausgabe eröffnet werden kann. Das geschieht hier in der Programmzeile 340. Diese Möglichkeit sollte man auf allen derzeit in Auslieferung befindlichen modernen Computern vorfinden.

Für Benutzer eines älteren BASIC-Dialektes folgende Anmerkungen: Namen von Variablen, Unterprogrammen und Prozeduren sind nicht auf 2 alfanumerische Zeichen plus Typbezeichner beschränkt, die man früher z.B. noch schreiben mußte als AA=.. oder A\$="...". Sie nehmen jetzt eine die Tätigkeit ausreichend kennzeichnende Textkette unterschiedlicher Länge ein. Sprünge zu Unterprogrammen bei GOTO und GOSUB dürfen den Namen eines Labels benutzen. Wenn man schreibt Xout{) oder To Check, dann wird damit eine Prozedur aufgerufen, die in ihrer Wirkung einem Unterprogramm-Aufruf mit Parameterübergabe vergleichbar ist.

In der nachstehenden Liste finden wir einige Male die Funktion INPUT USING (mit Kontrollstring zum Filtern der Eingabe auf erlaubte Zeichen) und HEX\$( ). Die zweitgenannte Funktion hat man auch schon auf Heimcomputern, wie dem PC-128 mit BASIC.7 (Umwandlung einer Zahl in einen hexadezimalen String, der dann zur Aussendung kommt). Wenn man die Filterung der Eingabe und die Umwandlung zur Ausgabe beachtet, kann man mit älteren BASIC-Dialekten gleiches wie hier erreichen.

### Das Prinzip der S-Records

S-Records sind ein Datenübertragungs-Format auf Motorola-Computern. Man findet es auch auf CP/M-68K-Computern im Programm SENDC68.REL von DRI, das der Autor allerdings nicht im Entwicklungspaket für den Atari ST vorfand (stattdessen ist dort KERMIT mit anderem Protokoll). Man darf wohl behaupten, daß diese Art der Datenübertragung zwar ein Protokoll hat, jedoch keine Vorkehrung für eine Korrektur bei falsch empfangenen Daten. Der Falschempfang im seriellen Verkehr wurde hier allerdings noch nicht beobachtet, solange man ohne aktive induktive

Störer in der Umgebung auf dem gleichen Arbeitstisch Übertragungen machte. Einzige Möglichkeit zur Erkennung von Übertragungsfehlern ist die Kontrollsumme, die im Programm Checksum genannt wurde, z.B. Zeilen 500 und 900. Der Empfänger kann nur an der Kontrollsumme feststellen, daß etwas schief ging, er kann aber nicht zur korrigierenden Wiederholung aufrufen, die man ggfs. manuell auslösen muß.

Das Thema der S-Records wurde für 65xx-Computer bereits in Heft 44 mit einem Assembler-Programm angesprochen. Für sie haben wir das allgemeine Übertragungsformat:

S0-Record - Sx-Record(s) - S(10-x)-Record

Der S0-Record signalisiert dabei, daß die Übertragung beginnt. Er darf optional auch einen Dateinamen enthalten. Man wird sowohl diesen Record-Typ wie auch den Namen ggfs. fortlassen können (abhängig vom Zielsystem). Die Sx-Records enthalten die zu übertragenden Daten. Folgende Typen, die man im

---

## MICRO MAG

---

nachfolgenden Programm in Zeile 160 auswählen kann, kommen zum Einsatz: S1-Records mit einer Adresse von 16 Bit, S2-Records und S3-Records mit Adreßvorgaben von 24 bzw. 32 Bits. - Der Record-Typ S(10-x) läßt das Ende einer Übertragung erkennen: Ein S9-Record beschließt eine Kette von S1-Records, S8- und S7-Records beschließen eine Kette von S2- bzw. S3-Records. In Zeile 200 wird errechnet, welcher Typ die Übertragung beenden muß, nachdem die Wahl in 160 erfolgte.

Vor jedem einzelnen Record sendet man zweckmäßig die hexadezimale Folge \$0D, \$0A, \$00, was Carriage Return, Linefeed und Zeilentrenner bedeutet (Variable Linfed\$ in Zeile 330). Im Einzelfall wird man darauf verzichten können. Nur: Die Zeilentrennung ist zweckmäßig, wenn man das Empfangene auf dem Zielsystem zur Anzeige bringen möchte. Es hängt weiterhin von der Bearbeitungszeit im Zielsystem ab, ob man zwischen die Records eine kleine Übertragungspause einlegt. Wenn das Empfangene nur decodiert und in den Speicher transportiert wird, kann man darauf verzichten. Wenn es auf dem Bildschirm zur Anzeige gebracht werden soll, dann macht man häufig die Beobachtung, daß der Empfänger wegen des Scrollings in zeitlichen Verzug gerät und die Anzeige verwirft. In noch stärkerem Maße wird das bei unmittelbarer Abspeicherung auf Floppy eintreten, weil die Zugriffszeiten noch länger sind.

Zugelassene Zeichen: Wenn man einmal von den möglichen eben erwähnten nicht druckbaren Zeichen für den Zeilenvorschub absieht, werden in den S-Records nur die hexadezimalen Ziffern 0...9 und A...F sowie der Buchstabe S benutzt. Die beiden ersten Zeichen eines S-Records sind der Buchstabe S sowie eine der Ziffern 0...3 oder 9...7. Diese beiden ersten Zeichen werden ganz normal als ASCII übertragen.

Alle darauf folgenden Zeichen sind ASCII-codierte Hexadezimalziffern, wobei jedes Byte in der Reihenfolge High/Low in der Form von 2 Hexadezimalziffern (als ein "Paar") gesendet wird. Eine gleichartige Zerlegung von Bytes findet sich in jedem Monitorprogramm zur Anzeige von Speicherinhalten. Solche Routinen nennen sich NUMA, WROB, HEXOUT etc.

Auf den Header Sx folgen 1 Byte der Länge, 2-4 Bytes mit der Startadresse für die nachfolgenden Daten, n Datenbytes und 1 Byte mit einer Kontrollsumme (Checksum). Jedes Byte wird dabei, wie erwähnt, als 1 Paar von Hexziffern gesendet. Das Byte der Länge kann als Höchstwert 255 enthalten. Wir gehen im normalen S3-Record bis 21 (\$15), und zwar für 4 Adreß-Bytes, 16 Datenbytes + 1 Byte der Kontrollsumme. Wenn die Zahl der zu sendenden Datenbytes kein Vielfaches von 16 ist, wird der Überhang in einem entsprechend kürzeren Record des gewählten Typs übertragen.

Im S0-Record wird als Adresse 0000 gewählt, ebenso im abschließenden Record. Die Kontrollsumme bezieht sich auf die Bytes der Felder Länge, Adresse und Daten. Dabei werden die Hexwerte der Halbbytes ohne Übertrag addiert. Verwertet wird das niederwertige Byte der Kontrollsumme, das für die Ausgabe bitweise invertiert wird (XOR).

Es ist darauf aufmerksam zu machen, daß offensichtlich auch andere Formate für S-Records benutzt werden. So mögen die Adressen relativ auf den Start (=00000) berechnet sein. Auch bei der Bildung der Kontrollsumme mag ein anderer Algorithmus benutzt sein. Man vergewissere sich im Einzelfall und schreibe ggfs. das nachfolgende Programm etwas um.

Zum Programm: Es ist typisch für Entwicklungszwecke geschrieben: Ein auf dem sendenden Rechner entwickeltes Programm soll auf einen Eprommer oder auf einen

## MICRO MAG

Zielrechner übertragen werden. Natürlich kann man auch reine Daten übertragen. Dazu muß man wissen, in welchem Bereich Von...Bis die zu sendenden Daten stehen. Das wird in den Zeilen 210 und 250 abgefragt. Da dieser Adreßbereich keineswegs mit dem auf dem Zielsystem angestrebten identisch sein muß, kann in Zeile 240 eine virtuelle Adresse für das Zielsystem bestimmt werden, die in den S-Records im Adreßfeld zur Aussendung kommt. Wenn man hier z.B. 0000 angibt, so beziehen sich alle Angaben, wie oben erwähnt, auf den Start der Übertragung.

In Zeile 320 wird die Zahl der Blocks mit je 16 Datenbytes berechnet und auch der Rest, der in einem letzten Record zu senden ist. - Die serielle Datei wird in Zeile 340 geöffnet. Zeile 370 ruft die Prozedur Send Blocks (in Zeile 490) entsprechend häufig auf. In Zeile 390 wird ggfs. der Rest mit Aufruf der Prozedur Send Rest gesendet. - Die Prozeduren ab Zeile 730 unterstützen die beiden vorerwähnten mit wiederkehrenden Diensten für die Ausgabe der Adresse, von Bytes, für die Bildung und Ausgabe der Kontrollsumme.

Ein Hinweis für die Übertragung von Dateien, die sich auf der Floppy befinden: Wenn es sich um ASCII-Dateien handelt, kann man ihren Inhalt mit INPUT' in Variablen einlesen und deren Inhalt absenden. Binärdateien können mit INPUT' nicht gelesen werden. Für Sie empfiehlt es sich, sie mit BLOAD an eine definierte Adresse zu laden und ihre Länge mit der Funktion LOF festzustellen, um die Endadresse der Übertragung bestimmen zu können. Alternativ könnte man natürlich auch in Assembler programmieren.

Das nachstehende Programm läßt sich leicht für einen Memory-Dump umfunktionieren: Man benutzt statt PRINT' (Ausgabe auf logische Datei) einfach den Befehl PRINT für den Bildschirm oder LPRINT für den Drucker. Dabei wird man etwas umformatieren und zwischen die einzelnen Felder Zwischenraumzeichen setzen.

```
100 ' Programm zum Senden von S-records
110 ' by Roland Löhr, Mai 1987
120 '
130 ' Abfrage der Parameter: Typ, Anfang, virtuelle Empfangsadresse, Ende
140-Start_Mes: CLS : PRINT " Bitte wählen Sie den Typ der S-Records"
150 PRINT " S1- Adresse 16 Bit, S2- Adresse 24 Bit, S3- Adresse 32 Bit"
160-Styp: INPUT " Bitte S1 S2 oder S3 eingeben ";Typ$ USING "+S +1 +2 +3",,2
170 IF LEFT$(Typ$,1)<>"S" THEN PRINT : GOTO Styp
180 Leng$= RIGHT$(Typ$,1) ' Typ isoliert
190 Leng=2+ VAL(Leng$)*2 ' Länge der zu sendenden Adresse
200 End_Typ=10- VAL(Leng$):End_Typ= RIGHT$( STR$(End_Typ),1)
210 PRINT : INPUT " Ab Startadresse im Atari $";Start$ USING "0 +a +b +c
+d +e +f",,8 ' maximal 8 Hexzeichen zugelassen
220 PRINT : INPUT " Ist die Startadresse auf dem Zielsystem davon verschi
eden? j/n ";Offs$ USING "+j +n",,1
230 IF Offs$="n" THEN GOTO Send
240 PRINT : INPUT " Was ist die virtuelle Zieladresse? $";Ziel$ USING "0
+a +b +c +d +e +f",,Leng:Ziel= VAL("$"+Ziel$)
250-Send: PRINT : INPUT " Bis einschließlich Endadresse im Atari $";Ende$ USING
"0 +a +b +c +d +e +f",,8
260 ' Übernahme der Parameter
270 Start= VAL("$"+Start$):Ende= VAL("$"+Ende$) 'Start und Ende numerisch
machen
280 IF(Start=Ende OR Start>Ende) THEN PRINT : PRINT "Fehler in den Vorgab
en": END
290 PRINT : INPUT " Ist das richtig? j/n ";Antwort$ USING "+j +n",,1: IF A
ntwort$="n" THEN PRINT : GOTO Styp
300 Virt_Pc=Start: IF Offs$="j" THEN Virt_Pc=Ziel
310 '
320 Blocks= INT((Ende+1-Start)/16):Rest=(Ende+1-Start) MOD 16 'Blöcke zu 16 Bytes
+ Rest
330 Linfed$= CHR$(\$D)+ CHR$(\$A)+ CHR$(0) ' benötigt am Start von Records
340-Open_Ser: OPEN "V",,1 ' Öffne serielle Schnittstelle"
350 PRINT : PRINT "Blöcke",Blocks,"Rest",Rest
```

---

**MICRO MAG**

---

```
360 PRINT #1,Linfed$+"S0030000FC"; ' Sende Record S0
370-Sendb: IF Blocks>=1 THEN Send_Blocks:Blocks=Blocks-1: GOTO Sendb' Blöcke mit
je 16 Datenbytes senden
380 '
390 IF Rest<>0 THEN Send_Rest' Rest der Daten senden, 1 Rumpfblock
400 '
410-Last_Rec: PRINT #1,Linfed$+"S"+End_Typ$+"030000FC"; ' Sende Record S-Typ
420 PRINT #1,Linfed$
430 CLOSE 1
440 PRINT : PRINT " Die Übertragung ist beendet"
450 PRINT " Nächste Adresse im Atari ist          $": HEX$(Start)
460 PRINT " Nächste virtuelle Adresse im Empfänger ist $":Virt_Pc$
470 END
480 '
490 DEF PROC Send_Blocks' Blöcke mit je 16 Datenbytes senden
500 Checksum=0
510 PRINT #1,Linfed$+Typ$; ' das ist der Vorspann des Satzes
520 X=16+1+Leng/2:Xout(X)'Länge als 2 Byte ausgeben Daten, Adresse, Checksum
530 To_Check' addiere zur Kontrollsumme
540 Astring: PRINT #1,Virt_Pc$; ' Adresse ausgeben
550 Bytes=Virt_Pc$:To_Check
560 FOR I=0 TO 15:X= PEEK(Start+I):Xout(X):To_Check: NEXT
570 Checks_Out' Ausgabe Kontrollsumme für den laufenden Block
580 Start=Start+16:Virt_Pc=Virt_Pc+16:Virt_Pc$= HEX$(Virt_Pc)' Zähler erhöhen
590 RETURN
600 '
610 DEF PROC Send_Rest' Rest der Bytes senden, die keinen Block mehr füllen
620 Checksum=0
630 PRINT #1,Linfed$+Typ$;
640 X=Rest+1+Leng/2:Xout(X)' Länge ausgeben
650 To_Check' zur Kontrollsumme addieren
660 Astring: PRINT #1,Virt_Pc$; ' Adresse ausgeben
670 Bytes=Virt_Pc$:To_Check
680 FOR I=0 TO Rest-1:X= PEEK(Virt_Pc+I):Xout(X):To_Check: NEXT
690 Checks_Out
700 Start=Start+Rest:Virt_Pc=Virt_Pc+Rest:Virt_Pc$= HEX$(Virt_Pc)' Zähler erhöhe
n
710 RETURN
720 '
730 DEF PROC Astring:Virt_Pc$= MID$( HEX$(Virt_Pc),2)'Bilde Ausgabestring der Ad
resse
740 IF Leng= LEN(Virt_Pc$) THEN RETURN
750 IF Leng< LEN(Virt_Pc$) THEN Virt_Pc$= RIGHT$(Virt_Pc$,Leng)
760 L_Diff=Leng- LEN(Virt_Pc$):Virt_Pc$="0"*L_Diff+Virt_Pc$' Stringmultiplikatio
n:return
770 RETURN
780 '
790 DEF PROC Xout(X)' 1 Byte als 2 ASCII-codierte Bytes ausgeben
800 Bytes= MID$( HEX$(X),2): IF LEN(Bytes)=1 THEN Bytes="0"+Bytes' bei Werten 0-
15
810 PRINT #1,Bytes;
820 RETURN
830 '
840 DEF PROC To_Check'Addiere zu Checksum
850 FOR J=1 TO LEN(Bytes):Lo$= MID$(Bytes,J,1):Lo= ASC(Lo$) AND $F' Mask off
860 IF Lo$>="A" THEN Lo=Lo+9' Sprung der ASCII-Codierung
870 Checksum=Checksum+Lo: NEXT J
880 RETURN
890 '
900 DEF PROC Checks_Out' Gib Checksumme invertiert aus
910 Checksum=Checksum AND $FF' maskiere low byte
920 X=Checksum XOR $FF:Xout(X)
930 RETURN
```

Hier zunächst ein üblicher Memory-Dump vom Beginn des TOS-ROMs:

```
FC0000 60 1E 01 00 00 FC 00 20 00 FC 00 00 00 00 61 00
FC0010 00 FC 00 20 00 FE FF F4 02 06 19 86 00 03 0C 46
FC0020 46 FC 27 00 4E 70 0C B9 FA 52 23 5F 00 FA 00 00
```



---

## MICRO MAG

---

Bewegungen des Cursors innerhalb der Bildgrenzen umgesetzt. Das Editieren wird mit CTRL-C abgeschlossen. Es folgen die Auswertung des Bildes und die Wiederanzeige des Menüs.

### Auswertung des Bildes

Im Sinne eines schnellen Bildaufbaues bei der Wiederanzeige wird das Abbild des Bildschirms in 25 Zeilen-Variablen gebracht (ZO...Z24), wobei unnötige Leerstellen am Ende einer Zeile entfernt werden. Hinter das letzte druckbare Zeichen einer Zeile wird daher in den Variablen eine hexadezimale Null als Zeilenbegrenzer eingeschrieben. Die Zeilen sind also von hinten her zu prüfen. Die entsprechenden Schritte folgen auf das Label STORE. Bei STORE4 wird nun von links oben nach rechts unten nach spitzen Klammern gesucht und in der Variablen FELDES Buch geführt, wieviele Felder es gibt.

Eine sich öffnende spitze Klammer (Feldbeginn-1) wird wie folgt für die Ablage einer Escape-Sequenz verwertet: Register D2 ist Zeilenzeiger und D1 verwaltet die Spalte. Es hat nun folgende Eigenheit im Terminalbetrieb mit der späteren Escape-Sequenz ESC Y Zeile Spalte: Eine hexadezimale 20 (ein Space) bedeutet Zeile oder Spalte 0, ein \$21 dann 1 usw. Daher die entsprechende Vorladung der Register D2 und D1 bei Label FELDSU. Entsprechend codierte Feldbeginne und die Längen werden in das Array FELDPARM übernommen.

Im Programm werden nur Paare spitzer Klammern als Feldbegrenzer benutzt. Es ist dem Leser unbenommen, auch andere Zeichen zu verwenden, um z.B. den Typ eines Feldes zu bestimmen.

### Wiederanzeige

Das Unterprogramm ANZEIGE bringt die Maske, die in den Variablen für die Zeilen gespeichert ist, nebst spitzen Klammern zur Anzeige. Interessant wird es dann beim Label SETZFELD: Mit der Ausgabe der gespeicherten Escape-Sequenzen wird die Schreibposition der Felder angesteuert und dann die Länge der Felder dezimal berechnet und zwischen den spitzen Klammern zur Anzeige gebracht. Nach dem gleichen Prinzip steuert man dann später die einzelnen Schreibfelder z.B. einer Datenbank an. Der Parameter der Länge dient dann der Kontrolle, daß man nicht die Feldgrenzen verläßt.

Das gezielte Schreiben in Felder beschleunigt das Blättern in einer Datenbank erheblich. Man muß dann jedoch nach dem gleichen Prinzip dafür sorgen, daß ein Anzeigefeld zunächst zu Spaces gelöscht wird, ehe man es neu beschreibt, es sei denn, man füllt ab erreichter Schreibposition mit Spaces auf oder die Felder eines Datensatzes haben trailing spaces (angehängte Zwischenraumzeichen).

