

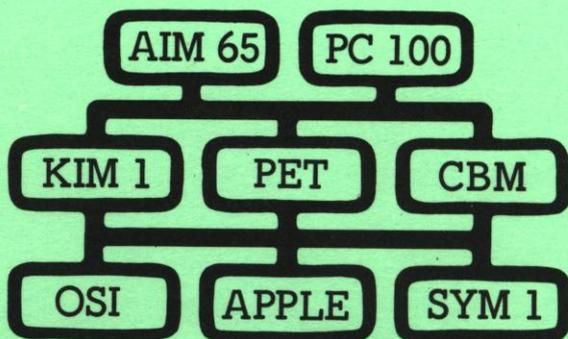
65_{xx} MICRO MAG

COMPUTING · SOFTWARE · HOBBY

DM 9,50

Nr. 26

August 1982



Inhaltsverzeichnis

FORTH!

FORTH: Befehle für 32-Bit-Zahlen	3
FORTH (3)	8
Dynamische Speicherverwaltung in FORTH	21
FORTH im Eigenbau	24
Das AIM 65 Math-Package	30
Low Cost Typenraddrucker (2)	32
PETARI (CBM)	34
Timesharing	44
Compactor-Review (CBM)	50
Disassemblieren des CBM-DOS	59
Textrettung (AIM)	59
Errata	60
Aus der Branche	62
Editorial	62

GWK

GESELLSCHAFT FÜR TECHNISCHE ELEKTRONIK mbH.
Asterstr. 2, D-5120 Herzogenrath, Tel. (02406) 62394 · Telex: 832 109 gwk d

SYSTEMEXPANSION FÜR AIM 65/ AIM 65/40

- Floppy-Controller
- Video Interface
- A-D Converter
- D-A Converter
- Serielles und Parallel I/O
- Speichererweiterung RAM/EPROM
- Eprom-Programmer
- Prototyp Board
- Mother Board. Bus Buffer
- Power Supplies
- System Software

12K Extended BASIC

6809 COMPUTERSYSTEME AUF EUROPAKARTEN

- CPU-Karte
- Floppy-Controller
- Winchester-Controller
- Schneller A-D Converter
- D-A Converter
- Serielles und Parallel I/O
- Grafik Controller
- Ram Board 32K
- Eprom Board 16/32K
- Bus Board
- Multiuser, Multitasking bei geeignetem Betriebssystem

FORTH-Befehle für 32-Bit-Zahlen

Dieser Beitrag des Herausgebers möchte einen weiteren Befehlssatz vorstellen, der das Speichern, Laden und Rechnen mit Zahlen doppelter Genauigkeit erlaubt (Darstellung in 32 Bit bzw. 4 Byte).

Es hat zwar gelegentlich Meinungsäußerungen gegeben, daß für die meisten Anwendungen von FORTH der übliche Zahlenbereich von Integerzahlen mit ca. ± 32000 ausreicht. Für Anwendungen in der Steuerung von Interfaces trifft das wohl zu. In kaufmännischen und auch wissenschaftlichen Programmen kommt es aber mindestens auf Zahlen doppelter Genauigkeit an, die vorzeichenbehaftete Beträge bis ca. 2,14 Milliarden oder vorzeichenfreie Beträge bis 4,29 Mrd. zulassen. In vielen Fällen möchte man sogar einen noch größeren Zahlenbereich haben, vielleicht sogar ein Rechenpaket mit Gleitkommazahlen.

Einige Implementierungen des FORTH lassen von Haus aus nur den erstgenannten Zahlenbereich von ± 32000 zu, andere haben von Anfang an den Bereich von $\pm 2,14$ Mrd., so das FORTH des AIM 65. Der Befehlsvorrat für doppelt genaue Zahlen ist hier aber gering. Er deckt die Addition mit D+, die Ausgabe einer Zahl mit D., die Vorzeichenumkehr mit DNEGATE und die Absolutwertbildung mit DABS ab. Wie die nachfolgenden Befehlslisten aber zeigen, läßt sich mit wenig Mühe ein doch recht umfassender Befehlssatz kompilieren. Wir haben dann je nach Bedarf doppelt genaue Konstante (DCONST), Variable (DVAR) und Arrays (DARRAY) sowie Befehle für das Abspeichern vom Datenstack und das Holen dorthin. Wichtig sind immer die dort auch enthaltenen Vergleichsbefehle und die Möglichkeit die kleinere oder größere von zwei Zahlen zu ermitteln (DMIN bzw. DMAX).