### Abspeichern und Laden

Für die beiden bei MASKELOAD und SPEICHERN verwirklichten Funktionen sind zahlreiche GEMDOS-Funktionen für die Dateibearbeitung benutzt und in das Programm eingebunden wurden. Für die Ablage einer Maske wird eine Datei angelegt. Für das Lesen wird nach einer Datei gesucht. Wenn gefunden, dann wird sie geöffnet. Zur Abspeicherung gelangen das Bild, die Felddeskriptoren und auch die Zeilen-Variablen. Wenn man nur Hilfetafeln benutzen will, reicht die Abspeicherung des Bildes, auf das eine Null folgt. Man bringt es dann mit einem einzigen Befehl PRINTLINE zur Wiederanzeige.

- \* MASKE1.ASM
- \* Maskenerzeugung am Bildschirm
- \* Datenfelder in spitze Klammern einfassen < >
- \* Copyright by Roland Löhr, 3.8.86

SECTION ONE

---

---

## MICRO MAG

---

### \* Verkehrszeichen

space	equ	\$20	Definition Zwischenraum
cr	equ	\$0d	
lf	equ	\$0a	
escape	equ	\$1b	
GEMDOS	equ	1	

### \* Hauptprogramm, zunächst Löschung des Screen-Abbildes im Speicher

maske	movem.l	a0-a6/d1-d7,-(sp)	Register sichern
menue	move.l	#mtext,d0	Menue anzeigen
	bsr	printline	
menue1	bsr	dircon	Befehlstaste holen
	move.b	d0,befehl	Befehl merken
	bsr	clearscr	Clear Screen
	cmpi.b	#escape,befehl	Abbruch, Befehlsverteiler
	beq	schluss	ja
* Befehle decodieren			
	cmpi.b	#'e',befehl	Maske erstmalig anlegen?
	beq	maske0	ja
	cmpi.b	#'l',befehl	Maske laden und neu formatieren?
	beq	maskelad	ja
	cmpi.b	#'w',befehl	Wiederanzeige?
	beq	waanzeige	
	cmpi.b	#'s',befehl	Speicherung auf Diskette?
	beq	speichern	
	cmpi.b	#'r',befehl	reformatieren?
	beq	reform	
	bra	manuel	Keine erlaubte Taste

\*\*\*\*\*

### \* Eine neue Maske am Bildschirm anlegen, Cursor-Tasten aktiv

maske0	clr.b	bildlim	Delimiter hinter das Bild setzen
	lea.l	bild,a1	Setze Zeiger auf Anfang der Maske
	move.w	#499,d1	500 Durchgänge=25 Zeilen
	move.l	#\$20202020,d0	das sind 4 Spaces
maske1	move.l	d0,(a1)+	in das Bild einfüllen
	dbra	d1,maske1	Schleife, bis Bild gelöscht
home	lea.l	bild,a1	Setze auf Anfang des Abbildes
	move.b	#escape,d0	Terminalbefehle: Escape-Sequenz
bsr	conout		
	move.b	#'H',d0	Cursor Home
	bsr	conout	
	move.b	#escape,d0	
	bsr	conout	
	move.b	#'w',d0	kein fortlaufendes Schreiben
	bsr	conout	

### \* Zeichen holen, in Cursorbewegungen umsetzen bzw. einschreiben

\* A1 ist Zeiger auf das entstehende Bild

mkey	bsr	dircon	Zeichen holen per GEMDOS
	cmpi.b	#\$03,d0	Ist es CTRL-C ?
	beq	store	ja, dann Abbruch der Eingabe
	swap	d0	Zeichen sichern, Scancode aktivieren
* Bearbeitung der Scancodes			
	cmpi.b	#\$53,d0	Delete?
	beq	mkey	nicht akzeptieren
* Cursor-Tasten in Aktionen umsetzen			
	cmpi.b	#\$47,d0	Clear/Home
	beq	home	
	cmpi.b	#\$4b,d0	Cursor left
	beq	curleft	
	cmpi.b	#\$4d,d0	Cursor right
	beq	curright	

---

---

## MICRO MAG

---

	cmpi.b	#\$50,d0	Cursor down
	beq	curdown	
	cmpi.b	#\$48,d0	Cursor up
	beq	curup	
* Scancodes soweit erledigt, sonstige Sonderzeichen prüfen			
	swap	d0	ASCII-Teil wieder aktiv
	cmpi.b	#\$1b,d0	Escape
	beq	doescape	noch ohne weitere Funktionen
	cmpi.b	#\$0d,d0	Return?
	beq	return	
	cmpi.b	#\$08,d0	Backspace
	beq	curleft	delete
	cmpi.b	#\$' ',d0	sonst. Kontrollzeichen?
	bcs	mkey	nicht akzeptieren
	cmpa.l	#bildlim,a1	allerletzte Position?
	bcc	mkey	ja, nichts mehr annehmen
mkey2	move.b	d0,(a1)+	Ablage d. empfangenen Zeichens
	bsr	conout	Ausgabe im Echo
	bra.s	mkey	weiter in der Eingabe-Schleife
store	move.b	#escape,d0	Es lag CTRL-C vor, nun Bild auswerten
	bsr	conout	
	move.b	#\$'E',d0	
	bsr	conout	Clear Screen
* Trailing Spaces aus den Zeilen entfernen			
* A1 ist Zeiger auf den Bildspeicher bild			
* A2 ist Zeiger auf die Zeilen-Variablen z0...z24.			
* in die umgespeichert wird			
	move.b	#space,d0	Operand zum Vergleich
	lea.l	bildlim-1,a1	Zeiger auf Ende Screen
	lea.l	z25-1,a2	Zeiger auf letzte Zeile, hinten
	move.w	#24,d2	Aussenschleife 25x
* Nun das Bild für Printline in 25 Zeilen aufteilen, arbeite rückwärts			
store00	move.w	#79,d1	Zähler Innenschleife
	clr.b	(a2)	angehängte Null, Delimiter in 81. Stelle
store0	cmp.b	(a1),d0	Spaces in laufender Zeile abtrennen
	bne	store1	nicht mehr Space
	clr.b	-(a2)	Space wird zu Delimiter nach hinten
	suba.l	#1,a1	auf das Zeichen davor positionieren
	dbra	d1,store0	Innenschleife fortsetzen
	tst.w	d1	
	bmi	store2	alles schon gefüllt, Leerzeile
* Gültige Zeichen der Bildzeile in Variablen übertragen			
store1	move.b	(a1),-(a2)	Rest der Zeile übertragen
	suba.l	#1,a1	in die Variablen z0...z24
	dbra	d1,store1	Innenschleife
store2	suba.l	#1,a2	Zeilenzeiger nachziehen
	dbra	d2,store00	Aussenschleife, nächste Zeile
* alle Bildzeilen sind nun übertragen			
* nun Deskriptoren für die Felder in spitzen Klammern errechnen			
	clr.w	felddes	0 Felder bisher erkannt
	move.w	#74,d1	
	lea.l	feldparm,a1	lösche die 75 möglichen Feldparameter
store4	clr.l	(a1)+	je 1 Langwort als Deskriptor
	dbra	d1,store4	
* Nun spitze Klammern als Feldbegrenzer suchen ordnen und merken			
	move.b	#\$'<',d0	Zeichen für Feldbeginn zum Vergleich
	lea.l	bild,a1	Bildanfang nach A1 laden
	lea.l	feldparm,a2	Zeiger auf zu füllende Tabelle

---

## MICRO MAG

	clr.w	feldflag	0 = ausserhalb eines Feldes
* Feldparameter als Escape-Sequenzen anlegen			
* D2 nimmt Zeichen f. Zeile auf, D1 für Spalte			
	move.b	#' ',d2	Aussenschleife, Zeile=0
feldsu	move.b	#' ',d1	Innenschleife, Zeichen f. Spalte 0
feldsul	cmp.b	(a1)+,d0	Feldbeginn rechts davon?
	beq.s	feldsu2	spitze Klammer < angetroffen
	addq.b	#1,d1	Zeichen für nächste Spalte
feldsula	cmpi.b	#\$70,d1	Zeilenende?
	bcs.s	feldsul	nein
	addq.b	#1,d2	Zeichen für nächste Zeile
	cmpi.b	#\$39,d2	höchste Zeile?
	bcs.s	feldsu	nein, weiter in Aussenschleife
	bra	menue	Bild ist ganz erledigt
* Verarbeitung der spitzen Klammer <			
feldsu2	addq.b	#1,d1	erhöhe Spaltenzeichen
	tst.w	feldflag	sind wir im offenen Feld?
	bmi.s	feldsu4	ja
	move.w	#\$fff,feldflag	invertieren = Feld jetzt offen
	move.b	d2,(a2)	Zeilen-Kennzeichen für Escape ...
	move.b	d1,1(a2)	und Spalten-Kennzeichen merken
	addq.w	#1,felddes	Descriptor+1, Menge erhöhen
	move.l	a1,a3	Merke den Feldbeginn in A3
	move.b	#'>',d0	jetzt rechten Begrenzer > suchen
	bra	feldsul	
feldsu4	clr.w	feldflag	
	move.l	a1,d0	Zeiger+1 ins Bild
	subq.l	#1,d0	Adresse-1 von '>'
	sub.l	a3,d0	Differenz = Länge
	move.w	d0,2(a2)	in die Tabelle feldparm schreiben
	adda.l	#4,a2	Zeiger auf Deskriptoren +4
	move.b	#'<',d0	nun wieder linken Begrenzer suchen
	bra	feldsula	
* Wiederanzeige einer Maske mit Angabe der Feldbreite in den Klammern			
* Befehlstaste w			
wanzeige	bsr	anzeige	25 Zeilen zeigen
	lea	feldparm,a5	setze ins 1. Fenster
wanzla	tst.l	(a5)	
	beq.s	wanz2	Kein weiteres Fenster
	bsr	setzfeld	
	bra.s	wanzla	
wanz2	bsr	dircon	warten
	bra	menue	
* Upro zur Ansteuerung der Schreibpositionen, Anzeige der Feldbreite			
setzfeld	move.b	#escape,d0	setze ins Datenfeld
	bsr	conout	per Escape-Sequenz
	move.b	#'Y',d0	ESC+Y = Cursor setzen
	bsr	conout	
	move.b	(a5)+,d0	Parameter der Ansteuerung Zeile,
	bsr	conout	
	move.b	(a5)+,d0	Spalte ausgeben
	bsr	conout	
	move.w	(a5)+,d1	merke Länge des Feldes
	bne.s	setzf2	Länge ungleich 0
	move.b	#'0',d0	
	bsr	conout	Null ausgeben
setzf1	rts		
setzf2	clr.w	produkt	Feldbreite dezimal errechnen
	cmpi.w	#1000,d1	mehr als 1000?
	bcs.s	setzf3	nein

## MICRO MAG

```

move.w    #$1000,produkt Ergebnis
subi.w    #1000,d1      Rest bilden
setzf3    cmpi.w    #100,d1
          bcs.s     setzf5      kleiner 100
          move.w    #$0100,faktor
          lea     produkt+2,a2
          lea     faktor+2,a3    Zeiger vorbereiten

          move.w    #0,ccr      Ohne Uebertrag addieren
          abcd    -(a3),-(a2)
          abcd    -(a3),-(a2)
          subi.w   #100,d1      Rest vermindern
          bra.s   setzf3
setzf5    cmpi.w    #10,d1
          bcs.s   setzf6      kleiner 10
          move.w    #$0010,faktor
          lea     produkt+2,a2
          lea     faktor+2,a3    Zeiger vorbereiten
          move.w    #0,ccr      Ohne Uebertrag addieren
          abcd    -(a3),-(a2)
          abcd    -(a3),-(a2)
          subi.w   #10,d1      Rest vermindern
          bra.s   setzf5
setzf6    move.w    d1,faktor   Jetzt die Einer-Stelle
          beq.s   setzf8      kein Rest
          lea     produkt+2,a2
          lea     faktor+2,a3    Zeiger vorbereiten
          move.w    #0,ccr      Ohne Uebertrag addieren
          abcd    -(a3),-(a2)
          abcd    -(a3),-(a2)

setzf8    lea     produkt,a2
setzf9    move.b   (a2)+,d0     Jetzt Ausgabe ohne führende Nullen
          beq.s   setzf10      führende Nullen
          bsr     hexout       Feldlänge anzeigen
setzf10   move.b   (a2),d0
          cmpi.b  #$10,d0      ggfs. nur 1 Ziffer ausgeben
          bcs.s   setzf11      ja
          bra     hexout       rts dort
setzf11   bra     hexout1      rts dort

* Programm abbrechen, zurück zu TOS
schluss   move.l   #textt,d0   Frage, ob wirklich Abbruch
          bsr     printline
          bsr     dircon       Tastaturabfrage
          cmpi.b  #'j',d0
          bne     menu
          movem.l (sp)+,a0-a6/d1-d7 Register zurückgeben
term      clr.w   -(sp)        GEMDOS-Funktion 0
          trap   #GEMDOS      Rückkehr zum Betriebssystem

*****
doescape  bra     mkey         vorläufig, noch keine Funktion

* Lesen einer maske von Floppy und reformatieren
maskelad  bsr     getfname     Lese Datei mit Maske von der Floppy
          beq     menu         Abbruch mit Escape
          bsr     crlf
          bsr     getdta       alten Zeiger sichern
          bsr     setdta       neuen Zeiger setzen
          lea     filename,a5   Auf den Namen zeigen
          bsr     sfirst       File aufsuchen

          beq.s   lesen1       Datei bekannt
          move.l  #textc,d0     Datei nicht vorhanden
          bsr     printline     Textausgabe
          bsr     dircon       Bild stehen lassen
          bra     menu

```

---

## MICRO MAG

---

lesen1	move.l	#bild,bufptri	Eingabepuffer-Bildspeicher
	move.l	fsize,bufleni	Dateigrösse
	bsr	fopen	
	bpl.s	lesen2	
	move.l	#texto,d0	"Kann nicht öffnen"
	bsr	printline	ausgeben
	bsr	dircon	Bild stehen lassen
	bra	menue	
lesen2	bsr	fread	D0.L returns # of bytes read or error
	bsr	fclose	
	move.l	#olddta,-(sp)	alten Zeiger dta wieder einsetzen
	move.w	#\$1a,-(sp)	Funktions-#
	trap	#GEMDOS	Aufruf
	addq.l	#6,sp	Stack berichtigen
reform	bsr	clearscr	Clear Screen
	bsr	anzeige	Bildschirm schreiben
	bra	home	
* Umsetzung der Cursor-Bewegungen in die Verwaltung von A1 als Bildzeiger			
curup	cmpa.l	#bild+80,a1	1. Zeile?
	bcs	mkey	nicht akzeptieren
	move.b	#escape,d0	ESC+A = Cursor up
	bsr	conout	
	move.b	#'A',d0	
	bsr	conout	
	suba.l	#80,a1	Zeiger nachführen
	bra	mkey	
curdown	cmpa.l	#bildlim-80,a1	letzte Zeile
	bcc.s	return0	nicht akzeptieren
	move.b	#escape,d0	ESCAPE+B ausgeben
	bsr	conout	
	move.b	#'B',d0	
	bsr	conout	
	adda.l	#80,a1	Zeiger ins Bild +80
	bra	mkey	
return	cmpa.l	#bildlim-80,a1	Return-Taste
	bcc.s	return0	
	move.b	#1f,d0	Linefeed
	bsr	conout	
return0	move.b	#cr,d0	
	bsr	conout	
	move.l	a1,d0	Zeiger weiterstellen
	subi.l	#bild,d0	
	divu	#80,d0	
	cmpi.w	#25,d0	letzte Zeile?
	bcc.s	return1	dann auf deren Anfang setzen
	addq.l	#1,d0	
return1	swap	d0	
	clr.w	d0	
	swap	d0	
	mulu	#80,d0	
	move.l	d0,a1	
	adda.l	#bild,a1	Anfang neue Zeile
	bra	mkey	
curleft	cmpa.l	#bild,a1	untere Grenze erreicht?
	beq	mkey	ja
	bsr	moveleft	
	bra	mkey	
moveleft	move.b	#escape,d0	Escape-Sequenz
	bsr	conout	
	move.b	#'D',d0	
	bsr	conout	
	suba.l	#1,a1	
	rts		

---

## MICRO MAG

---

```
curright  cmpa.l   #bildlim-1,a1 rechte untere Ecke
          beq     mkey      ja
          bsr     moveright
          bra     mkey
moveright move.b   #escape,d0
          bsr     conout
          move.b  #'C',d0
          bsr     conout
          adda.l  #1,a1
          rts
```

\*\*\*\*\* Routinen der Eingabe \*\*\*\*\*

\* conin wartet und liest dann ein Zeichen von der Tastatur  
\* und echot es auf den Bildschirm, das ASCII-Byte ist in D0.B  
\* Im Low Byte des höherwertigen Wortes von D0.L ist der Scan-Code

```
conin     move.w   #1,-(sp)      Funktionsnummer
          trap    #GEMDOS      Aufruf
          addq.l  #2,sp        Stack berichtigen
          rts                Jetzt D0.L oder D0.B auswerten
```

\* dircon liest ein Zeichen von der Tastatur  
\* ohne Echo-Ausgabe auf den Bildschirm,  
\* Control-Zeichen werden durchgelassen

```
dircon    move.w   #7,-(sp)      Funktionsnummer
dircon1   trap    #GEMDOS
          addq.l  #2,sp
          rts                Nun Zeichen in D0 auswerten
```

\* Eine Eingabezeile als 00-terminierten String holen

```
getline   suba.l   a4,a4        Setze A4 zu 00
getline2  bsr     conin
          cmp.b   #$0d,d0      Zeilenabschluss?
          beq.s   getlincr     ja
          cmp.b   #$08,d0      Backspace?
          bne.s   getline3     nein
          cmpa.l  #0,a4        Sind wir in 1. Spalte?
          beq.s   getline2     ja, dann Backspace ignorieren
          move.b  #' ',d0      Altes Zeichen mit Space
          bsr     conout       überschreiben
          move.b  #$08,d0      Cursor wieder auf alte
          bsr     conout       Schreibstelle setzen
          suba.l  #1,a5        Pointer berichtigen
          suba.l  #1,a4        Ebenso Zähler
          bra.s   getline2
getline3  bsr     druckbar     Zeichen Filtern
          bmi.s   getline2     Nicht druckbar
          move.b  d0,(a5)+     Abspeichern in den Buffer
          adda.l  #1,a4        Mitlaufender Zähler +1
          cmpa.l  #80,a4      Zeile voll?
          bcc.s   getlincr     ja, 80 Zeichen, Zwangsabbruch
          bra.s   getline2
getlincr  clr.b   (a5)        00 als Begrenzer in den Buffer
getlinez  rts
```

\* DRUCKBAR ist ein Filter für die Zeichen Space...Tilde (\$7e)

```
druckbar  cmpi.b  #$9f,d0      Rubout oder grösser?
          bcc.s   nothex      ja, nicht druckbar
          cmpi.b  #' ',d0     Space?
          bcs.s   nothex      kleiner, nicht druckbar
          clr.w   filtflag    =00
          rts
nothex    move.w  #$ffff,filtflag
          rts
```

---

## MICRO MAG

---

\*\*\*\*\* Routinen der Ausgabe \*\*\*\*\*

\* conout gibt ein in D0.W, Low Byte übergebenes Zeichen auf  
\* die Standardausgabe (Bildschirm) aus, das High Byte sollte 00 sein.  
conout move.w d0,-(sp) Zeichen auf den Stack  
move.w #2,-(sp) Funktions-Nr.  
conout1 trap #GEMDOS Aufruf  
addq.l #4,sp  
rts

\* Bildschirm aus den Variablen schreiben  
anzeige lea z0,a5 Bildschirm schreiben  
move.w #23,d3 24mal mit crlf  
anz1 move.l a5,d0  
bsr writeln Zeile zeigen +CR/LF  
adda.l #81,a5  
dbra d3,anz1  
move.l a5,d0 25. Zeile ohne crlf  
bsr printline  
rts

\* printline gibt einen String Byte für Byte auf die Standard-Ausgabe  
\* aus, bis eine 00 als Begrenzer gefunden wird.  
\* In D0.L ist die Adresse des Stringbeginnes zu übergeben

printline move.l d0,-(sp) Stringadresse  
move.w #9,-(sp) Funktion  
trap #GEMDOS Aufruf  
addq.l #6,sp Stack berichtigen  
rts Gffs. CR/LF nachschieben

\* crlf gibt ein CR und LF auf die Standard-Ausgabe (Bildschirm)  
writeln bsr printline Zeile mit crlf ausgeben  
crlf move.w #\$0d,d0 Das CR  
bsr conout  
move.w #\$0a,d0 Das LF  
bra conout rts dort  
clearscr move.b #escape,d0 Funktion Clear Screen  
bsr conout  
move.b #'E',d0  
bra conout rts dort

\* hexout gibt 1 Hexbyte als 2 ASCII-Zeichen aus  
hexout move.w d0,-(sp) Sichern einer Kopie von d0  
lsr.b #4,d0 zuerst high byte isolieren  
bsr.s hexout1 und ausgeben  
move.w (sp)+,d0 Kopie holen  
andi.b #\$0f,d0 low Byte isolieren  
hexout1 ori.w #\$30,d0 ASCII '0' hinzu-odern  
cmpi.b #\$3a,d0 grösser '9'?  
bcs.s hexout2 nein  
addq.b #7,d0 Korrektur für A-F  
hexout2 bsr conout Die eigentliche Ausgabe  
rts

\*\*\*\*\* Routinen für Floppy-Betrieb \*\*\*\*\*

speichern bsr gcreatrw Lege Datei an  
bsr crlf  
move.l #bild,bufptro Zeige auf Pufferbeginn für fwrite  
move.l #z25,d0 Ende des benutzten Speichers  
addq.l #1,d0 z25 zeigte auf den Begrenzer  
sub.l #bild,d0 minus Beginn-Adresse  
move.l d0,bufleno = Menge Bytes  
bsr fwrite GEMDOS: Schreiben auf Floppy  
bsr fclose  
bra menue Nächster Befehl

\* Hole Adresse des aktuellen DTA-Buffers  
getdta move.w #\$2f,-(sp) Funktionsnummer

---

## MICRO MAG

---

trap	#GEMDOS	Aktuelle DTA holen
addq.l	#2,sp	Stack berichtigen
move.l	d0,olddta	Adresse aktueller DTA merken
rts		
* Definiere den DTA-Buffer für File-Parameter		
setdta	move.l	#dtabuff,-(sp) Adresse 44 Byte DTA-Buffer übergeben
setdta1	move.w	#\$1a,-(sp) Funktions-#
	trap	#GEMDOS Aufruf
	addq.l	#6,sp Stack berichtigen
	rts	
* GETFNAME fordert zur Eingabe eines Datei- oder Pfadnamens auf		
getfname	bsr	crlf Neue Zeile
	move.l	#text9,d0 Zeiger auf interaktiven Text setzen
	bsr	printline Ausgabe per GEMDOS
	lea.l	filename,a5 Benutze Namens-Puffer für die Eingabe
	bsr	getline 1 Zeile holen
	cmpi.b	#\$1b,d0 Wurde ESCAPE zum Abbruch gegeben?
	rts	
* Lege ein Schreib-/Lesefile mit Namen an		
gcreatw	bsr	getfname Dateinamen anfordern
* Lege neues File mit Namen und Attribut an		
* Lösche ggfs. vorhandenes File gleichen Namens		
createrw	move.w	#0,-(sp) Setze Attribut Lesen/Schreiben
	bra.s	createl Verzweige immer, kurz
createre	move.w	#1,-(sp) Setze File-Attribut nur Lesen
createl	move.l	#filename,-(sp) Zeiger auf zu verwendenden Dateinamen
	move.w	#\$3c,-(sp) Funktionsnummer
	trap	#GEMDOS Aufruf
	addq.l	#8,sp Stack berichtigen
	move.w	d0,handle Kanal-# merken
	rts	Fehler, wenn negativ
fopen	move.w	#2,-(sp) Datei-Attribut R/W
	move.l	#filename,-(sp) Zeiger auf Dateinamen
	move.w	#\$3d,-(sp) Funktions-# FOPEN
	trap	#GEMDOS Aufruf
	addq.l	#8,sp Stack berichtigen
	move.w	d0,handle Kanal-# merken
	tst.l	d0 Fehler, wenn negativ
	rts	Zurück mit Status
* Schliesse Datei mit handle-#		
fclose	move.w	handle,-(sp) Kanal nennen
	move.w	#\$3e,-(sp) Funktionsnummer
	trap	#GEMDOS Aufruf
	addq.l	#4,sp Stack berichtigen
	tst.w	d0 Fehlerstatus, wenn negativ
	rts	
* Prüfen, ob eine Datei lt. FILENAME vorhanden ist		
sfirst	clr.w	sattrib Normale Files suchen
* sfirst1 = Einsprung für anders vorbesetztes sattrib		
sfirst1	;bsr	setdta Setze Disk Transfer Adresse
	move.w	sattrib,-(sp) Attribut des Files
	move.l	#filename,-(sp) Suchname
	move.w	#\$4e,-(sp) Funktions-#
	trap	#GEMDOS Aufruf
	addq.l	#8,sp Stack berichtigen
	tst.w	d0 1=nie gefunden, 0=etwas gefunden
	rts	Parameter stehen in DTABUFF
* FSEEK positioniert innerhalb einer Datei		
* in D0.L muss +- der Offset übergeben worden sein		
fseekbeg	move.w	#0,-(sp) Suche ab Beginn des Files
	bra.s	fseekl
fseekend	move.w	#2,-(sp) Suche ab Ende des Files

---

---

## MICRO MAG

---

	bra.s	fseek1	
fseek	move.w	#1,-(sp)	Suche ab laufender Position
fseek1	move.l	d0,-(sp)	+ Offset zum Positionieren
	move.w	#\$42,-(sp)	Funktions-#
	trap	#GEMDOS	Aufruf
	add.l	#10,sp	Stack berichtigen
	tst.w	d0	Fehler, wenn negativ
	rts		

\* Einlesen von einer Datei mit handle-# ab Adresse bufptri  
\* Die zu lesende Menge muss in BUFLenI übergeben sein

fread	move.l	bufptri,-(sp)	Adresse Eingabe-Buffer f. Floppy
	move.l	bufleni,-(sp)	Vorgabe der Menge Bytes
	move.w	handle,-(sp)	Kanal-Nr.
	move.w	#\$3f,-(sp)	Funktions-# FREAD
	trap	#GEMDOS	Aufruf
	add.l	#12,sp	Stack berichtigen
	tst.w	d0	Fehlerstatus erfassen
	rts		

\* Schreiben auf eine Datei mit handle-# ab Adresse bufptro  
\* Die zu schreibende Menge muss in BUFLenO übergeben sein

fwrite	move.l	bufptro,-(sp)	Adresse Ausgabe-Buffer f. Floppy
	move.l	bufleno,-(sp)	Vorgabe der Menge Bytes
	move.w	handle,-(sp)	Kanal-Nr.
	move.w	#\$40,-(sp)	Funktions-# FREAD
	trap	#GEMDOS	Aufruf
	add.l	#12,sp	Stack berichtigen
	tst.w	d0	Fehlerstatus erfassen
	rts		

\*\*\*\*\*

\* Interaktive Texte

mtext	dc.b	escape,'E'	Menue anzeigen, Clear Screen
	dc.b	' Menue, Auswahl mit Tastendruck',cr,lf,cr,lf	
	dc.b	' e = Maske erstmalig anlegen',cr,lf	
	dc.b	' l = Maske laden und neu formatieren',cr,lf	
	dc.b	' r = Residente Maske reformatieren',cr,lf	
	dc.b	' w = Maske wieder anzeigen',cr,lf	
	dc.b	' s = Maske auf Floppy speichern',cr,lf	
	dc.b	' ESC = Programm abbrechen',cr,lf,0	
text9	dc.b	'	Eingabe Filename/Pathname: ,0
textc	dc.b	'	Dieser Datei-Name ist unbekannt'
	dc.b	' , eine Taste drücken',cr,lf,0	
texto	dc.b	'	Kann die Datei nicht öffnen,'
	dc.b	' eine Taste drücken',cr,lf,0	
textt	dc.b	cr,lf,' Programmende ??? j/n',cr,lf,0	

\* Arbeitsspeicher

dumm0	ds.w	1	align to even address
feldflag	ds.w	2	Flag negativ, wenn wir im Feld sind
produkt	ds.w	1	Dezimales Ergebnis
faktor	ds.w	1	Rechenfeld
bild	ds.b	2000	Bild der Maske/einer Texttafel
bildlim	ds.b	2	Delimiter der Maske
felddes	ds.w	1	Nimmt Zahl der aktiven Feldparms auf
* Aufbau von Feldparm: 1. Wort = Escape-Sequenz, 2. Wort = Feldlänge			
feldparm	ds.l	75	75 Datenfelder möglich
z0	ds.b	81	Zeilen-Variable
z1	ds.b	81	Zeilen-Variable
z2	ds.b	81	Zeilen-Variable
z3	ds.b	81	Zeilen-Variable
z4	ds.b	81	Zeilen-Variable
z5	ds.b	81	Zeilen-Variable
z6	ds.b	81	Zeilen-Variable
z7	ds.b	81	Zeilen-Variable
z8	ds.b	81	Zeilen-Variable

---

---

## MICRO MAG

---

z9	ds.b	81	Zeilen-Variable
z10	ds.b	81	Zeilen-Variable
z11	ds.b	81	Zeilen-Variable
z12	ds.b	81	Zeilen-Variable
z13	ds.b	81	Zeilen-Variable
z14	ds.b	81	Zeilen-Variable
z15	ds.b	81	Zeilen-Variable
z16	ds.b	81	Zeilen-Variable
z17	ds.b	81	Zeilen-Variable
z18	ds.b	81	Zeilen-Variable
z19	ds.b	81	Zeilen-Variable
z20	ds.b	81	Zeilen-Variable
z21	ds.b	81	Zeilen-Variable
z22	ds.b	81	Zeilen-Variable
z23	ds.b	81	Zeilen-Variable
z24	ds.b	81	Zeilen-Variable
z25	ds.b	1	Delimiter
dumm2	ds.w	1	Dummy to even address
bufptri	ds.l	1	Zeiger auf aktuellen Eingabepuffer
bufptro	ds.l	1	Zeiger auf aktuellen Ausgabepuffer
bufleni	ds.l	1	Enthält Menge zu lesender Bytes
bufleno	ds.l	1	Enthält Menge zu schreibender Bytes
handle	ds.w	1	log. Kanal-Nummer
sattrib	ds.w	1	Datei-Attribut
filtflag	ds.w	1	
inbuff	ds.b	80	Allg. Eingabepuffer
* dtabuff enthält 44 Bytes mit File-Angaben			
dummy	ds.w	1	align to even address
olddta	ds.l	1	Zeiger auf alte dta
dtabuff	ds.b	21	Unbenutzte Bytes
fattrib	ds.b	1	File-Attribute
ftime	ds.b	2	Zeit der Dateierstellung
fdate	ds.b	2	Datum der Dateierstellung
fsize	ds.b	4	Dateigrösse, Langwort
fnamfound	ds.b	14	Gefundener Filename + Extension, Ende DTA
filename	ds.b	80	Filename-Arbeitsspeicher
befehl	ds.b	1	Empfangener Befehl

END



Roland Löhrr

## Stringsuche 68000

In Heft 42 des MICRO MAG /1/ wurde der schnelle Algorithmus von Boyer und Moore zur Stringsuche für den 6502 vorgestellt, und zwar speziell für den AIM 65. In Heft 45 wurde er auch für den CBM 710 in den dort abgedruckten einfachen Texteditor integriert. Er hat sich in der Praxis inzwischen sehr gut bewährt, auch auf dem 68000, für den nachstehend ein Programm abgedruckt ist. Hier findet man Instrings bei RAM-residenten Texten mit frappierender Geschwindigkeit. Dafür einige Anhaltspunkte: Wenn der gesuchte String am Ende eines Textes steht oder nicht gefunden werden kann (ungünstigster Fall), dann hat man 200 KB Text in etwa 1 Sekunde und 400 KB in etwa 2 Sekunden abgesucht. Dabei ist zu bemerken, daß die Suche umso schneller abläuft, je länger der eingetippte Suchstring ist.

Damit ergeben sich hervorragende Reaktionszeiten, die es nahelegen, dieses Suchverfahren auf Datenbestände (Datenbanken, Texte) anzuwenden, die in das RAM geladen worden sind, um schnelle Auskunftssysteme zu verwirklichen. Bei dieser Überlegung spricht auch mit, daß wir heute ganz selbstverständlich Speicher von 1 MB und mehr haben (Atari) und daß ggfs. ein schnelles Nachladen von der Festplatte möglich ist, so daß große Bestände abgesucht werden können.

---

## MICRO MAG

---

Der Algorithmus: Beim Suchen sieht man häufig Algorithmen, die an einer Textstelle beginnen und von da ab zwei Strings Byte um Byte vergleichen. Sobald sich eine Ungleichheit ergibt, wird das Fenster auf den abzusuchenden Text um 1 Byte verschoben, und der Vergleich beginnt an dieser Stelle von Neuem. Das Suchfenster gleitet damit nur sehr langsam über den Text hinweg.

Die Überlegung von Boyer und Moore ist die folgende: Wenn ein im Textspeicher angetroffenes Zeichen gar nicht im Suchstring enthalten ist, dann kann man das Fenster auf den Text sofort um die volle Länge des Suchstrings weiterschieben und die Suche umso mehr beschleunigen, je länger der Suchstring ist. Gedanklich wird es etwas schwieriger, wenn das im Textspeicher angetroffene Zeichen auch im Suchstring einmal oder häufiger vorkommt. Dann muß man das Suchfenster auf den Text um eine Distanz verschieben, die vom ersten Vorkommen des fraglichen Buchstabens im Suchstring abhängt. Sie wird ab Ende des Suchstrings berechnet, wie auch der Vergleich vom Ende des Suchfensters aus rückwärts abläuft. Dazu kurze Beispiele:

Im Textspeicher steht	xxxxxESELYyy
Der Suchstring ist	ESEL
Seine Buchstaben-Distanzen sind	1210

- |  |                      |  |
|--|----------------------|--|
| 1. Fensterverschiebung um 4:<br>Suchstring | xxxxxESELYyy<br>ESEL | weil x nicht vorkommt                        |
| 2. Fensterverschiebung um 1:<br>Suchstring | xxxxxESELYyy<br>ESEL | das ist die Distanz des E<br>Übereinstimmung |

Man kann den Lösungsweg vereinfacht so beschreiben: Wenn ein Zeichen des Textes nicht im Suchstring vorkommt, rückt das Fenster um eine volle Stringlänge nach rechts. Im anderen Fall wird das Fenster so gerückt, daß unter den laufenden Buchstaben des Textes der gleiche Buchstabe des Suchstrings zu liegen kommt, womit ein Vergleich von hinten her wieder einige Aussicht auf Übereinstimmung hat.

Zum Programm: Bei BEFEHLEO zeigt es ein Menü und wartet auf eine Befehlstaste. Mit 'l' kann eine sequentielle Datei für Versuche mit Namen von der Floppy geladen werden. In der hiesigen Umgebung wird nur gefordert, daß \$00 das Zeichen für ein Zeilenende ist (also ggfs. auf \$0D \$0A achten). Datensätze dürfen eine unterschiedliche Länge haben. Am Beginn haben sie die Marke '#', die nur für eine geordnete Anzeige verwertet wird. Auf den Suchalgorithmus hat dieses Sonderzeichen keinen Einfluß. - Mit geladenem Text kann mit '+' und '-' um einen Datensatz weiter bzw. zurück geblättert werden. Die Suchfunktion wird mit der Taste 'f' erstmalig ausgelöst. Man wird um einen kleingeschriebenen Suchstring gebeten. Die Suche erfolgt dann groß/klein. Die Tasten CR oder ENTER repetieren den Suchvorgang. Wenn nichts (mehr) gefunden wurde, erfolgt interaktiver Hinweis.

Die Suche wird am Label BOYBEF vorbereitet. Man erinnert, daß für die einzelnen Buchstaben des Suchstrings eine Distanz gegen das Ende des Fensters berechnet und in eine Tabelle eingetragen werden muß. Sie heißt hier DISTAB. Ein Buchstabe soll sich selbst in diese Tabelle mit seinem ASCII-Wert indizieren können. Das geschieht später am Label BOYVGLO. Die Tabelle DISTAB ist für 160 Zeichen vorgesehen, womit auch deutsche Sonderzeichen erfaßbar wären. Bei BOYFILL wird die Tabelle mit Nullen gefüllt. Eine Null soll hier heißen: Nimm die Länge des Suchstrings beim Fensterschieben. Man hätte auch die tatsächliche Länge nehmen können.

Bei BOYDIST wird der Suchstring zeichenweise von vorne her abgekämmt. Die Distanzen der Buchstaben werden ASCII-indiziert in die Tabelle DISTAB

---

## MICRO MAG

---

eingeschrieben, wobei Nullen und ggfs. frühere Werte für den Buchstaben überschrieben werden (s.o. z.B. bei ESEL).

Die eigentliche Suchschleife findet sich zwischen den Labeln BOYVERGL und BOYVDEC, wobei auch der Befehl Decrement and Branch für die Länge des Strings zum Einsatz kommt. Wenn man diese Schleife mit der Bedingung EQUAL verlassen haben sollte, dann gibt es Übereinstimmung zwischen dem Suchstring und einer Textstelle, und man kann bei FOUND zur Anzeige des wie immer strukturierten Datensatzes schreiten.

Wenn es keine Übereinstimmung im Stringvergleich gab, dann verläßt man wegen DBNE die o.a. Schleife ebenfalls und muß das Suchfenster um die Distanz weiterschieben, die sich mit dem ASCII-Index in D2 ergibt. Das geschieht in den auf DBNE folgenden Befehlen. Ein Sonderfall ist hier der Zeilentrenner \$00, für den um 1 Zeichen weitergeschoben wird.

Bei der Eingabe des Suchstrings wird man um Kleinschreibung gebeten. Daher muß im Textspeicher angetroffene Großschreibung für den Vergleich in Kleinschreibung umgeformt werden. Auch das geschieht in der Schleife. Und noch etwas: Als Stellvertreter für einen Buchstaben ist der Klammeraffe im Suchstring zugelassen. Wenn man dieses Zeichen antrifft, dann ist per se Gleichheit der Zeichen herzustellen. Das geschieht mit direkter Beeinflussung des Statusregisters mit dem Befehl MOVE.W #\$04,CCR.

In der Summe ist festzustellen: Das Suchverfahren verlangt als Overhead das einmalige Initialisieren der Distanztabelle, die auch bei einer späteren Weitersuche mit der Taste CR benutzt wird. Von diesem Verwaltungsaufwand abgesehen, umfaßt die eigentliche Suchschleife mit Zeichenumwandlung und zugelassenen Stellvertreterzeichen nur 12 Befehle. Sie ist damit kompakt, führt schnell aus und hat den Vorteil, daß sie das Suchfenster in größeren Schritten weiterschiebt.