Der Aufbau einer Matrix für doppelt genaue Zahlen fällt nicht schwer. Dafür wurde das 'defining word' DARRAY geschrieben. Es wird aufgerufen: n DARRAY Name. Mit diesem Aufruf wird ein Vektor mit n+1 Elementen angelegt, es gibt damit auch ein Element mit der Ordnungszahl 0. Nach dem Prinzip des Wortes DARRAY lassen sich bei Bedarf mühelos auch mehrdimensionale Anordnungen schaffen.

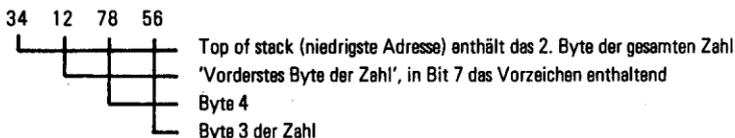
Aus Gründen der Didaktik wurden auch die dem DARRAY vorausgegangenen Versuche gelistet, nämlich DARRAYS, DAR@ und DARI. Diese Befehlsbegriffe funktionieren zwar auch, der Aufruf der beiden letzten ist aber nicht ganz FORTH-gemäß. Und dann störte den Verfasser, daß für das Holen oder Abspeichern besondere Befehlsbegriffe gebraucht werden sollten, wenn eine Matrix angesprochen wird. Aus diesem Grunde wurde im endgültigen Wort DARRAY in jenem Definitionsteil, der das Verhalten während des Programmaufbaus bestimmt (Befehle nach DOES>) die automatische Berechnung der effektiven Adresse für das anzusprechende Element 'n' aufgenommen. Damit sind auch für Matrizen die üblichen ladenden und speichernden Befehle D@ und DI weiterverwendbar.

Es gibt in DARRAY eine weitere Besonderheit: Zur Ausführungszeit wird geprüft, ob der Parameter 'n', der das n-te Element ansprechen soll, überhaupt zulässig ist. Wenn das Array z.B. für 5 Elemente angelegt ist, dann würde ein Schreiben in das 6. Element eine Nachbarzelle zerstören, was zu verhindern ist. Aus diesem Grunde wird in jedem Array zuvorderst in 2 Byte hinterlegt, für wieviele Elemente es erklärt worden ist. Man sollte auch in anderen Fällen an eine solche Sicherheitsautomatik denken.

Und es gibt eine weitere Besonderheit für alle hier vorgeführten neuen Befehlsbegriffe: Eine doppelt genaue Zahl wird bekanntlich in der Weise in die Maschine eingegeben, daß in der Ziffernfolge an irgendeiner Stelle ein Punkt enthalten ist, z.B. also: 12345.67. FORTH unterhält nun im Systemspeicher eine Variable mit Namen DPL (Decimal Point Location), in der die Zahl der Nachkommastellen vorübergehend erfaßt wird. In vielen Fällen wäre es schade, wenn diese Information im weiteren Verlauf verloren ginge. Alle abspeichernden Befehlsbegriffe übertragen daher auch den Inhalt von DPL in die Variablen/Arrays und alle ladenden bringen die Stellung des Dezimalpunktes nach DPL. Es ist dem Anwender überlassen, aus dieser Information ggfs. die stellunggerechte Formatierung solcher Zahlen für den Bedarfsfall zu entwickeln.