Lit: /1/ Albrecht, M.: Schneller Stringsuchen mit dem Algorithmus von Boyer & Moore, MICRO MAG Nr. 42, S. 23 ff.

- \* SUCHPROG
- \* Laden einer sequentiellen Datei
- \* und beschleunigte Stringsuche nach Boyer & Moore
- \* Copyright 1987 by Roland Löhrr

### \* Verkehrszeichen

cr	equ	\$0d	Carriage Return
lf	equ	\$0a	Linefeed
escape	equ	\$1b	Escape-Taste
esc	equ	\$1b	Kurzform
space	equ	\$20	Zwischenraum
GEMDOS	equ	1	Systemaufruf
y	equ	'Y'	in Escape-Sequenzen

### SECTION ONE

main	movem.l	a0-a6, -(sp)	Register sichern
new	lea	textbuf, a3	1. Speicherungsstelle laden
	move.l	a3, edipntr	merken
	clr.b	(a3)	00 als Delimiter am Textanfang
befehle0	move.l	#mtext, d0	Menü anzeigen
	bsr	printline	
	bsr	dircon	Befehlstaste holen
	cmpi.b	#escape, d0	und entschlüsseln
	beq	abbruch1	Abbruch mit ESCAPE
befehlea	move.b	d0, befehl	merke Befehlstaste

---

## MICRO MAG

---

	cmpi.b	#'1',d0	Lesen von Floppy?
	beq	lesen	ja, Datei laden
	lea	textbuf,a3	
	tst.b	(a3)	Buffer noch leer?
	beq.s	befhle0	dann Folgebefehle abschnüren !!!!
* Befehle, die erst bei gefülltem Textbuffer ausführbar sind:			
bef1	cmp.b	#'1',d0	Auf Topzeile setzen?
	beq	topzeile	ja
	cmp.b	#'+',d0	Down, in Folgesatz setzen?
	beq	down	ja
	cmp.b	#'-',d0	Up-Befehl, vorheriger Satz
	beq	up	
	cmpi.b	#cr,d0	cr - Weitersuchen
	beq.s	sweiter	
befhle1	cmpi.b	#'f',d0	Suche nach Boyer
	beq	boybef	
	bne	befhle0	Befehl unbekannt
* Stringsuche fortsetzen			
sweiter	move.l	d4,a2	Zeiger auf nächsten Datensatz
	cmpa.l	edipntr,a2	sind wir am Ende
	bcc	notfound	ja
	bra	boy1	Die Suche kann weitergehen
* Routinen der Positionierung auf Datensätze			
topzeile	lea	textbuf,a3	Zeiger auf Textbeginn (1. Nutzbyte)
topz1	bra	found10	leerer Bildschirm und Anzeige Satz
down	move.l	d4,a3	
	cmpa.l	edipntr,a3	sind wir am Ende
	bcc	notfound	ja
	move.l	nextsatz,a3	
	cmpa.l	edipntr,a3	
	bcc	notfound	
	bra	found10	
* up, Zeige den Satz davor an			
up	move.l	satzbegin,a3	Beginn laufender Satz (1. Nutzbyte)
up2	cmpa.l	#textbuf,a3	nicht vor den Anfang!
	beq	notfound	hat geborgt
up2a	cmp.b	#'#',-(a3)	Krebsgang
	bne.s	up2	
	tst.b	-(a3)	wegen satzparms bei found10
	bra	found10	
abbruch1	move.b	#escape,d0	Cursor ausschalten
	bsr	conout	
	move.b	#'f',d0	
	bsr	conout	
	movem.l	(sp)+,a0-a6	Register zurückholen
	clr.w	-(sp)	GEMDOS-Funktion 0
	trap	#GEMDOS	Rückkehr zum Betriebssystem
* Suchstring holen und seine Parameter anlegen			
* Suche nach Boyer & Moore			
boybef	move.l	#text2,d0	Suchstring anfordern
	bsr	printline	
boybef1	lea.l	inbuff,a5	Zeige auf Textbuffer
	bsr	getline	Suchstring holen
	cmp.b	#escape,d0	Will man das Suchen abrechnen?
	beq	befhle0	ja
	bsr	cr1f	deutlich absetzen
	bsr	cr1f	Neue Zeile
	lea.l	inbuff,a5	Wieder auf Eingabepuffer zeigen
	tst.b	(a5)	Abbruch bei leerer Eingabe
	beq	befhle0	
* Rollenzuweisung der Register beim Suchen:			
* A4 enthält Länge des Suchstrings.			

## MICRO MAG

```

* A2 merkt die Einsatzstelle des Suchens in TEXTBUF
* A3 ist Zeiger auf Textende
* A6 ist Zeiger auf Distanztabelle
* D3 enthält die Einsatzstelle
* D2 nimmt das Zeichen aus dem Textspeicher für den Vergleich auf
* D1 wird Schleifenzähler für den Stringvergleich benutzt

boyer      clr.w      d3
           move.b   1(a5,a4.w),d3  Lade letztes Zeichen Suchstring
           lea     textbuf,a2      Zeige auf Beginn des Textspeichers
           moveq   #39,d1          40 Schleifendurchläufe
boyfill    lea.l     distab,a5
           clr.l   (a5)+          fülle 160 Bytes mit Stringlänge 00
           dbra   d1,boyfill      Schleife

           lea.l     inbuff,a5     Zeige auf Anfang Suchstring
           move.w   a4,d2          Suchlänge-1 nach D2 für Schleife
           subq.w  #1,d2
           clr.w    d0             Reste entfernen
           lea.l   distab,a6      Lade Tabellenbasis fest nach A6
boydist    move.b   (a5)+,d0      Hole Stringzeichen Suchstring
           move.b   d2,(a6,d0.w)  Distanz in Tabelle einfüllen
boydist1   subq.w  #1,d2          Distanz-1
           bpl.s   boydist        Eintrag für alle Zeichen Suchstring
           move.b   #1,(a6)       Der Zeilentrenner $00 erhält
*                                     die Distanz 1

* A6 zeigt permanent auf die Distanztabelle DISTAB für Zeichen
* A5 zeigt bei jedem Durchlauf zunächst auf INBUFF
* A4 enthält Länge des Suchstrings
* A2 zeigt zunächst auf Textanfang, wird hochgezählt

boy1       clr.l     d2
           clr.l     d3
           lea.l   inbuff,a5     Zeiger auf Suchstring
           lea     distab,a6     Zeiger auf Distanztabelle
           adda.l  a4,a5         Setze hinter Ende Suchtext
           move.w  a4,d1         Index bilden
           sub.w   #1,d1         für Schleifenzählung -1
           move.w  $ffff,d3      Schlüsselstelle initialisieren
boyvergl   addq.w  #1,d3        Bei Beginn: 00
           cmpi.b  #'@',-1(a5)   folgt Stellvertreter?
           bne.s   boyvg1       nein
           suba.l  #1,a5         Zeiger auf das Byte davor
           move.w  #$04,ccr      signalisiere: gleich per CCR
           bra.s   boyvdec      und springe über den Vergleich
* Schleife des zeichenweisen Vergleiches
boyvg1     move.b  (a2,d1.w),d2   Zeichen aus Textpuffer prüfen
boyv0     cmpi.b  #$41,d2        kleiner als Klammeraffe?
           bcs.s   boyv1        ja, nichts ändern
           ori.b   #$20,d2       Buchstaben klein machen!!
           cmp.b   -(a5),d2      Zeichenvergleich: Suchstring/Text
boyvdec    dbne   d1,boyvergl    ggfs. weiter in der Schleife

           beq     found          ja, Übereinstimmung!
           tst.b   d2             Null, Zeilenende bricht ab?
           bne.s   boyvg10       nein
           adda.l  d1,a2          Adresse der 00
           adda.l  #1,a2          +1=Adresse neues Nutzzeichen
           bra.s   boyvg14
boyvg10   move.b  (a6,d2.w),d2   Hole Offset des Zeichens
           bne.s   boyvg11       keine Null
           move.l  a4,d2          Stringlänge bei 00 hinzuaddieren
boyvg11   sub.l   d3,d2
           beq.s   boyvg12
           bpl.s   boyvg13
boyvg12   moveq.l #1,d2
boyvg13   adda.l  d2,a2          Offset addieren

```

---

## MICRO MAG

---

boyvgl4	cmpa.l bcc bra.s	edipntr,a2 notfound boyl	Sind wir am Ende?  Suche fortsetzen
notfound	bsr move.l bsr bra	clearscr #text4,d0 printline befehle0	Bildschirm löschen Anzeige: Nichts gefunden  neuen Befehl holen
found	move.l	a2,a3	String gefunden ab (A2)
found1	cmpi.b bne.s	#'#',-(a3) found1	Delimiter des Satzes suchen rückwärts gehen
found10	bsr	satzparms	Hole Parameter des Datensatzes
found2	bsr bsr bra	clearscr showsatz befehle0	Clear Screen Datensatz anzeigen
clearscr	move.b bsr move.b bsr move.b bsr move.b bra	#escape,d0 conout #'E',d0 conout #escape,d0 conout #'e',d0 conout	Funktion Clear Screen als Terminal-Sequenz  Funktion Cursor ein  rts dort
* Mehrere Zeilen eines Datensatzes anzeigen			
showsatz	bsr bsr bsr bsr bsr bsr move.l move.l addq.l rts	oneline oneline oneline oneline oneline oneline a3,d4 a3,nextsatz #1,d4	Quelle anzeigen Zeile1 Zeile2 Klassen Gruppen  Zeiger auf #  Weitersuche: 1. Nutzbyte
* Eine Zeile bis Terminator 00 ausgeben, Textzeiger hochzählen			
oneline	move.b beq.s bsr bra.s bra	(a3)+,d0 onelcr conout oneline crlf	Laufendes Byte einer Zeile Abbruch, wenn 00 Ausgabe Folgezeichen rts dort, A3 zeigt schon hinter die 0
onelcr	bra	crlf	
satzparms	move.l adda.l move.l rts	a3,satzbegin #1,a3 a3,satztext	Merke Satzbeginn bei # vorwärts auf 1. Textbyte Satzbeginn merken für Ausdruck
* Taste 1, Lesen einer Datenbank von Floppy in das RAM			
lesen	bsr bsr beq  bsr bsr bsr lea bsr beq.s move.l bsr bra	clearscr getfname befehle0  crlf getdta setdta filename,a5 sfirst lesen1 #textc,d0 printline befehle0	Lese Datei von der Floppy Abbruch mit Escape  alten Zeiger sichern neuen Zeiger setzen Zeiger auf Dateinamen File aufsuchen Datei bekannt Datei nicht vorhanden
lesen1	move.l	#textbuf,bufptri	Eingabepuffer=Textbuffer
lesen1b	move.l lea bsr	fsize,bufleni filename,a5 fopen	Dateigröße

---



Roland Löhrr

## 68000 Sortierung

Das nachfolgende Assemblerprogramm dient der Sortierung von Datensätzen mit dem MC68000. Computer-spezifisch sind in ihm nur die Ein- und Ausgabeb: Printline (nullterminierten String ausgeben), und die Routinen und Buffer bei SAFESORT: Anlegen einer Datei mit Namen, Schreiben auf die Datei, Datei schließen. Für diese GEMDOS-Umgebung (Atari) sind in Heft 47 einfache Lösungen abgedruckt. Bei anderen Computern (MSDOS, Amiga) laufen die Dinge analog.

Es wird davon ausgegangen, daß die Datensätze bereits im RAM resident sind, und zwar ab Adresse TEXTBUF, und daß EDIPNTR auf die nächst freie Adresse hinter den Datensätzen zeigt, wo im Verlaufe die Vektorfelder ALFAPTR und VEKTBEGIN aufgebaut werden. Datenfelder dürfen unterschiedlich lang sein, sie sind durch das Zeilenende-Zeichen Null untereinander getrennt. Ein Datensatz beginnt mit einer MARKE, die man sich nach Bedarf definieren kann. Wesentlich ist nur, daß das zu sortierende Feld einen festen ABSTAND zu MARKE hat. Man hat also fast alle Freiheiten. Es ist also nicht nötig, und wie in Datenbanken und anderer gegliederter Information oft üblich, mit festen Feldlängen zu arbeiten, wobei die Felder dann auch noch platzfressend nach hinten mit Spaces aufgefüllt werden.

Es ist die Grundidee des Programmes, daß bei den Datensätzen nichts transportiert werden soll. Es wird vielmehr ab VEKTBEGIN eine verbundene Liste aufgebaut, die in einem Langwort die Speicheradresse eines hinzukommenden Datensatzes enthält, dahinter als Wort die Länge und schließlich in je einem Wort die Ordnungsnummer des Vorgängers und die des sortierungsmäßigen Nachfolgers. Die Variable EINSTIEG enthält die Ordnungsnummer desjenigen Datensatzes, der die niedrigste Sortierung hat. Wenn die Sortierung beendet ist, wird das Programm bei SAFESORT fortgesetzt. Von EINSTIEG aus positioniert man auf jeweils einen Datensatz, schreibt ihn auf Floppy (auch RAM-Floppy) und hangelt sich mit den Verbindungszeigern auf die Nachfolger durch das Vektorfeld, bis schließlich hex FFFF anzeigt, daß nichts mehr folgt.

Die reine Sortierung erfolgt ungeheuer schnell: Bei 2200 Datensätzen mit etwa je 55 Bytes wurden bei der Sortierung (auf einstellbare) 12 Spalten 7,1 Sekunden gestoppt. Dieses Tempo wird mit einer segmentierten Sortierung wie folgt erreicht: Wenn das erste Zeichen des Sortierfeldes früher schon einmal vorkam, dann braucht man nicht noch alle Datensätze abzusuchen, die einen hexadezimal geringeren Anfangsbuchstaben haben. Man muß nur wissen, wo der niedrigste Einstieg für das erste Zeichen (Buchstabe, Zahl, Ziffer, Sonderzeichen ggfs. Kontrollzeichen) liegt. Zu diesem Zweck wird das zunächst bei Label SORTIERO zu \$FFFF initialisierte Array ALFAPTR unterhalten. Wenn ein Anfangszeichen erstmals auftaucht, dann wird die Ordnungsnummer seines Datensatzes dort eingeschrieben. Aus dieser Nummer kann man nun im Array VEKTBEGIN nachschlagen, welche Datensatzadresse dazugehört. Mit den Zeigern auf die Nachfolger gleitet man dann an den Datensätzen mit gleichem Beginn-Buchstaben vorbei.

Wenn ein Zeichen am Feldbeginn noch nicht im Array ALFAPTR verankert war, dann wird seine Ordnungsnummer am Label SORTFO per BSR ALFBEG in das Array gespeichert, die Suche beginnt dann aber beim Datensatz, auf den EINSTIEG (allerniedrigster Datensatz) zeigt.

Während der Sortierung können logisch folgende Fälle eintreten:

---

## MICRO MAG

---

a) Ein Sortierfeld ist mit dem eines bereits sortierten Datensatzes gleich. Dann wird der hinzukommende Datensatz direkt hinter den bereits sortierten eingeordnet. Bei SORTEND werden dann die Zeiger entsprechend umgehängt.

b) Ein Datensatz ist größer als ein bereits sortierter. Dann sind die Vergleiche fortzusetzen (bei GROESSER), bis der hinzukommende Datensatz einmal kleiner ist als ein Nachfolger. Ausnahme davon: Der soeben verglichene Datensatz war der bisher größte (er hat \$FFFF als Zeiger auf den Nachfolger). Dann ist der hinzukommende bei GROESS1 als bisher größter Datensatz an die Kette anzuhängen.

c) Ein hinzukommender Datensatz ist kleiner als einer in der bisherigen verketteten Liste. Dann ist er in jedem Fall beim Label KLEIN3 abzuspeichern. Es sind aber bei KLEINER noch folgende logischen Fälle abzuklären: ca) Der hinzukommende Satz ist kleiner als derjenige, der im Array ALFAPTR (Buchstabenbeginne) verankert ist. Dann ist dort die Nummer des Neulings zu verankern. cb) Der Neuling ist kleiner als derjenige Satz, auf den EINSTIEG weist. In diesem Fall ist die laufende Ordnungsnummer aus dem Register DO nach Einstieg zu bringen. Der Neuling ist der sortiermäßig niedrigste Datensatz.

Zu den Vergleichen kleiner/gleich/größer: Deutsche Sonderzeichen sind nicht berücksichtigt. Kleingeschriebene Buchstaben werden als Großbuchstaben angesehen. Das geschieht bei den Labeln SORTV0, SORTV2 und ALFBEG. Zwei Felder sind gleich, wenn sie entweder in allen Sortierspalten (Parameter SPALTEN) gleich sind oder wenn sie eine gleiche geringere Länge haben und soweit gleich sind. Ist das Feld des hinzukommenden Strings länger als das verglichene Feld, war aber bis zu dessen Länge gleich, so wird der hinzukommende Datensatz als größer angesehen (ab Label SORTV3).

Zur Programmierung: Die Initialisierung reicht bis zum Label GEHVOR. Die Sortierung beginnt (mit Wiedereintrittspunkt) bei SORTFORT. Bei den Labeln KLEINER, GROESSER und SORTEND wird das Ergebnis von Vergleichen aufgearbeitet. Nach dem Sortiergang wird bei SAFESORT auf Floppy abgespeichert.

Es sind wohl alle 16 Register der CPU im Einsatz, einige zeigen fest auf die Vektorfelder oder auf den Textspeicher. Beim wichtigen Vergleichsbefehl CMP war zu beachten, daß er nur mit einem Datenregister als Ziel zusammenarbeitet. Der im Prinzip elegantere Befehl CMPM (Ax)+,(Ay)+ (Compare Multiple, Byte-Vergleich automatisch zu höheren Adressen) war nicht einsetzbar, weil es ja auch auf eine Umsetzung kleiner Buchstaben in große ankam. Ansonsten wurden alle "besseren" Adressierungen benutzt: "Indirekt" (Ax), Distanz(Ax) und (Ax)+ sowie "Indirekt mit Index" z.B. (AO,D1). Insgesamt erhält man eine sehr kompakte Formulierung, die schnell ausführt.

### \* SORTIERE

- \* Programm zum Sortieren von Datensätzen.
- \* die im Speicher resident sind.
- \* Es wird physisch nichts umgeordnet, es wird vielmehr
- \* ein Vektorfeld gebildet, das Zeiger auf die Sortierfolge enthält.
- \* Der Programmteil SAFESORT speichert dann die Datensätze
- \* in der sortierten Reihenfolge auf eine Datei ab.

### \* Ein Zeiger hat in der verketteten Liste folgende Struktur:

- \* 1 Langwort - Adresse des laufenden Satzes
- \* 1 Wort der Länge des Datensatzes
- \* 1 Wort mit der Zeiger-Nummer des Vorgängers
- \* 1 Wort mit der Zeiger-nummer des Nachfolgers, zus. 10 Bytes

### \* Die Sortierung ist nach Anfangsbuchstaben segmentiert:

- \* im Array ALFAPTR wird festgehalten, in welcher Datensatz-Nummer
- \* auf den Datensatz mit dem niedrigsten Vorkommen eines Beginn-

## MICRO MAG

- \* Buchstabens oder -Zeichens hingewiesen wird.
  - \* Der Vektor EINSTIEG weist auf den allerersten Datensatz
  - \* Es wird nur nach ASCII-Zeichen bis \$7F sortiert
  - \* Für deutsche Sonderzeichen müssen das Array ALFPTR erweitert
  - \* und in der Routine ALFBEG eine Umsetzung vorgenommen werden.
- Folgende Voraussetzungen müssen erfüllt sein:
- \* Datensätze müssen mit einem einmaligen Startzeichen beginnen
  - \* (hier ist es das Zeichen #). Datenfelder im Satz müssen mit hex 00
  - \* enden. Am Satzende steht zweimal hex 00.
  - \* Das zu sortierende Feld muß einen definierten Abstand
  - \* zum Satzbeginn (bei #) haben, hier ist es ABSTAND.