65_{xx} MICRO MAG

Für das Verständnis der Programmierung ist kurz auf das Speicherformat doppelt genauer Zahlen einzugehen. Wenn wir hexadezimal z.B. eingeben 12345678. so finden wir auf dem Datenstack folgende Reihenfolge der Hexbytes:



(FORTH WORDS FOR DOUBLE LENGTH NUMBERS)
 (COPYRIGHT JUNE 25, 1982 BY ROLAND LOEHR)
 (REC. FOR40)

```
FORGET TASK ; TASK ;
HEX
```

```
! DVAR
( DEFINING WORD, CREATES VARIABLE FOR DOUBLE PRECISION )
( NUMBERS, CONTAINS LOCATION OF DECIMAL POINT AND NUMERIC )
( WHEN CALLED PUTS ADDRESS TOS )
( USED: DVAR NAMEX )
<BUILDS 5 ALLOT DOES>
!
```

```
! D!
( D ADDR -- ) ( STORES DOUBLE PRECISION NUMBER TO VARIABLE )
( SYNONYM TO 2! )
DUP ( ADDRESS )
DPL C@ SWAP C! ( DEC. POINTER TO VAR )
1+ DUP >R ( POINT TO NEXT LOCATION & SAVE )
! R> 2+ ! ( STORE LOW & HIGH PARTS OF NUMBER TO VAR )
!
```

```
! D@ ( D-FETCH )
( ADDR -- D ) ( DPL FILLED )
( FETCHES CONTENTS OUT OF DARIABLE )
( SYNONYM TO 2@ )
DUP DUP >R >R ( SAVE COPIES OF ADDR )
3 + @ ( GET LOW PORTION )
R> 1+ @ ( GET HIGH PORTION )
R> C@ DPL C! ( GET LOC. OF DECIMAL POINT )
!
```

```
! DCONST
( D -- )
( DEFINING WORD FOR DOUBLE PRECISION CONSTANT )
( SYNONYM TO 2CONSTANT )
<BUILDS HERE D! 5 ALLOT ( STORE D FROM STACK )
DOES> D@ ( PUT D ONTO STACK AT RUNTIME )
!
```

65xx MICRO MAG

```

; 2SWAP
( D1 D2 -- D2 D1)
( SWAPS 2 DOUBLE PRECISION NUMBERS)
ROT >R ( HIGH PART OF D1 REMOVED TO HW-STACK)
ROT R> ( LO-PART TOS, HIGH PART BACK TOS)
;

; 2OVER
( D1 D2 -- D1 D2 D1)
( MAKES A COPY OF THE SECOND PAIR OF NUMBERS TO TOS)
4 PICK 4 PICK
;

; D0=
( D -- FLAG)
( SEE IF 2 TOS ITEMS ARE ZERO)
OR NOT
;

; D-
( D1 D2 -- D-DIFF)
( SUBTRACT 2 DOUBLE PRECISION INTEGERS)
DNEGATE D+
;

; D=
( D1 D2 -- FLAG)
( COMPARE 2 DOUBLE PRECISION NUMBERS)
D- D0= ( SUBTRACT AND SEE IF ZERO)
;

; D0<
( D1 -- FLAG)
( EXAMINES SIGN OF D1. FLAG=1 ON MINUS, ELSE =0)
SWAP DROP ( REMOVE LOWER PART)
0< ( EXAMINE HIGHER PART)
;

; 2DDUP
( D1 D2 -- D1 D2 D1 D2)
( DUPLICATE TOPMOST TWO 32-BIT NUMBERS)
2OVER 2OVER
;

; DU<
( UD1 UD2 -- FLAG)
( COMPARE TWO 32-BIT UNSIGNED NUMBERS)
( FLAG=1 ON UD1 < UD2)
ROT 2DUP ( THE TWO HIGHER PARTS TOS & DUPLICATED)
= IF 2DROP U< ( ARE EQUAL, ONLY CHECK LOWER PARTS)
ELSE U< ( COMPARE HIGHER PARTS)
    IF 2DROP 1 ( FLAG=1, UD1<UD2)
    ELSE 2DROP 0 ( UD1 MUST BE GREATER)
    THEN
THEN
;