### \* Erklärung von Konstanten:

marke	equ	'#'	Zeichen für Beginn Datensatz
abstand	equ	18	Distanz Beginn des Sortierfeldes zum MARKER
* spalten	equ	12	Zahl der Sortier-Spalten, einstellbar
sortiere	bsr	clearscr	Bildschirm löschen
	move.l	#textsort,d0	Sortiertext anzeigen, Adresse
	bsr	printline	Ausgabe Bildschirm
	move.l	edipntr,d0	Gehe hinter das Textende in EDIPNTR, wo das freie RAM beginnt
*			
	addq.l	#2,d0	addiere 2 um ggfs. 1 abzuziehen
	andi.l	#fffffffe,d0	jetzt haben wir eine gerade Adresse!
sortiera	move.l	d0,alfaptr	Zeigerbereich für Alfa-Beginne anlegen
	add.l	#256,d0	fuer 128 Worte weiterrechnen
	move.l	#fffffffd1	Muster fuer High Byte laden
	move.w	#63,d2	64 Langworte=128 Worte
	lea	alfaptr,a5	Zeiger auf Tabelle
sortier0	move.l	d1,(a5)+	Tabelle mit \$FFFF fuellen
	dbra	d2,sortier0	

### \* Die verbundene Liste mit den Vektoren für das Suchen

\* und spätere Abspeichern beginnt hinter den Alfa-Zeigern

	move.l	d0,vektbegin	Beginn Vektorfeld/Datensatzzeiger
	move.l	d0,a6	A6=Laufzeiger auf Vektortabelle
*			im Aufbau, A6 nicht anders benutzt
	clr.w	d0	D0=Zaehler eingerichteter Vektoren=0
*	move.w	d0,einstieg	Einstieg bisher bei Vektor 00 merken
			=Einstiegsloch des Maulwurfes
	lea	textbuf,a2	Beginn der Daten, Laufzeiger Textbuffer
	clr.w	d1	
	lea	alfaptr,a0	zeige dauerhaft auf Alfa-Zeiger
	bsr	alfbeg	1. Alfa-Zeiger anlegen
*	bsr	vektstor	Satzbeginn und Länge im Vektor merken
			auf 2. Satz vorrücken

### \* Vorgänger und Nachfolger im 1. Vektorsatz zu \$ffff markieren

	move.w	#ffff,(a6)+	-1=kein Vorgaenger
	move.w	#ffff,(a6)+	-1=kein Nachfolger in Vektor
gehvor	cmpi.b	#marke,(a2)+	setze auf 2. Datensatz
	bne.s	gehvor	
	suba.l	#1,a2	

\*\*\*\*\*

sortfort	cmpa.l	edipntr,a2	Ende der Saetze? Wiedereintrittspunkt
	bcc	safesort	ja, nun auf Floppy speichern
* nun koennen die Textketten verglichen werden			
	move.l	a2,a5	merke Beginn neuer Datensatz/Vergleich

## MICRO MAG

```

addq.w    #1,d0      laufende Vektornummer erhöhen
tst.b     d0
bne.s     sortf0     Meldung alle 256 Saeetze?

move.l    d0,-(sp)   rette und gib den Text aus:
move.l    a0,-(sp)   'Ich sortiere'
move.l    #textsort,d0
bsr       printline
move.l    (sp)+,a0
move.l    (sp)+,d0   und Register zurueck

sortf0    clr.l      d1      freies Rechenregister
          bsr       alfbeg   ALFPTR+Index anlegen, wenn unbekannt
          *****
sortf1    move.w    d6,current  aktuell geladene Vektor-Nr. merken
          mulu     #10,d6     Jedes Vektorfeld hat 10 Bytes
          add.l    vektbegin,d6 + Anfangsadresse=
          move.l   d6,a3      aktuelles Vektorfeld eingestellt
          move.l   (a3),a4    Zeiger auf Datensatz eingestellt

* A2 ist Selektor-Zeiger für den nächsten einzusortierenden Datensatz
* A5 ist aufsteigender Zeiger auf die Bytes seines Sortierfeldes
* und wird auf A2 zurückgesetzt, wenn weiterer Satz zu vergleichen ist

* A4 ist Selektor-Zeiger auf bereits einsortierte Felder
* ab jeweiligem Einstiegspunkt

          move.w    6(a3),d6   Vektor-Nummer Vorgaenger laden
          move.w    8(a3),d7   Vektor-Nummer Nachfolger laden
          move.w    #spalten,d2 Spaltenzähler beim Sort
          adda.l    #abstand,a4 Setze auf Zeile1 Satz current
          adda.l    #abstand,a5 dito neu einzuordnender Satz

sortv0    tst.w     d2        Spaltenzähler
          beq      sortend   alle Sortierspalten fertig, Gleichheit
          subq.w   #1,d2     Spalte-1, Schleifenzähler
          move.b   (a4)+,d4   Vergleich vorbereiten
          andi.b   #$7f,d4    mask off
          cmpi.b   #'a',d4    nur Kleinbuchstaben wandeln
          bcs.s   sortv2     trifft nicht zu
          cmpi.b   #$7b,d4    Sonderzeichen?
          bcc.s   sortv2     ja
          andi.b   #$df,d4    Kleinbuchstaben groß machen
sortv2    move.b   (a5)+,d5   Abbruch bei 0!
          andi.b   #$7f,d5    mask off
          cmpi.b   #'a',d5    nur Kleinbuchstaben wandeln
          bcs.s   sortv3     ja
          cmpi.b   #$7b,d5    Sonderzeichen?
          bcc.s   sortv3     ja
          andi.b   #$df,d5    Kleinbuchstaben groß machen
sortv3    move.b   d4,d1      Pruefung auf Zeilenenden
          or.b     d5,d1
          beq      sortend   beide Zeilen am Ende, weil 00, =gleich
          tst.b    d4        Einstiegssatz
          beq      groesser  der erreichte Satz ist laenger
          tst.b    d5
          beq.s   kleiner
sortv4    cmp.b    d4,d5      Vergleich Einstiegs/laufender Satz

          beq.s    sortv0     Weitere Spalten (-10) pruefen
          bcc     groesser

```

\* Bei kleiner, groesser oder gleich enthalten jetzt:

\* A2 Anfangsadresse laufender Satz

\* D6 die Vektor-Nummer des Vorgaengers, D7 die des Nachfolgers

\* Der neue Satz ist kleiner als ein sortierter

\* Wenn der hinzukommende Satz den gleichen Anfangsbuchstaben,

---

## MICRO MAG

---

- \* wie der bereits sortierte (größere) hat.
- \* und wenn dieser der Einstieg für den Buchstaben ist,
- \* dann den Einstiegszeiger umhaengen auf Wert von D0

kleiner	move.w move.w cmp.w bne.s move.w	alfword,d1 (a0,d1),d3 current,d3 klein3 d0,(a0,d1)	Vektor des Beginn-Buchstabens zurück Vergleich im ALFAPTR vorbereiten War der eben verglichene Datensatz der kleinste in Beginn-Buchstaben? ja, dann den laufenden dort verankern
klein3	bsr cmpi.w bne.s move.w	vektstor #\$ffff,d6 kleiner0 d0,einstieg	Satz-Anfangsadresse, Laenge merken Kommen wir vor den bisherigen Anfang? nein Einstiegsvektor updated
kleiner0	move.w move.w move.w cmpi.w beq.s clr.l move.w mulu add.l move.l move.w	d6,(a6)+ current,(a6)+ d0,6(a3) #\$ffff,d6 kleiner2 d7 d6,d7 #10,d7 vektbegin,d7 d7,a3 d0,8(a3)	uebernimm den Vorgaenger, ggfs. \$ffff Zeiger auf Nachfolger abspeichern Hänge im Vergleichssatz um gab es einen Vorgaenger? nein  errechne sein Vektorfeld  Feld erreicht man ist dort jetzt Nachfolger
kleiner2	bra	sortfort	
* Der hinzukommende Satz ist groesser als ein bisher überstrichener			
groesser	cmpi.w beq.s clr.l move.w	#\$ffff,d7 groess1 d6 d7,d6	Gibt es überhaupt einen Nachfolger? nein, dann Satz dahinterhaengen  Vergleiche mit dem Nachfolger fort- setzen, adressiere sein Vektorfeld Ende aller Sätze?
*	cmpa.l bcc move.l bra	edipntr,a2 safesort a2,a5 sortfl	ja, nun abspeichern Beginn neuer Datensatz erinnern Nachfolger in D6 bereits adressiert, gleite weiter über schon sortierte Sätze bis Ende oder bis mal kleiner
* den hinzukommenden Satz als bisher groessten hintenanhaengen			
groess1	bsr move.w move.w move.w bra	vektstor current,(a6)+ d7,(a6)+ d0,8(a3) sortfort	Adresse, Laenge im Vektorenfeld merken Zeiger auf Vorgaenger einsetzen alten Nachfolger uebernehmen- \$ffff im Vorgaenger auf den laufenden weisen angehängt, weiter sortieren
* Bei Gleichheit aller Sortierstellen den laufenden Satz dahinterhaengen			
sortend	bsr move.w	vektstor d0,8(a3)	Satzbeginn und Länge ins Vektorfeld Zeige im Vorgaenger auf den laufenden Satz als Nachfolger
*	move.w move.w cmpi.w beq.s clr.l move.w mulu add.l move.l move.w	current,(a6)+ d7,(a6)+ #\$ffff,d7 sortend1 d6 d7,d6 #10,d6 vektbegin,d6 d6,a3 d0,6(a3)	er ist der Vorgaenger alten Nachfolger uebernehmen sind wir jetzt letzter Satz? ja  alter Nachfolger erreicht laufender dort als Vorgaenger
sortend1	bra	sortfort	

\*\*\*\*\* Unterprogramme \*\*\*\*\*

- \* A6 zeigt auf nächst freie Stelle im Vektorenfeld
- \* Nun dort Satzbeginn und Länge f. späteres Abspeichern merken
- \* Per Hauptprogramm dann auch die verbundene Liste weiterführen

## MICRO MAG

vektstor	move.l	a2,(a6)+	Merke Satzbeginn im Vektor
	move.l	a2,a5	
	adda.l	#abstand,a2	Uebergehe Quelle in Satz
sortlenl	cmpi.b	#marke,(a2)+	Suche Beginn Folgesatz bei der Marke
	bne.s	sortlenl	
	suba.l	#1,a2	Zeige auf das #
	move.l	a2,d1	Stand benutzen
	sub.l	a5,d1	Laenge
	move.w	d1,(a6)+	im Vektor merken
	rts		

\* Merke den ersten Buchstaben bei seinem ersten Auftreten in ALFPTR+Index  
 \* A0 zeigt auf die Basis des ALFPTR

alfbeg	move.b	abstand(a2),d1	Buchstabe schon verankert?
	andi.b	#\$7f,d1	mask off
	cmpi.b	#'a',d1	Sonderzeichen, Ziffern,Großbuchstaben
	bcs.s	alfbeg1	nicht wandeln
	cmpi.b	#\$7b,d1	Sonderzeichen?
	bcc.s	alfbeg1	ja, nicht wandeln
	andi.b	#\$df,d1	Kleinbuchstaben groß machen
alfbeg1	lsl.w	#1,d1	*2=Wordadresse alfa-Vektor
	move.w	d1,alfword	Vektoradresse merken
	cmpi.w	#\$fff,(a0,d1)	gibt es schon einen Vektor im alfaptr?
	bne.s	alfbeg2	ja
	move.w	d0,(a0,d1)	Vektor merken in alfaptr+Index D1
	move.w	einstieg,d6	Fange bei Suchen ganz am Beginn an
	rts		
alfbeg2	move.w	(a0,d1),d6	Nimm bekannten Einstieg f. Buchstaben
	rts		für Beginn der Absuche

\*\*\*\*\* Abspeichern auf Floppy \*\*\*\*\*

safesort	bsr	clearscr	Bildschirm löschen
	bsr	gcreatrw	Dateinamen holen und anlegen
	move.l	#textalf,d0	'ich speichere auf Floppy'
	bsr	printline	ausgeben
	clr.l	d0	
	move.w	einstieg,d0	Nummer niedrigster Satz holen
safppp	mulu	#10,d0	Offset 1. Vektor berechnen
	add.l	vektbegin,d0	+Vektorbasis
	move.l	d0,a5	
	move.l	(a5),bufptro	Ausgabepuffer bestimmt
	clr.l	d0	
	move.w	4(a5),d0	Laenge eines Satzes
	move.l	d0,bufleno	Menge Bytes fuer Floppy
	bsr	fwrite	absetzen
	cmpi.w	#\$fff,8(a5)	Begrenzer letzter Satz?
	beq.s	safzzz	ja, fertig
	clr.l	d0	
	move.w	8(a5),d0	
	bra.s	safppp	Speicherung fortsetzen
safzzz	bsr	fclose	Datei schliessen
	bra	help	Gehe in die Kommando-Ebene
*			+ zeige Bedienerführung an

* Arbeitsspeicher			alfword	ds.w	1
textbegin	ds.l	1	bufptro	ds.l	1
edipntr	ds.l	1	bufleno	ds.l	1
alfaptr	ds.l	1	handle	ds.w	1
vektbegin	ds.l	1	inbuff	ds.b	80
einstieg	ds.w	1	filename	ds.b	80
current	ds.w	1	textbuf	ds.b	1

Martin Albrecht, 4350 Recklinghausen

### Ein Texteditor Speichermodell

**Die Datenstruktur eines Texteditors ist bestimmend für die Algorithmik und die daraus resultierende Arbeitgeschwindigkeit. Im folgenden Aufsatz wird eine Variante eines alten Konzepts vorgestellt, die die Verwendung bewährter Algorithmen gestattet und hohe Verarbeitungsgeschwindigkeit mit Einfachheit verbindet.**

Die natürlichste Datenstruktur für einen Text ist eine lineare Anordnung in Form einer Zeichenkette. Der Text wird zeilenweise hintereinander im Speicher abgelegt. Die Zeilenenden sind durch CR-Zeichen (Carriage Return) markiert. Bild 1a zeigt das Layout. Zur Handhabung genügen vier Variablen: Ein Zeiger (sot) auf den Beginn eines zusammenhängenden Speicherbereichs, der gleichzeitig den Textbeginn markiert, ein Zeiger (eob) auf das Speicherende (eob), ein Zeiger (bot) auf das aktuelle Ende des Textes (<= Speicherende) und ein Zeiger (now) auf die Textstelle, die gerade bearbeitet wird.

Diese Anordnung hat den Vorteil, daß z.B. Techniken wie der Boyer & Moore Suchalgorithmus nach /1/ leicht angewendet werden können. Jede Textstelle ist direkt und ohne Verwaltungsaufwand erreichbar. Der gesamte Text kann schnell auf Massenspeichern abgelegt oder von dort eingelesen werden. Blockoperationen wie Kopieren, Verschieben oder Löschen von Abschnitten lassen sich durch einfache Verschiebungen realisieren. Dieses simple Konzept hat aber einen entscheidenden Nachteil, um dessen Beseitigung es geht.

Alle Editierfunktionen lassen sich durch die Grundfunktionen Überschreiben, Einfügen und Löschen eines Zeichens aufbauen. Das Überschreiben ist dabei völlig problemlos. Es muß nur ein Zeichen ausgewechselt und der Schreibzeiger weitergerückt werden. Zum Einfügen und Löschen eines Zeichens muß jedoch der gesamte Text von der Schreibposition (now) bis zum Textende (bot) ein Zeichen nach oben oder unten verschoben werden. Diese Verschiebung benötigt einen Zeitaufwand, der proportional zur Größe des Blocks ist. Bei einem langen Text kann das Einfügen am Textende sehr schnell erfolgen, während dieselbe Operation am Textanfang unerträglich langsam ist.

Um den Textrest nicht für jedes Zeichen hin und her zu schieben, bearbeitet man die aktuelle Zeile separat in einem Puffer. Beim Übergang auf die nächste Zeile wird der Pufferinhalt gegen den ursprünglichen Zeileninhalt ausgetauscht.

AIM-65 Besitzer werden das Problem kennen. Der eingebaute Editor arbeitet nach diesem Verfahren. Als Abhilfe wurde die Verschieberoutine verbessert /2/. Eine beschleunigter Transport reicht aber nicht aus, wenn wie beim ATARI ST Speichergrößen von bis zu vier Megabyte bearbeitet werden müssen.

Es kommt also darauf an, den Textrest hinter der Schreibposition möglichst klein zu halten, damit schnell

## MICRO MAG

eingefügt oder gelöscht werden kann. Ein Lösungsweg wäre den Text in viele kurze Abschnitte einzuteilen, die durch Zeiger untereinander verkettet sind. Als Folge handelt man sich eine vergleichsweise komplizierte Zeigerverwaltung ein, und die Vorteile des linearen Textblocks gehen verloren.

Um diesen Nachteil zu vermeiden wurde eine Hybridlösung gefunden, die die Forderung nach einem kurzen Textstück genauso gut erfüllt und mit zwei zusätzlichen Zeigervariablen auskommt.

Bild 1b zeigt das neue Layout. Der Text wird in zwei getrennte Blöcke unterteilt. Er bekommt in kurzem Abstand hinter der Schreibposition ein "hängendes" Textende mit dem neuen Zeiger `tbody`. Der Rest des Textes wird an das Ende des Speichers geschoben. Zu seiner Handhabung genügt der neue Zeiger `tbody` und der alte Zeiger `eob` auf das Speicherende. Zwischen `tbody` und `tbody` befindet sich der freie Bereich.

Fügt man bei `tbody` Text ein, dann muß nur der Bereich von `tbody` bis `tbody` nach unten verschoben werden. Überschreitet der Abstand von `tbody` nach `tbody` eine bestimmte Größe, so wird der untere Teil des Textblocks abgetrennt und nach `tbody` verschoben. Beim Löschen geht es genau umgekehrt. Bei Unterschreitung eines minimalen Abstands zwischen `tbody` und `tbody` wird Text vom Rest ab `tbody` entnommen und bei `tbody` angehängt.

Dieses Verfahren mutet kompliziert an. Es funktioniert aber fast ohne Änderungen mit den alten Routinen. Der Zeiger `tbody` auf das Textende wird unverändert geführt. Der Transport der Textblöcke nach oben und unten erfolgt völlig transparent in der Routine, die beim Übergang auf eine neue Zeile den alten Inhalt gegen den Pufferinhalt austauscht. Ein Sonderfall entsteht, wenn der Schreibzeiger `tbody` auf eine neue Position gesetzt wird. Dann muß jedesmal die Transportroutine aufgerufen werden, um an dieser Stelle Text bereitzustellen.

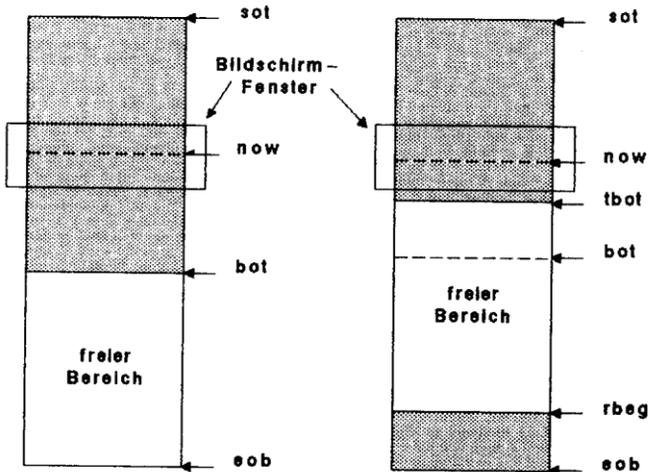


Bild 1a: alles Modell

Bild 1b: neues Modell

---

## MICRO MAG

---

Der mittlere Abstand zwischen `now` und `tbot` sollte so groß sein, daß alle auf dem Bildschirm sichtbaren Zeilen ohne zusätzliche Verschiebung erreichbar sind. So kann z.B. der Cursor schnell umgesetzt werden. Für bestimmte Routinen entstehen leichte Änderungen. Die Suchroutine muß z.B. in beiden Textblöcken suchen. Bei Blockoperationen ist es sinnvoll, den Text vor der Ausführung zu einem Block zusammenzufügen.

Das vorgestellte Verfahren wurde mit guten Resultaten in einem ATARI ST Texteditor verwendet. Die nachfolgenden Programm-Fragmente in M68000 Assemblersprache entstammen dieser Arbeit.

Der Editor hat ein Bildformat von 24 Zeilen und 160 Zeichen pro Zeile. Im Bild befinden sich also maximal 3840 Zeichen. Als minimaler Abstand zwischen `now` und `tbot` reichen 4000 Zeichen (`ulim`) aus, wenn sich `now` am Bildanfang befindet. Als Maximum wurden 6000 Zeichen (`olim`) gewählt. Bei Über- bzw. Unterschreitung dieser Grenzen wird der Abstand auf rund 5000 Zeichen eingestellt.

Die Routine **replac** tauscht eine Zeile im Textblock gegen die überarbeitete Zeile im Puffer aus. Die Längen beider Zeilen werden in den Variablen `nowlen` (Textblock) und `buflen` (Puffer) übergeben. Der Schreibzeiger `now` zeigt dabei immer auf den Beginn der aktuellen Zeile. Ein eventueller Speicherüberlauf wird an der Kollision von `bot` mit dem Speicherende `eob` erkannt und abgefangen. Nach dem Verschieben des Textes wird die Zeile im Textblock durch den Pufferinhalt ersetzt (`jsr copyb`). Danach sorgt die Transportroutine `md` dafür, daß das hängende Textende `tbot` im erlaubten Abstand zu `now` bleibt.

In **md** wird zunächst geprüft, ob eine Überschreitung der oberen oder unteren Grenze eingetreten ist. Ist das der Fall, dann wird ein Block festgelegt und transportiert. Die Aufteilung geschieht hier immer an einer Zeilengrenze (`CR`); dafür sorgt die Routine **zende**.

Das Unterprogramm **mblock** fügt den Text zu einem Block zusammen. Das könnte auch leicht mit `md` gemacht werden, indem der Schreibzeiger `now` auf das Textende `bot` gesetzt wird. `mblock` arbeitet jedoch unabhängig von der Position von `now`.

`replac` und `md` benutzen die Verschieberoutine **movmem**. `movmem` verschiebt einen Block von Adresse `a0` bis `a1` zur Position `a2`. Die Besonderheiten der M68000 CPU, wo Worte und Langworte immer an geraden Adressen beginnen müssen, werden dabei berücksichtigt. Die möglichen Adreßkombinationen, gerade/gerade, gerade/ungerade, ungerade/gerade und ungerade/ungerade werden jeweils durch eigene Programmteile unterstützt. Um zusätzlich Rechenzeit einzusparen, wird in den Schleifen immer ein Block von 64 Bytes übertragen. Die sich wiederholenden Befehlsfolgen sind hier nur angedeutet.

### Literatur:

- /1/ Martin Albrecht  
Schneller Stringsuchen mit dem Algorithmus von Boyer & Moore  
Micro Mag Nr. 42, S.23 ff.
- /2/ Rüdiger Wollenberg, Artur Redder  
Schnelles Replace für AIM-65  
65xx Micro Mag Nr. 32, S.44 ff.

## MICRO MAG

```

*-----*
*   Konstanten   *
*-----*
olim      equ      6000      * für künstliches Textende:
ulim      equ      4000      * oberes und unteres Limit
mid       equ      (olim-ulim)/2 * halbe Differenz

*-----*
*   Text Variablen *
*-----*
sot       ds.l      1        * Text(buffer)beginn
bot       ds.l      1        * Textende
eob       ds.l      1        * Textbufferende
now       ds.l      1        * aktuelle Textzeile
tbot      ds.l      1        * hängendes Textende
rbeg      ds.l      1        * Beginn Textrest

nowlen    ds.w      1        * Zeilenlänge im Speicher
buflen    ds.w      1        * Zeilenlänge im Puffer

movflag   ds.b      1        * Speicherüberlauf Flag

*-----*
*   Replacefunktion: Zeile ersetzen, löschen, anfügen *
*-----*
replac    move.w     buflen,d0      * Distanz =
          sub.w     nowlen,d0      * neue Länge - alte Länge
          ext.l     d0              * auf 32 Bit erweitern
          beq      replac2         * =0, kein Verschieben
          movea.l   d0,a5
          adda.l   bot,a5          * Distanz+bot = neues bot
          cmpa.l   eob,a5          * Speicherende erreicht ?
          scc      movflag         * Speicherüberlaufflag
          bcs     replac1         * neues bot ist < eob
          rts
replac1   move.l    a5,bot         * bot neu setzen
          add.l    d0,tbot         * tbot neu setzen
          movea.l  now,a0
          movea.l  a0,a2
          move.w   nowlen,d0
          ext.l   d0
          adda.l   d0,a0          * von = now + nowlen
          movea.l  tbot,a1        * bis = hängendes Textende
          move.w   buflen,d0
          ext.l   d0
          adda.l   d0,a2          * nach = now + buflen
          jsr     movmem         * Verschiebung ausführen
replac2   jsr     copyb         * Pufferinhalt kopieren
          jmp     mud            * Textende einpendeln

*-----*
*   mud schafft ein hängendes Textende tbot hinter now *
*   in einer Entfernung von mindestens ulim und höchstens *
*   olim. *
*   mud wird beim Textersatz in replac aufgerufen und *
*   arbeitet dort völlig transparent. *
*   mud muß beim Umsetzen von now unbedingt aufgerufen *
*   werden! *
*-----*

```

## MICRO MAG

```

mud      movem.l   d0-d1/a0-a2,-(sp)   * d0,d1,a0 bis a2 retten
         movea.l   tbot,a0             * Textmenge hinter now =
         suba.l    now,a0              * tbot-now
         cmpa.l    #olim,a0
         bgt      mud2                 * > olim, Block ablegen
         cmpa.l    #ulim,a0
         bge      mud4                 * >= ulim, tue nichts

*----- Block aufrücken -----*
         movea.l   eob,a0              * < ulim, Block aufrücken
         cmpa.l    rbeg,a0
         beq      mud4                 * kein Rest da, geht nicht
         suba.l    rbeg,a0             * eob-rbeg = Restlänge
         subq.l    #1,a0               * -1
         move.l    now,d0
         addi.l    #ulim+mid,d0        * now+ulim+mid-tbot ergibt
         sub.l     tbot,d0             * Blocklänge f. Aufrücken
         cmpa.l    d0,a0               * noch so viel da ?
         bhi      mud1                 * ja
         move.l    a0,d0               * sonst Rest nehmen
mud1     movea.l   rbeg,a1             * Beginn des Rests
         move.l    a1,a0               * rbeg = von (a0)
         adda.l    d0,a1               * + Größe
         jsr      zende                * + Zeilenrest
         move.l    a1,rbeg             * = bis (a1)
         addq.l    #1,rbeg             * +1 = neues rbeg
         movea.l   tbot,a2             * tbot = nach (a2)
         move.l    a2,d0               * tbot = tbot+Blockgröße+1
         add.l     a1,d0
         sub.l     a0,d0
         addq.l    #1,d0
         move.l    d0,tbot             * tbot neu setzen
         bra      mud3                 * Transport ausführen

*----- Block ablegen -----*
mud2     movea.l   tbot,a0
         subq.l    #1,a0               * tbot-1 = bis
         movea.l   now,a1
         adda.l    #ulim+mid,a1        * now+ulim+mid
         jsr      zende                * + Zeilenrest
         addq.l    #1,a1               * +1 = von
         move.l    a1,tbot             * und neues tbot
         exg      a0,a1                * tausche von und bis
         movea.l   rbeg,a2             * Beginn des Rests
         subq.l    #1,a2               * -1
         adda.l    a0,a2
         suba.l    a1,a2               * - Blockgröße
         move.l    a2,rbeg             * wird neues rbeg

mud3     jsr      movmem                * Transport ausführen
         movea.l   tbot,a0
         clr.b     (a0)                 * 0 bei tbot einsetzen
mud4     movem.l   (sp)+,d0-d1/a0-a2   * d0,d1 a0 bis a2 holen
         rts

*-----*
*      Zeilenende = CR finden      *
*-----*
zende    cmpi.b   #cr,(a1)+
         bne      zende

```

---

## MICRO MAG

---

```

subq.l   #1,a1
rts

```

```

*-----*
*   Text zu einem Block zusammenfügen   *
*-----*

```

```

mblock   move.l   eob,d0      * ist überhaupt ein
         cmp.l   rbeg,d0     * Textrest da ?
         beq    mblock1     * nein
         movea.l rbeg,a0     * rbeg = von (a0)
         sub.l   a0,d0      * Restgröße
         movea.l eob,a1
         move.l  a1,rbeg    * eob wird neues rbeg
         subq.l  #1,a1     * eob-1 = bis (a1)
         movea.l tbot,a2    * tbot = nach (a2)
         add.l   a2,d0      * tbot = tbot + Restgröße
         move.l  d0,tbot    * neues tbot
         jsr    movmem     * Block aufrücken
         movea.l tbot,a0
mblock1  clr.b   (a0)       * bei tbot 0 einsetzen
         rts

```

```

*-----*
*   verschiebe Speicherinhalt, maximal 4 Megabyte !   *
*   a0=von, a1=bis (einschließlich), a2=nach           *
*-----*

```

```

movmem   move.l   a1,d0
         sub.l   a0,d0
         addq.l  #1,d0      * Blockgröße + 1
         cmpa.l  a0,a2
         beq    movmem23   * nichts zu verschieben
         bhi    movmem12   * verschiebe nach unten

```

```

*-----*
*   verschiebe nach oben   *
*-----*
movmem1  move.l   a0,d1      * von-Adresse
         btst   #0,d1
         bne   movmem8     * ungerade
         move.l a2,d1      * nach-Adresse
         btst   #0,d1
         bne   movmem9     * gerade/ungerade
movmem2  divu    #64,d0     * gerade/gerade
         bra   movmem4
movmem3  move.l  (a0)+,(a2)+ * 64 Bytes = 16 Langworte
         move.l (a0)+,(a2)+ * übertragen
         ...
         move.l (a0)+,(a2)+
movmem4  dbra   d0,movmem3  * Schleife
movmem5  swap   d0         * Rest übertragen
         bra   movmem7
movmem6  move.b (a0)+,(a2)+ * byteweise
movmem7  dbra   d0,movmem6
         rts
movmem8  move.l  a2,d1     * ungerade
         btst   #0,d1
         beq    movmem9   * ungerade/gerade
         move.b (a0)+,(a2)+ * gerade machen
         subq.l #1,d0     * Länge-1
         bra   movmem2   * dann wie gerade/gerade

```

---



Dipl.-Ing. Uwe Kornnagel, 6100 Darmstadt 14

## MAINTOS

Das hier vorgestellte Programm MAINTOS soll den Assembler-Programmierer eines Atari vor unliebsamen Überraschungen schützen.

Beim Atari 260, 520 und 1040 bietet das Betriebssystem TOS die Möglichkeit, sich eine Anzahl von Speicherbereichen zuweisen zu lassen. Das ist eine sehr schöne Sache, da man temporäre Speicherplätze nicht mehr fest im Quellprogramm definieren oder am Ende eines Programmes als Blindlabel kennzeichnen muß. Das ist unter TOS auch sehr gefährlich, da man ggfs. unterschiedliche Programme gleichzeitig im Speicher halten möchte. Belegt man nun den temporären Speicher ohne Wissen des Betriebssystems, dann kann man oft durch Überschreiben eine schlimme Überraschung erleben.

Aus diesem Grunde belegt das Betriebssystem nach dem Laden eines Programmes immer den gesamten noch freien Speicher, damit sich der Anwender austoben kann. Will man nun im Programm vom Betriebssystem einen Speicher mit dem Aufruf MALLOC anfordern, dann ist man in der Regel enttäuscht, da nur noch wenige Bytes frei gemeldet werden. - Der Programmvorspann MAINTOS schafft da Abhilfe. Hier wird die tatsächliche Länge des Programmes berechnet und der nicht benötigte Speicher mit dem Aufruf MSHRINK an das Betriebssystem zurückgegeben. Nun kann man alle seine Annehmlichkeiten nutzen, wie Overlays, dynamische Speicherzuweisung usw.

Der wichtigste Teil von MAINTOS ist die Berechnung des benötigten Speicherplatzes. Da jedes Programm eine Basepage hat (256 Bytes lang), in der alle für das Programm wichtigen Daten eingetragen sind, kann man hieraus alle Informationen lesen. Die Basepage wird nach dem Laden eines Programmes angelegt und ihre Adresse auf dem Stack abgelegt. Man erhält ihre physische Adresse durch den Aufruf MOVE.L 4(SP),An. Jetzt sind alle Informationen zugänglich. - Ein Programm besteht aus 3 Segmenten:

1. Text Segment  
Es enthält die ausführbaren Anweisungen und ggfs. Daten.
2. Data Segment  
Es enthält die initialisierten Daten.
3. Bss Segment  
Es enthält die nicht initialisierten Daten.

Die Größe des Text-Segmentes ist auf der Adresse Basepage+12 abgelegt. Die Länge des Data-Segmentes finden wir immer auf der Adresse Basepage+20 und die Adresse des Bss-Segmentes liegt auf Basepage+28. Ab der Adresse Basepage+129 findet man die beim Programmaufruf übergebenen Parameter (s. xxxx.TTP oder TOS übernimmt Parameter).

Die Basepage hat selbst eine Länge von 256 Bytes. Der wirklich benötigte Speicherplatz ergibt sich damit wie folgt:

$$\begin{aligned} &129 + (\text{Basepage}+12) \\ &+ (\text{Basepage}+20) \\ &+ (\text{Basepage}+28) \end{aligned}$$

Die Anfangsadresse eines Programme ist aus der Sicht des Betriebssystems immer die Basepage. - Am Anfang des Programmes MAINTOS wird eine Datenstruktur -INFO angelegt. Sie soll dem Anwender die wichtigsten Informationen über sein Programm bereitstellen, nachdem es geladen wurde. Diese Struktur -INFO wird jedoch nicht vom Betriebssystem verwendet.

Am Beginn der beifolgenden Liste findet man Parameter für Makros, den denen die Systemfunktionen bequem aufgerufen werden können.

# MICRO MAG

```
15 *          <<<<<<<<  M A I N T O S  >>>>>>>>
16 *
17 * METACOMCO MACROASSEMBLER
18 *
19 * Programmsequenz MAINTOS muß als Vorspann vor Ihr Assemblerprogramm
20 * gestellt werden. Da beim ATARI nach dem laden eines Programmes der
21 * gesamte Speicher belegt wird, muß der nicht benötigte Platz wieder
22 * freigegeben werden.
```

SIMT SOURCE STATEMENT

```
25 * >>> Konstanten <<<
26 *
27 *   Allgemeine Konstanten
28 *
29 len.base     equ   $100      Länge der Basepage
30 len.word     equ    2        Länge eines Wortes
31 len.long     equ    4        Länge eines Langwortes
32 *
33 off.base     equ    4        Offset für Basepage
34 off.text     equ   $C        Offset für Text-Segment
35 off.data     equ   $14       Offset für Data-Segment
36 off.bss      equ   $1C       Offset für Bss-Segment
37 *
38 .gemdos      equ    1        Trap für Gemdos
39 .bios        equ   14        Trap für Bios
40 .xbios       equ   13        Trap für Xbios
41 *
42 *
43 * GEMDOS CALLS
44 *
45 *   .name = Funktionscode
46 *   _name = Anzahl der Bytes auf Stack
47 *
48 .pterm0      equ    0        beende Programm mit Returncode 0
49 _pterm0      equ    2
50 .cconin      equ    1        Zeichen von Tastatur einlesen
51 _cconin      equ    2
52 .cconout     equ    2        Zeichen auf Console ausgeben
53 _cconout     equ    4
54 .cauxin      equ    3        Zeichen von Schnittstelle einlesen
55 _cauxin      equ    2
56 .cauxout     equ    4        Zeichen auf Schnittstelle ausgeben
57 _cauxout     equ    4
58 .cprnout     equ    5        Zeichen auf Drucker ausgeben
59 _cprnout     equ    4
60 .crawio      equ    6        Zeichen einlesen oder ausgeben
61 _crawio      equ    4
62 .crwain      equ    7        Zeichen von Tastatur einlesen ohne Echo
63 _crwain      equ    2
64 .cnecin      equ    8        wie crawin jedoch mit `s`,`q`,`c` Erkennung
65 _cnecin      equ    2
66 .cconws      equ    9        String auf Console ausgeben
67 _cconws      equ    6
68 .cconrs      equ   $a        String von Console einlesen
69 _cconrs      equ    6
70 .cconis      equ   $b        liegt Zeichen an ?
71 _cconis      equ    2
72 .dsetdrv     equ   $e        Schaltet auf Laufwerk
73 _dsetdrv     equ    4
74 .cconos      equ   $10       Console bereit für Ausgabe
75 _cconos      equ    2
76 .cprnos      equ   $11       Drucker bereit ?
77 _cprnos      equ    2
78 .cauxis      equ   $12       liegt Zeichen an Schnittstelle an ?
79 _cauxis      equ    2
80 .cauxos      equ   $13       Schnittstelle bereit zur Ausgabe ?
81 _cauxos      equ    2
82 .dgetdrv     equ   $19       Abfrage des aktuellen Laufwerks
83 _dgetdrv     equ    2
84 .fsetdta     equ   $1a       setze Disk Transferadresse
85 _fsetdta     equ    6
86 .super       equ   $20       schalte auf Supervisor mode
87 _super       equ    6
88 .tgetdate    equ   $2a       Datum abfragen
89 _tgetdate    equ    2
90 .tsetdate    equ   $2b       Datum einstellen
91 .tgettime    equ   $2c       Zeit abfragen
92 _tgettime    equ    2
93 .tsettime    equ   $2d       Zeit stellen
94 _tsettime    equ    4
95 .fgetdta     equ   $3f       Disk Transferadresse abfragen
96 _fgetdta     equ    2
```