```

65xx MICRO MAG

```

; D<
( D1 D2 -- FLAG)
( COMPARE TWO SIGNED 31-BIT NUMBERS. FLAG=1 ON D1 < D2)
( COMMENTS AS IN DU<)
ROT
2DUP
= IF 2DROP UK
  ELSE
  D- DROP OK
  THEN
;

; DU>
( UD1 UD2 -- FLAG)
( COMPARES TWO 32-BIT UNSIGNED NUMBERS)
( FLAG=1 ON UD1 > UD2, ELSE =0)
2DDUP D= IF 2DROP 2DROP 0
  ELSE DU< NOT
  THEN
;

; D>
( D1 D2 -- FLAG)
( COMPARES TWO 31-BIT SIGNED NUMBERS)
( FLAG=1 ON D1 > D2, ELSE =0)
2DDUP D= IF 2DROP 2DROP 0
  ELSE D< NOT
  THEN
;

; DMIN
( D1 D2 -- DMIN)
( COMPARES TWO 31 BIT-SIGNED NUMBERS * LEAVES THE SMALLER )
2DDUP ( DUPLICATE BOTH)
D= IF 2DROP
  ELSE 2DDUP D<
    IF 2DROP
    ELSE 2SWAP 2 DROP
    THEN
  THEN
;

; DMAX
( D1 D2 -- DMAX)
( COMPARES TWO 31-BIT SIGNED NUMBERS & LEAVES DMAX TOP)
2DDUP ( DUPLICATE D1 & D2)
D= IF 2DROP ( EQUAL, ONLY D1 LEFT)
  ELSE 2DDUP ( DUPLICATED ONCE MORE)
    D< NOT IF
    2DROP
    ELSE 2SWAP 2DROP
    THEN
  THEN
;

```

65xx MICRO MAG

```

; DARRAYS
( DEFINING WORD TO CREATE A LINEAR ARRAY OF N+1 ITEMS)
( OF 32-BIT NUMBERS AND THEIR DECIMAL POINT LOCATIONS)
( CALLED: N DARRAYS NAMEX, WHERE N=ITEMS-1)
( THIS WORD IS AN EXAMPLE ONLY. INSTEAD USE DARRAY)
<BUILDS 1+ 5 * ALLOT DOES> ( N+1 * 5 BYTES)
;

; DAR!
( D ADDR ITEM-# -- )
( STORE 32-BIT NUMBER D AS ARRAY ITEM-#)
( WORD NOT RECOMMENDED, EXAMPLE ONLY FOR DARRAYS)
5 * + D! ( ITEM-# TIMES 5 ADDED TO ADDRESS)
;

; DAR@
( ADDR ITEM-# -- D)
( FETCHES D FROM ITEM-# IN DARRAY)
( WORD NOT RECOMMENDED, EXAMPLE ONLY FOR DARRAYS)
5 * + D@ ( ADDRESS PLUS 5 TIMES ITEM-# = LOCATION)
;

; ARRAYERR
( DISPLAYS MESSAGE)
. " ARRAY ERROR" ABORT
;

; DARRAY
( DEFINING WORD TO CREATE LINEAR ARRAY OF N+1 ITEMS)
( OF 32-BIT DOUBLE PRECISION NUMBERS)
( CALLED: N DARRAY NAMEX)
( AT RUNTIME EXECUTES SECURITY AGAINST ARRAY ERROR)
<BUILDS DUP , ( # OF ITEMS STORED AT PFA ADDRESS)
      1+ 5 * ALLOT ( RESERVE 5 BYTES PER ITEM)
      DOES> ( AT RUNTIME)
      2DUP @ 1+ SWAP ( COMPARE MAX. ITEMS TO ADDRESSED ITEM)
      > IF 2+ SWAP 5 * + ( LOCATION OF ITEM IN ARRAY)
      ELSE ARRAYERR
      THEN
;

FINIS      123.4567 DCONST ZZ OK           Nebenstehend
          ZZ D. 1234567 OK                 einige kleine Anwendungsbeispiele
          DVAR XYZ OK                      für die Befehlsorte
          9876.54 XYZ D! OK
          XYZ D@ D. 987654 OK
          DPL @ . 2 OK
          HERE . 5E7 OK
          3 DARRAY JOTA OK
          4 JOTA D@ ARRAY ERROR
          AIM 65 FORTH V1.3
          HERE . 608 OK

          77. 0 JOTA D! OK
          0 JOTA D@ D. 77 OK
          0 JOTA D@ ZZ DMAX D. 1234567 OK
          0 JOTA D@ ZZ DMIN D. 77 OK