---

## MICRO MAG

---

```
97 .sversion equ $30 Versionsnummer abfragen
98 _sversion equ 2
99 .dfree equ $36 Diskstatus abfragen
100 _dfree equ 8
101 .dcreate equ $39 Ordner anlegen
102 _dcreate equ 6

103 .ddelete equ $3a Ordner löschen
104 _ddelete equ 6
105 .dsetpath equ $3b Ordner setzen
106 _dsetpath equ 6
107 .fcreate equ $3b Datei einrichten
108 _fcreate equ 8
109 .fopen equ $3d Datei eröffnen
110 _fopen equ 8
111 .fclose equ $3e Datei schließen
112 _fclose equ 4
113 .fread equ $3f Bytes von Datei lesen
114 _fread equ 12
115 .fwrite equ $40 Bytes auf Datei schreiben
116 _fwrite equ 12
117 .fdelete equ $41 Datei löschen
118 _fdelete equ 6
119 .fseek equ $42 Zeiger in Datei Positionieren
120 _fseek equ 10
121 .fattrib equ $43 Dateiattribute abfragen oder setzen
122 _fattrib equ 10
123 .fdup equ $45 Abfrage des duplizierten Kanals
124 _fdup equ 4
125 .fforce equ $46 dupliziere Kanal
126 _fforce equ 6
127 .dgetpath equ $47 Path abfragen
128 _dgetpath equ 8
129 .mshrink equ $4a Gemdos belegten Speicher verringern
130 _mshrink equ 12
131 .malloc equ $48 Gemdos belege Speicher
132 _malloc equ 6
133 .mfree equ $49 belegten Speicher freigeben
134 _mfree equ 6
135 .pexec equ $4b Programm ausführen
136 _pexec equ 16
137 .pterm equ $4c Programm beenden mit Returncode
138 _pterm equ 4
139 .fsfirst equ $4e Finde ersten Eintrag
140 _fsfirst equ 6
141 .fsnext equ $4f Finde nächsten Eintrag
142 _fsnext equ 2
143 .frename equ $56 Datei umbenennen
144 _frename equ 12
145 .fdatime equ $57 Datum und Uhrzeit der Datei
146 _fdatime equ 10
147
148 * BIOS-CALLS
149 * Bitte hier im Bedarfsfall nach gleichem Muster BIOS-Vektoren eintragen
150
151 * XBIOS-CALLS
152 * Bitte hier im Bedarfsfall nach gleichem Muster XBIOS-Vektoren eintragen
153
154 * >>> Macros <<<
155
156 * Macro Syscall tätigt einen GEMDOS, XBIOS oder BIOS Aufruf bei der Stack-
157 * bereinigung wird im Macro selbsttätig ein ADDQ.L oder ADDA verwendet.
158 * Die Parameter müssen wie bei GEMDOS CALLS wie folgt aufgebaut werden:
159 * .Name = Funktionscode
160 * .Name = Länge der Parameterliste auf dem Stack
161 * Beim Aufruf des Macros wird nur der Name ohne . oder _ am Anfang benötigt.
162
163 SYSCALL MACRO Systemaufruf allgemein
164 SPC 2
165 MOVE.W #.\1,-(SP)
166 TRAP #\2
167
168 .STACK SET _\1-8 Stackbereinigungart
169 IFLT .STACK weniger 8 Bytes ?
170 ADDQ.L #_\1,SP
171 SPC 2
172 MEXIT
173 ENDC
174 ADDA #_\1,SP
175 SPC 2
176 ENDM
177
178
179
180
181
```

# MICRO MAG

```
182 * Gemdosaufruf      z.B. gemdos cconout
183
184 gemdos  MACRO          Gemdosaufruf
185         SYSCALL \1,..gemdos
186         ENDM
187
188 * Xbiosaufruf       z.B. xbios setscreen
189
190 xbios   MACRO          Xbiosaufruf
191         SYSCALL \1,..xbios
192         ENDM
193
194 * Biosauruf        z.B. bios rwabs
195
196 bios    MACRO          Biosaufruf
197         SYSCALL \1,..bios
198         ENDM

201 * Programmeinsprung und Initialisierung Coldstart
202
203 COLDSTART  BRA.S  START.IT
204
205 _INFO      EQU        =          Programminformations Structure
206 P.START    dc.l      0           physikalische Programm_Start_Adresse
207 P.LENGTH   dc.l      0           Programmlaenge in Bytes
208 P.ENDE     dc.l      0           physikalische Programm_End_Adresse
209 BASEPAGE   dc.l      0           physikalische Basepage_Adresse
210 MEM.FREE   dc.l      0           restlicher Speicherplatz für MALLOC
211
212 START.IT   lea        _INFO(pc),a5
213
214           move.l     off.base(sp),a0      Basepageadresse in a0
215           move.l     a0,3*len.long(a5)    und merken
216           move.l     #len.base,d0        Lange der Basepage in d0
217           add.l      off.text(a0),d0      + Lange Text
218           add.l      off.data(a0),d0     + Lange Data
219           add.l      off.bss(a0),d0      + Lange Bss
220           move.l     d0,len.long(a5)      merke die Größe
221
222           move.l     d0,-(sp)            Aufruf MSHRINK vorbereiten
223           move.l     a0,-(sp)            Basepageadresse
224           clr.w      -(sp)              Dummywert
225
226           gemdos    mshrink              Systemaufruf
226+          SYSCALL mshrink,..gemdos

226+          MOVE.W    #.mshrink,-(SP)
226+          TRAP      #.gemdos

226+          SET       _mshrink-8          Stackbereinigungart
226+          IFLT     _STACK              weniger 8 Bytes ?
226+          ADDQ.l   #_mshrink,SP
226+          SPC      2
226+          MEXIT
226+          ENDC
226+          ADDA     #_mshrink,SP

227
228           lea        COLDSTART(pc),a0
229           move.l     a0,d0
230           move.l     a0,(a5)
231           add.l     len.long(a5),d0
232           move.l     d0,2*len.long(a5)

234 WARMSTART lea        _INFO(pc),a5
235           move.l     #-1,-(sp)
236           gemdos    malloc
236+          SYSCALL  malloc,..gemdos

236+          MOVE.W    #.malloc,-(SP)
236+          TRAP      #.gemdos

236+          SET       _malloc-8          Stackbereinigungart
236+          IFLT     _STACK              weniger 8 Bytes ?
236+          ADDQ.l   #_malloc,SP

237           move.l     d0,4*len.long(a5)
238
```

## MICRO MAG

239 \* Das Programm mit dem Einsprung MAIN ist Ihr eigenes Programm es muß  
240 \* mit RTS beendet werden. Sie können eine Wort im D0-Register als  
241 \* Returncode mitgeben. Beim Aufruf von MAIN wird die Adresse der Daten-  
242 \* Struktur \_INFO im D0-Register und die Adresse von WARMSTART im A0-  
243 \* Register dem Anwenderprogramm übergeben.  
244

```
245         lea     _INFO(pc),a0
246         move.l  a0,d0
247         lea     WARMSTART(PC),a0
248
249         BSR     MAIN
250
251         andi.l  #s0000ffff,d0
252         move.w  d0,-(sp)
253         gemdos  pterm
253+        SYSCALL pterm,.gemdos
```

```
253+        MOVE.W  #.pterm,-(SP)
253+        TRAP    #.gemdos
253+
253+ STACK SET      _pterm-8      Stackbereinigungart
253+ IFLT  .STACK   .STACK      weniger 8 Bytes ?
253+ ADDQ.l #_pterm,SP
```

```
257 *-----
258
259 * Hier beginnt der Bereich für Ihr Programm
260
261 MAIN
262
263 * Hier endet Ihr Programm
264
265         clr.w  d0
266         rts
267     end
```

5 Σφ5 Σφ5

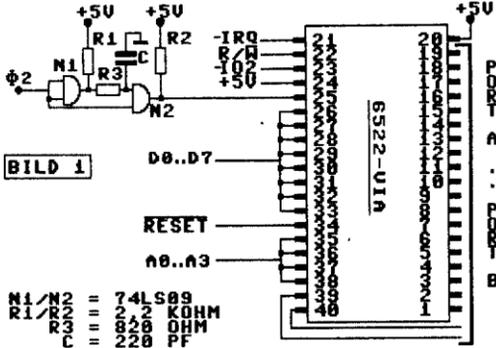
Peter Engels, 5308 Rheinbach 14

## C-64 Datenlogger

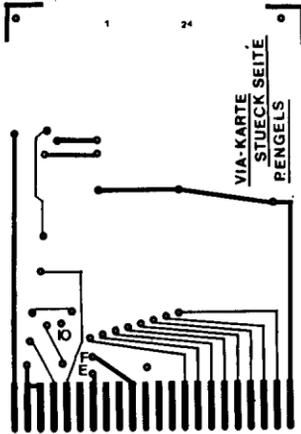
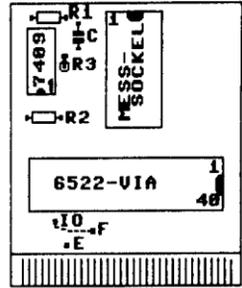
Oftmals besteht der Wunsch nach einem Meßgerät, mit welchem man digitale Signale messen und auswerten kann. Wenn es dann noch möglich ist, mehrere Kanäle parallel aufzunehmen, also einen Transienten-Recorder zu besitzen, dann ist man in den digitalen Schaltungen besser 'zu Hause' als sonst. Der Nachteil eines solchen Meßgerätes ist allerdings sein hoher Preis. Nimmt man einige Abstriche z.B. an der Meßfrequenz in Kauf, dann kann der Commodore C-64 ebenfalls mit geeigneter Software und minimaler Hardware gute Dienste leisten. Mit diesem Gedanken entstand der nachfolgende Daten-Logger nebst Programm, mit welchem es möglich ist, bis zu 16 Kanäle aufzuzeichnen und auf einen Drucker bzw. eine Disk zu geben.

Um dem Rechner 16 Eingabeleitungen zu verschaffen, wird er mit einer VIA 6522 versehen. Ihre doppelseitige Platine wird mit dem Expansionsport des Rechners verbunden. Bild 1 zeigt ihren Schaltplan. Sie kann auch für andere Anwendungen benutzt werden. Die beiden Gatter des 7409 dienen der zeitlichen Aufbereitung des O2-Signales aus dem Rechner. Alle Ports der VIA sind auf einen 24-poligen Sockel gelegt inkl. Masse und Handshake-Leitungen. Bild 2 gibt die Anschlußbelegung des Sockels wieder (Draufsicht). Das Programm setzt die VIA im Adreßbereich \$DF00-\$DF0F voraus. Dazu sind auf der Platine die Punkte IO und F zu verbinden. Wird für eine andere Verwendung der Speicherbereich \$DE00-\$DEFF benötigt, dann sind die Punkte IO und E zu verbinden.

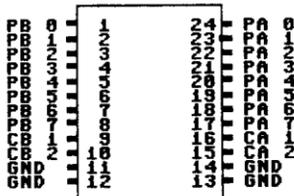
Leer- sowie Fertigplatinen sind beim Autor zu erhalten (Peter Engels, Kreisstraße 29, 5308 Rheinbach 14).



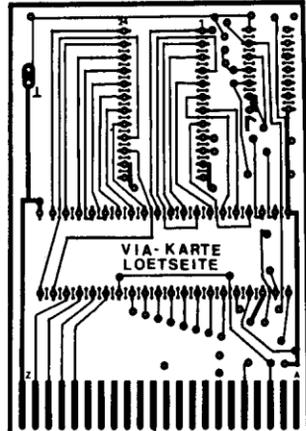
STUECKPLAN VIA-KARTE



ANSCHLUSS BELEGUNG  
SOCKEL VIA-KARTE



**BILD 2**



Software

Um das Programm bedienfreundlich zu halten, wurde die Menütechnik angewandt. Es kann als Autostart-Programm in ein EPROM ab \$8000 geladen werden. Nach einem Reset meldet es sich im Menü, von dem man mit Tastendruck in ein Untermenü gelangt. Das Hauptmenü erlaubt die Wahl der Zeitbasis (0,5 mS, 1, 5 20 und 50 mS), Setzen des Triggers, Floppy-Funktionen, Schirm- und Druckerausgabe sowie Messen. Die Untermenüs sind:

Zeitbasis ändern. Wird eine der Tasten 1...6 gedrückt, so ändert sich die Statusanzeige am oberen Bildrand, die internen Flags werden gesetzt und die Pointer auf den Speicherstart eingestellt. Das Menü wird mit 'X' verlassen.

Trigger wählen. Dieses Menü setzt die Trigger-Leitungen an CA2 und CB2. Der On-Trigger bestimmt das Starten des Meßvorganges (pos. oder neg. Flanke an CA2), während der OFF-Trigger das Ende der Messung festlegt (Flanke an CB2). Wird im Hauptmenü die Taste M=Messen betätigt, dann wartet das Programm, bis die gewählte Flankenart an CA2 eintritt und beginnt dann die Messung. Das Signal an CB2 beendet sie. Im manuellen Trigger-Modus beginnt die Meßwertaufnahme mit Drücken der M-Taste und endet entweder nach Drücken der Stop-Taste oder beim Erreichen des Speicherendes. Das manuelle Stoppen ist auch im Modus Trigger-OFF möglich.

Floppy-Funktionen. Aus diesem Menü können Meßwerte gespeichert bzw. zur Weiterbearbeitung geladen werden. Ebenso hat man die Catalog-Funktion und die Abfrage von Floppy-Fehlern. Dieses Menü wird mit 'X' verlassen.

Druckerausgabe. Sie kann auf jedem Drucker erfolgen, der die ESC/P-Sequenzen beherrscht, und erfolgt vom Speicherstart bis -ende, kann aber mit STOP vorzeitig abgebrochen werden. Bild 3 zeigt einen Probeausdruck. In ihm erscheinen die Zeitbasis und die Bezeichnung der Ports. Die seit dem Start verstrichene Zeit wird alle 10 Zeilen skaliert. - Die Geschwindigkeit des Ausdrucks entspricht der einer normalen Textausgabe im unidirektionalen Druck.

Schirmausgabe. Sie dient der schnellen Übersicht der im Speicher vorhandenen Daten. Jede Änderung an den Ports wird als neue Spalte dargestellt. Die Zahlen über dem Diagramm stellen die Zahl der Messungen hexadezimal dar, die die Daten gleichbleibend angestanden haben. Space gibt die nächste Spalte aus. Ein Druck auf die Taste 'A' legt den Speicheranfang auf die aktuell eingestellte Spalte, ein Druck auf 'E' setzt das Speicherende. Mit 'X' verläßt man das Menü.

Statuszeile. Sie wird in allen Menüs ausgegeben und enthält die momentan bearbeitete Speicherzelle (beim Messen und bei der Ausgabe), die Zeitbasis und den eingestellten Trigger. So ist man immer über die wichtigsten Parameter informiert.

#### Messung

Die Meßwertaufnahme erfolgt im Interrupt: Der Timer A im Baustein CIA1 wird auf die gewählte Zeitbasis programmiert, und zwar im Modus One Shot. Nach dem Zeitlauf löst er einen Interrupt aus. In der IRQ-Routine vergleicht man den momentanen Zustand der Ports mit dem letzten und legt die Werte zusammen mit der Zeit ab, wenn sich etwas änderte. Andernfalls wird nur die Zeit um eine Einheit erhöht. So wird viel Speicherplatz gespart, wenn sich nur wenig ändert.

Die nachstehende Liste mit der IRQ-Routine verdeutlicht den Meßalgorithmus. Sie wurde auf Geschwindigkeit getrimmt, um eine Zeitbasis von 0,5 mS zu erreichen. Das gesamte Programm kann hier aus Platzgründen nicht abgedruckt werden, es ist aber beim Autor erhältlich.

Druckerbetrieb. Die Ausgabe erfolgt über die Routine BSOUT bei \$FFD2. Durch Verbiegen der Pointer kann man damit auch eine Parallelschnittstelle am Userport ansprechen. Man kann auch die Device-Nummer ändern. Die Übertragung muß über den Linear-Kanal des Druckers ohne Umrechnung erfolgen. Wenn man die Grafik-Einschaltsequenz des Druckers ändern will (Standard ist ESC 'K' \$80 \$01), dann kann auch das ab Adresse \$833A geschehen. Bei weniger als 4 Zeichen ist die Folge mit 00 abzuschließen. - Das Programm liegt ab \$8000 im Speicher und startet sich selbst, wenn es im EPROM ist. Nach dem Laden von Diskette betätigt man die Restore-Taste oder gibt SYS 33692.

# MICRO MAG

ZEITBASIS= 50 MILLI-SEK.

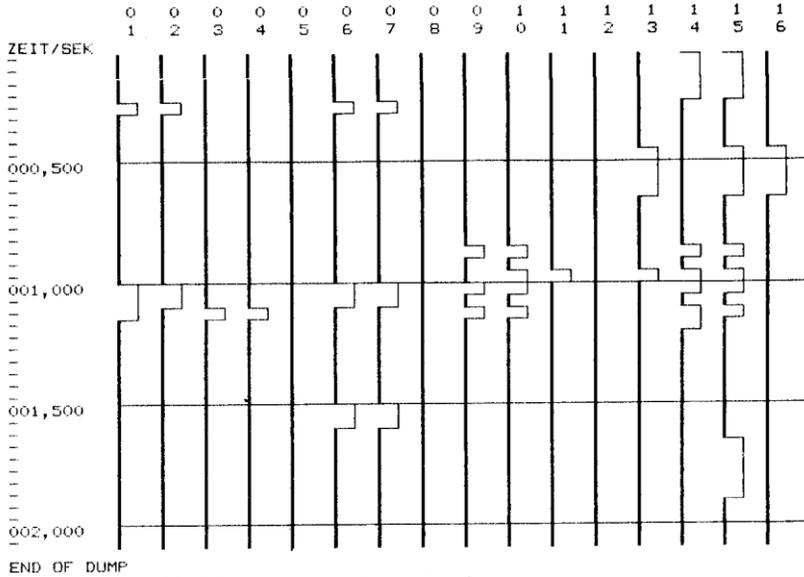


Bild 3: Ausgabe auf dem Drucker

0927 : BASIS= 50MS MEM=0900-0939  
 TRIG: ON-MANU OFF=MANU

C-64 DATENLOGGER

SPC=NEXT A=ANFANG E=ENDE X=EXIT

DAUER: 2B01010201010107010106010101

```

PORT 16 _____
PORT 15 _____
PORT 14 _____
PORT 13 _____
PORT 12 _____
PORT 11 _____
PORT 10 _____
PORT 09 _____
PORT 08 _____
PORT 07 _____
PORT 06 _____
PORT 05 _____
PORT 04 _____
PORT 03 _____
PORT 02 _____
PORT 01 _____
    
```

Bild 4: Bildschirmausgabe

## MICRO MAG

```
86F4          ;SCAN-INTERRUPTROUTINE
86F4          ;=====
86F4          ;
86F4          ;
86F4 AD 0D DC  SCANIRQ   LDA ICR           ;IRQ-FLAG LOESCHEN
86F7          ;
86F7 EE F7 08          INC TIME           ;ZEIT = ZEIT+1
86FA F0 10          BEQ READIN        ;>255 -> READIN
86FC          ;
86FC AD 01 DF          LDA PORT1
86FF CD F8 08          CMP PORTBUFF+1
8702 D0 08          BNE READIN
8704 AD 00 DF          LDA PORT2
8707 CD F9 08          CMP PORTBUFF+2
870A F0 3B          BEQ EXIT           ;KEINE AENDERUNG
870C          ;
870C AD 01 DF  READIN   LDA PORT1           ;PORTS LESEN
870F BD F8 08          STA PORTBUFF+1      ;UND BUFFERN
8712 AD 00 DF          LDA PORT2
8715 BD F9 08          STA PORTBUFF+2
8718          ;
8718 A0 00          LDY #$00           ;BUFFER IN MEMORY
871A B9 F7 08          LDA PORTBUFF,Y     ;ABLEGEN
871D 91 FE          STA (POINTER),Y
871F C8          INY                   ;=ZEIT+2PORTS
8720 B9 F7 08          LDA PORTBUFF,Y     ;Y=1
8723 91 FE          STA (POINTER),Y
8725 C8          INY
8726 B9 F7 08          LDA PORTBUFF,Y     ;Y=2
8729 91 FE          STA (POINTER),Y
872B          ;
872B D8          CLD                   ;POINTER FUER NAECHSTES
872C 18          CLC                   ;EINLESEN UM 3 ERHOEHEN
872D A5 FE          LDA *POINTER
872F 69 03          ADC #$03
8731 85 FE          STA *POINTER
8733 A5 FF          LDA *POINTER+1
8735 69 00          ADC #$00
8737 85 FF          STA *POINTER+1
8739          ;
8739 A9 00          LDA #$00           ;ZEIT-NULLEN
873B BD F7 08          STA TIME
873E          ;
873E A5 FF          LDA *POINTER+1
8740 C9 7F          CMP #H,MEMEND      ;ENDEFLAG
8742 D0 03          BNE EXIT           ;SETZEN WENN >7F00
8744 CE FE 08          DEC DFLAG       ;DFLAG=#FF
8747          ;
8747 68          EXIT   PLA             ;REGISTER ZURUECK + RTI
8748 AB          TAY
8749 68          PLA
874A AA          TAX
874B 68          PLA
874C 40          RTI
874D          .LC
```



## Editorial

Dieses Heft hat den thematischen Schwerpunkt der Assembler-Programmierung auf dem 68000, speziell auf dem Atari ST. Wie in früheren Heften zu anderen Computern, so wurde auch hier wieder angestrebt, zu häufig vorkommenden Aufgaben verständliche Lösungen in Software vorzuschlagen. Ich darf diesen Schwerpunkt und aktuelle Beobachtungen zum Anlaß für folgende Überlegungen nehmen:

Die meisten Leser dieser Zeitschrift haben sich mit einem 65xxx befaßt, viele auch mit anderen Prozessoren und mit ihnen aufgebauten Computern. Was man mit

---

## MICRO MAG

---

einem 8-Bit 65xx machen kann, wurde besonders für die älteren Systeme von Commodore und für dem AIM 65 in vielen Beiträgen ausführlich und oft auch lehrhaft dargestellt. Die Computer waren seinerzeit nicht leistungsfähig genug ausgerüstet und mußten mit Ergänzungsvorschlägen für die Hardware versehen werden. - Es hat seit einiger Zeit nur noch wenig Anregungen zu 65xx gegeben. Es ist auch feststellen, daß der Computer PC-128 von Commodore, der eine zusätzliche CPU Z80 enthält und damit CP/M-Programme nachfahren kann, im ernsthaften Computer-Publikum wenig angekommen ist. Seine Markteinführung erfolgte zögernd im Herbst 1985. Heute im Mai 1987 weiß man nicht sicher, ob der Computer überhaupt noch in der Serie gebaut wird. Der Preisverfall ist bereits abzulesen. Dieses Modell dürfte der letzte Versuch gewesen sein, einen Computer mit 65xx in das breite Publikum zu tragen.

Es gibt inzwischen das System Apple II GS mit der CPU 65816 (8/16 Bit), die in dieser Zeitschrift bereits ausführlicher beschrieben wurde. Der Apple II GS hat einen recht hohen Preis. Es muß damit bezweifelt werden, ob fertige Computer mit 65xxx eine noch zunehmende Verbreitung finden können.

Anders ist die Lage bei 8/16-Bit CPUs und Platinen-Computern für Steuerungszwecke zu beurteilen, wo die CMOS-Versionen den Forderungen nach preiswertem Aufbau, geringem Stromverbrauch und zunehmend schnellerer Reaktion in der Prozeßkontrolle entgegenkommen. Die 65xxx-Familie bietet hier einige Auswahl mit einem aufwärts-kompatiblen Befehlssatz. Hier sind auch die Prozessoren von Mitsubishi M507xx mit hoher Taktrate und vielen Interface-Ports zu erwähnen. Größer noch ist die Auswahl bei den ähnlichen Einchippern von Motorola und Hitachi, die sich ebenso einfach programmieren lassen, wie ein 65xx. Es sind diese CPUs, mit deren Möglichkeiten man sich für eigene Aufbauten künftig befassen sollte.

Bei Personal Computern und Entwicklungshilfsmitteln geht der Trend inzwischen deutlich zu echten 16-Bit Geräten. Die einfachen IBM-Clones, die ja mit 8088 nur einen 8-Bit Datenbus haben, fallen derzeit preislich in den Bereich der Heimcomputer. IBM hat eine neue Produktlinie angekündigt, die den Markt etwas verunsicherte. Insider sagen, daß man keinen Computer nehmen sollte, der weniger als einen 80386 unter der Haube hat, weil die Architektur der niedrigeren Intel-Prozessoren in der Adressierung zugenagelt sei. Der Mangel an durchgehender Speicheradressierung mit einem Banking stattdessen betraf gleicherweise die Linie CBM 6xx/7xx, die inzwischen aufgegeben wurde und die zu preiswerten Ausverkaufsangeboten geführt hat. In der Sicht des Herausgebers sind die jetzt angekündigten Computer noch keineswegs umwerfend, denn das dem 80386 angepaßte Betriebssystem soll erst 1988 zur Verfügung stehen. Dieses Hinterherhinken ist eigentlich blamabel, denn IBM ist kapitalmäßig an Intel beteiligt und kann sich wegen dieser Verbindung auch softwaremäßig von der ersten Stunde des Chipentwurfes an auf die neuen Möglichkeiten einstellen. Und IBM sollte eigentlich über reichlich brainpower verfügen.

Die Welt der Computer ohne Intel-CPU wird derzeit von drei Herstellern belebt, Apple, Atari und Commodore. Apple baute die CPU 68000 zunächst in die Lisa und dann in den Macintosh ein, kam zu einer erheblichen Verbreitung und zu einem stattlichen Angebot an Software. Atari folgte ab Ende 1985 mit der ST-Linie und kam praktisch vom Nullpunkt auf einen beachtlichen Marktanteil, besonders hier in Deutschland. Der Anteil von Atari in Raunheim am Weltumsatz des Herrn Tramiel liegt bei 30%! Zu den ST-Rechnern gibt es inzwischen ein großes Angebot guter Software. - Wenn man einmal bei Commodore von der IBM-kompatiblen Linie absieht, so hat man im Bereich der Personal Computer nur noch den Amiga 2000 im Rennen (das Modell 500 gehört mehr in die Einsteigerklasse). Auch hier mit der CPU 68000, mit der Möglichkeit, Karten mit einem Intel-Prozessor einzustecken oder ggfs. auch eine mit der CPU 68020.



Formatierung gibt es dem Vernehmen nach Beschränkungen in der Zahl der Ordner oder Dateien, die in einer Partition verwaltet werden können. Atari-Händler haben inzwischen jedoch Formatierungsprogramme in der Hand, die die Beschränkungen überwinden. - In Kurzform kann man derzeit folgendes Urteil abgeben: Die Harddisk arbeitet außerordentlich schnell und stellt damit einen echten Gewinn dar. Die Boot-Routine kann auf die Harddisk gelegt werden, so daß man gleich ihr Inhaltsverzeichnis sieht und die gewählten Accessories im Desktop hat. Sie dürfte wegen ihrer Geschwindigkeit die Benutzung einer RAM-Disk entbehrlich machen. Beim Assemblieren von und zur Platte wurden keine auffällige Geschwindigkeitsunterschiede festgestellt. Ein Vergleich: Das Programm WORDPLUS wird in 4,8 Sek von der Harddisk geladen. Beim Laden aus der RAM-Disk dauert es 3,8 Sek. - Ein eigenes Programm unter GEMDOS zum Laden von Texten benötigt für 530 KB etwa 3,5 Sek beim Gebrauch der Harddisk. Zum Vergleich sei vermerkt, daß Wordplus selbst 58,4 Sek. für den gleichen Text (von der SH 204) benötigt, womit sich die Vermutung bestätigt, daß Programme durch die Einbindung in GEM langsamer werden. - Die Leistungsdaten sind damit beachtlich und kommen dem Wunsche entgegen, schnell von einem großen Datenbestand auf einen anderen umschalten zu können. Der eingebaute Ventilator ist etwas zu laut. Es sollte Möglichkeiten geben, ihn durch einen leiseren Typ zu ersetzen.

**Commodore Amiga.** Für die Übersetzung des in Heft 48 S. 38 besprochenen Buches von Jon Thomas Berry 'Inside the Amiga' stand dem Herausgeber während einiger Zeit ein Amiga 1000 in der Ausführung NTSC zur Verfügung. Das Buch mit seinen zahlreichen in der Sprache C formulierten Systemprogrammen erscheint etwa Ende Juni 1987 beim te-wi Verlag. Es darf als eine klar formulierte lehrhafte Anleitung bezeichnet werden, mit der man die zahlreichen Dienste der drei Teile des Betriebssystems für die Anwenderprogrammierung einsetzen kann, nämlich ausführender Kernel, AmigaDOS in der höheren Ebene der Ausführung und Intuition als intuitiv erfaßbare Benutzeroberfläche, ähnlich GEM beim Atari.

Zum Amiga: Das genannte NTSC-System entstammt einer Lieferung per Entwicklungssystem Anfang 1986. Dazu gehörten einige Bände Dokumentation, Cross-Compiler Lattice-C für MSDOS-Systeme, ein C-Compiler Lattice-C zur Benutzung auf dem Amiga (also native einzusetzen), BASIC und noch einiges. Die seinerzeit gelieferte Workbench (Benutzeroberfläche) Version 1.1 wurde inzwischen durch die Version 1.2 ersetzt. Der Amiga 1000 wird nicht mehr hergestellt (ein kurzes Künstlerleben) und durch das Modell 2000 als Personal Computer abgelöst. Dieses hat Slots wie ein IBM oder Apple, in die man in einiger Zeit eine CPU 68020 stecken kann oder auch einen Intel 80286 oder 80386 und andere Erweiterungskarten. Das ist im Grunde ein großzügiger Aufbau. Die Frage ist nur, ob man das alles braucht. Auf jeden Fall hat das derzeitige System eine deutlich verbesserte Tastatur. Daneben gibt es gewissermaßen als Heimcomputer das Modell 500.

Man darf berichten, daß die Anschaffung und Benutzung eines Compilers Lattice-C mit Überraschungen aufwartet. Unter der Versionsnummer 3.03 verbergen sich offensichtlich unterschiedliche Versionen, die sich in den mitgelieferten Bibliotheken unterscheiden. Die Hantierungshinweise in der Dokumentation verweisen dabei gelegentlich auf einzubindende Dateien, die gar nicht oder die nicht mehr mitgeliefert werden. Das betrifft insbesondere die Dateien c.o, LStartup.obj und AStartup.obj. Es standen hier der Compiler aus dem Entwicklungspaket zur Verfügung und eine im Mai 1987 zusätzliche gekaufte Version 3.03c. Mit beiden kam man zwar über die beiden Pässe des Compilers und über den Linker fehlerlos hinweg, das erzeugte Programm brachte andere Dinge auf den Bildschirm, als geplant, führte aber immer zum Absturz der Maschine. Gleicher Quelltext lief auf dem einen Compiler in Pass 1 fehlerlos, auf dem anderen wurden Include-Dateien offensichtlich anders angesprochen. Es waren lange frustrierende Versuche, die auch wegen der langsamen Arbeitsweise viel





---

**MICRO MAG**

---

aes	and.l	#\$ff,d0	High Bytes immer ausblenden
	move.w	contrl	= Opcode
	lea	aesparms,a0	Setze auf die Tabelle
	moveq.l	#3,d1	Multiplikation vorbereiten
	mulu	d0,d1	=Offset der Funktionsparameter+30
	sub.w	#30,d1	weil die Opcodes mit 10 beginnen
	move.b	(a0,d1.w),d0	1. Parm
	move.w	d0,contrl+2	in das Array
	move.b	1(a0,d1.w),d0	2. Parm
	move.w	d0,contrl+4	in das Array
	move.b	2(a0,d1.w),d0	3. Parm
	move.w	d0,contrl+6	
	clr.w	contrl+8	on default
	cmpi.w	#112,contrl	ist es RSRC_GADDR?
	bne.s	aesl	nein
	move.w	#1,contrl+8	
aesl	move.l	#aespb,d1	Zeiger auf AES-Parameterblock
	move.w	#aesk,d0	AES-Kennung
	trap	#gem	GEM aufrufen
	rts		Nun ggfs. Rückgaben uebernehmen

\* Parameter der AES-Funktionen

\* fuer contrl+2, contrl+4 und control+6

\* Die Parameter müssen auf das Format WORD ausgedehnt werden

\* Roland Loehr, 8.3.1987

aesparms				* Application Manager
	dc.b	0,1,0 Fnkt.	10	appl_init
	dc.b	2,1,1 Fnkt.	11	appl_read
	dc.b	2,1,1 Fnkt.	12	appl_write
	dc.b	0,1,1 Fnkt.	13	appl_find
	dc.b	2,1,1 Fnkt.	14	appl_tplay
	dc.b	1,1,1 Fnkt.	15	appl_trecord
	dc.b	0,0,0 Fnkt.	16	
	dc.b	0,0,0 Fnkt.	17	
	dc.b	0,0,0 Fnkt.	18	
	dc.b	0,1,0 Fnkt.	19	appl_exit
* Event Manager				
	dc.b	0,1,0 Fnkt.	20	evnt_keybd
	dc.b	3,5,0 Fnkt.	21	evnt_button
	dc.b	5,5,0 Fnkt.	22	evnt_mouse
	dc.b	0,1,1 Fnkt.	23	evnt_mesag
	dc.b	2,1,0 Fnkt.	24	evnt_timer
	dc.b	16,7,1 Fnkt.	25	evnt_multi
	dc.b	2,1,0 Fnkt.	26	evnt_dclick
	dc.b	0,0,0 Fnkt.	27	
	dc.b	0,0,0 Fnkt.	28	
	dc.b	0,0,0 Fnkt.	29	
* Menu Manager				
	dc.b	1,1,1 Fnkt.	30	menu_bar
	dc.b	2,1,1 Fnkt.	31	menu_ichck
	dc.b	2,1,1 Fnkt.	32	menu_ienable
	dc.b	2,1,1 Fnkt.	33	menu_tnormal
	dc.b	1,1,2 Fnkt.	34	menu_text
	dc.b	1,1,1 Fnkt.	35	menu_register
	dc.b	0,0,0 Fnkt.	36	
	dc.b	0,0,0 Fnkt.	37	
	dc.b	0,0,0 Fnkt.	38	
	dc.b	0,0,0 Fnkt.	39	

Fortsetzung folgt

# Neue Assembler

**Neu konzipierte Assembler für 6502, R65C02, 65802/65816  
und 507xx (Mitsubishi) auf CBM 710/720**

Deutsche interaktive Bedienungsführung, Fehlerhinweise in deutschem Klartext. Einstellbare Befehlssätze für die drei CPU-Typen mit Fehlerhinweis bei nicht implementierten Befehlen/Adressierungen. Schnelldurchgang mit alten Parametern möglich. Pass 2 kann mit neuen Parametern für die Ausgabe zeitsparend wiederholt werden. Symboltafel alphabetisch geordnet. Symbole dürfen 9 Zeichen lang sein, dadurch aussagekräftige Label möglich. Listbilder in diesem Heft. Eingabe von speicherresidentem Quelltext oder von der Commodore-Floppy. Im Texteditor kann ein Kommandotext benutzt werden, der beliebig viele Quelltext-Module von der Floppy aufruft und sie auch mit residentem zusätzlichen Quelltext verbindet. Codeablage an beliebiger Stelle und in beliebiger Bank (bei CBM und PC-128). Codeablage und Ablage mit Offset per Quelltext ein- und ausschaltbar. Erweiterte logische Operandenverknüpfung, Multiplikation/Division von Ausdrücken. - Profi-Werkzeug, seit einem Jahr in vielen Betrieben im Einsatz. Lieferumfang: Dokumentation, ~~2 EPROMs für AIM 65~~ 1 EPROM für CBM 610/710/720 + Textprogramm auf Floppy 8250, lauffähig im Cartridge-Port der Bank 15. DM 350,-.

**Für AIM 65 und PC-128 werden Softwareprodukte nicht mehr geliefert.**

**6800/6802/6803/6303 Cross-Assembler  
für CBM-Systeme auf Anforderung**

**Cross-Assembler auf ATARI ST**

Ab Ende Juni 1987 sind Assembler lieferbar für 65xxx und 6805/68705  
Weitere Assembler in Vorbereitung

**Den CBM 610/710/720 eindeutschen!**

Deutsche Tastaturbelegung DIN-ASCII, deutsche Zeichen auf dem Bildschirm, wahlweise auf ASCII-Sonderzeichen umstellbar (Escape/z). Memory-Befehl mit ASCII-Ausdeutung der angezeigten Hexbytes, dafür Coprozessor-Routinen fortgelassen. 2 Eproms 2764 (Kernel und Zeichengenerator), DM 45.

**Die Diskette zum Buch 'Assembler-Praxis auf Atari ST'**

Die im Buch abgedruckten Utilities und Programme sind als Assembler-Quelltext enthalten (s.a. Heft 47), DM 42,-.

**Roland Löhr, Hansdorfer Str. 4, D-2070 Ahrensburg  
Tel.: 04 102 - 55 816**

# MICRO MAG

HERAUSGEBER/EDITOR:  
DIPL.-VOLKSWIRT ROLAND LÖHR  
HANDSORFER STRASSE 4  
D-2070 AHRENSBURG  
☎ (04102) 5 58 16

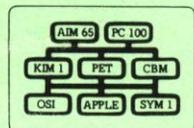
MICRO MAG (vormals 65xx MICRO MAG) erscheint etwa zweimonatlich. COPYRIGHT 1987 by Roland Löhr. Alle Rechte vorbehalten, auch die des auszugsweisen Nachdruckes, der Übersetzung, der fotomechanischen Wiedergabe und die der Verbreitung auf Informationsträgern jeglicher Art. Von den veröffentlichten Programmen, Schaltungen und Angaben wird ohne irgendeine Gewährleistung von hier aus angenommen, daß sie fehlerfrei und frei von den Schutzrechten Dritter sind. Schadenersatzansprüche sind ausgeschlossen. Beiträge, die nicht besonders gekennzeichnet sind, stammen vom Herausgeber. Offsetdruck: L & L Druckservice, Hamburg 73.

**Bezugsbedingungen:** Abonnement ab laufender Ausgabe für 6 Hefte DM 54,- im Inland bzw. DM 59,- im Ausland (surface mail). Luftpostzustellung auf Anfrage. Abonnements laufen bis auf Widerruf mit Kündigungsmöglichkeit bis zu 4 Wochen vor deren Ablauf. - Nachliefermöglichkeiten siehe unten.

Private Besteller werden um Überweisung oder Scheck (auch Auslandsschecks) zusammen mit Bestellungen gebeten. Konto Roland Löhr, Nr. 654 70-202 Postgiroamt Hamburg, BLZ 200 100 20.

## Leser-Service des Herausgebers

### Das Buch 7-13 des 65.. MICRO MAG



340 Seiten, DM

**Jetzt Preisvergünstigung bei Nachlieferungen,**  
solange der Vorrat reicht:

Buch 7-13 des Micro Mag DM 25,-

Hefte 14/15 sowie 17-40 DM 3,50/St.

Hefte ab Nr. 41 DM 7,80/St.

+ DM 2,50/Sendung. Bestellungen im Wert bis zu DM 25 werden nur bei Vorab-Überweisung oder Scheckeinsendung ausgeführt.

**Assembler für 6502/65C02/65802/65816 (drei Befehlssätze!) sowie für MC6805 und für 6800/6802/6303 (drei Befehlssätze): Siehe im Heftinneren.**

**Vorstehende Preise inkl. MWSt, zuzüglich DM 2,50/Sendung + ggfs. NN DM 2,-**