```

R.L. #

FORTH (3)

Im letzten Abschnitt (3.6) lernten wir als erste Kontrollstruktur zur Beeinflussung des Programmablaufes die Zählschleife DO ... LOOP kennen. Ehe wir die weiteren Kontrollstrukturen besprechen, sollten wir die Stackbefehle und die immer leicht nachvollziehbaren arithmetischen Befehlswoorte im Zusammenhang darstellen, danach die Vergleiche.

4. Stackbefehle

Die Reihenfolge und Menge der auf dem Datenstack befindlichen Operanden entspricht nicht immer den Erfordernissen der nächsten Abarbeitung. Man muß daher in der Lage sein, die Reihenfolge umzustellen, ggfs. (nach einem Vergleich) nicht mehr benötigte Operanden zu entfernen oder auch Duplikate bereitstellen zu lassen, denn die meisten Befehle verbrauchen oder verändern die auf dem Stack befindlichen Parameter. Die Stackbefehle dienen den genannten Aufgaben.

Bei den folgenden Beispielen, in denen vor allem die Wirkung der Befehle gezeigt wird, gehen wir gleichmäßig davon aus, daß sich vor der Befehlsausführung folgende markanten Zahlen auf dem Datenstack befunden haben:

DECIMAL 11 22 33 44

Stackbefehle für 16-Bit-Zahlen

Befehl	Beschreibung	Wirkung
DUP	Dupliziere oberstes Element (item) (n -- n n)	11 22 33 44 44
DROP	Entferne oberstes item (n --)	11 22 33
SWAP	Vertausche die beiden obersten items (n1 n2 -- n2 n1)	11 22 44 33
OVER	Dupliziere das zweitoberste item (n1 n2 -- n1 n2 n1)	11 22 33 44 33
n PICK	Dupliziere das n-te Element (n -- n n-tes) z.B. 4 PICK	11 22 33 44 11
ROT	Ringtausch der drei obersten items, das dritte gelangt nach ganz oben (n1 n2 n3 -- n2 n3 n1)	11 33 44 22
-DUP	Dupliziere oberstes item nur dann, wenn es ungleich Null ist (n -- n ?)	11 22 33 44 44

Befehle im Zusammenhang mit dem Hardware-Stack

>R	Entnimm oberstes item vom Datenstack und speichere es auf den Hardware-Stack um (n --)	11 22 33 44
R>	Speichere oberstes Element vom Hardware-Stack auf den Datenstack zurück (-- n)	11 22 33 44
R oder I	Dupliziere das oberste item des Hardware-Stacks auf den Datenstack (-- n)	11 22 33 44 xx

Der Leser möge die vorgenannten einfachen Beispiele an der Tastatur nachvollziehen und dabei Aufzeichnungen darüber führen, was sich vorher und nachher auf dem Datenstack befunden hat. Es ist zu erinnern, daß der Befehl .S (s-dot) dem nicht zerstörenden Ausdruck des Datenstacks dient. Er ist hier - wie überall - zur Kontrolle von Modulen wertvoll. Der einfache Druckbefehl .' (dot) druckt zwar die oberste Zahl aus, entfernt sie damit aber vom

65_{xx} MICRO MAG

Stack. Es ist dem Leser unbenommen, mehrere dot-Befehle (getrennt durch Zwischenräume) in eine Zeile zu schreiben, z.B. zur Ausgabe von 4 Zahlen.

Die Befehle >R und R> sind häufig beim Umsortieren von Operanden nützlich, auch im Zusammenhang mit dem Duplizieren vom Hardware-Stack (Befehl 'R'). Sie sollten in einer Befehlszeile oder in einem neuen Befehlswort paarweise gebraucht werden, weil die Maschine wegen der Veränderung des Hardware-Stacks sonst abstürzt.

Hinsichtlich der Bearbeitung des Datenstacks sei auch auf die Möglichkeit hingewiesen, Parameter vorübergehend in Variablen abzulegen, aus denen sie beliebig oft dupliziert werden können oder Parameter aus Konstanten zu beziehen. Auf Variable und Konstante gehen wir im nächsten Abschnitt ein.

Wie bereits erwähnt wurde, haben viele FORTH-Implementierungen auch doppelt genaue Zahlen (32 Bit, 4 Byte). Für diese gelten folgende Stackbefehle:

```
2DUP      Dupliziere die beiden obersten items
           ( n1 n2 -- n1 n2 n1 n2)  11 22 33 44 33 44
2DROP     Entferne die beiden obersten items ( n1 n2 -- )      11 22
```

Da diese Befehle immer auf 4 Bytes wirken, ohne Ansehung des vorher auf den Stack geschickten Datentyps, lassen sie sich selbstverständlich auch auf Paare von 16-Bit-Zahlen anwenden. Wo diese und ähnliche Befehle nicht vorhanden sind, lassen sie sich bei Bedarf leicht als neue Befehls Worte nachimplementieren:

```
: 2DUP  DUP  DUP ;      ( n1 n2 -- n1 n2 n1 n2)
: 3DUP  DUP  DUP  DUP ;
: 2OVER 4 PICK 4 PICK ; ( d1 d2 -- d1 d2 d1)
```

usw., wobei n bzw. n1 etc. Zahlen einfacher Genauigkeit symbolisieren und d bzw. d1 etc. Zahlen mit doppelter Genauigkeit.

5. Arithmetische Befehle

5.1. Konstante und Variable einfacher Genauigkeit

Für die Benutzung von Zahlen und beliebigen Operanden sowie für deren Abspeicherung und Weiterverwendung sind Konstante und Variable in allen Computersprachen unentbehrlich. FORTH fordert vom Benutzer, daß er sie dem System vor deren Benutzung erklärt. Dem dienen die sog. 'defining words' CONSTANT und VARIABLE. Sie schaffen einen namentlichen Eintrag in das Verzeichnis der Befehls Worte (dictionary) und versehen diesen Eintrag mit einem Initialwert. Im weiteren Verlauf werden Konstante und Variable mit ihrem Namen aufgerufen. Konstante legen dabei ihren Inhalt auf dem Datenstack ab, Variable ihre Adresse. Dieser Unterschied ist nötig, damit man in Variable auch hineinschreiben kann. Die reservierten Worte werden wie folgt benutzt:

```
-123 CONSTANT Name1      Anlage der Konstanten Name1, Wert -123
25 VARIABLE Name2       Anlage der Variablen Name2 mit Wert 25
```

Für das Holen des Wertes aus einer Variablen benutzt man das FORTH-Wort '@' (siehe auch Abschnitt 8), für das Schreiben vom Datenstack in eine Variable benutzt man den Befehl '!'. Englisch werden sie als 'fetch' und 'store' ausgesprochen. Also:

```
Name1 @      bringt -123 auf den Stack
Name2 @      bringt den Inhalt 25 aus der Variablen
44 Name2 !    speichert 44 in Variable Name2
```

5.2 Arithmetische Befehle für Zahlen einfacher Genauigkeit

Im Abschnitt 3.1. lernten wir bereits die Grundrechenarten für 32-Bit-Zahlen kennen:

- + Addition
- Subtraktion
- * Multiplikation (ganzzahlig)
- / Division (ohne Rest oder Dezimalbruch)

Hinzu kommen die schnell erprobten Befehlswoorte

MOD Division mit Ablage nur des Divisionsrestes

/MOD Division mit Ablage von Rest und Quotient (zuoberst)

Es gibt weitere multiplizierende und dividierende Befehle aus deren Symbolik wir ablesen: Ein '**' bedeutet immer Multiplikation, '/' Division, 'MOD' (modulo), daß auch ein Divisionsrest erzeugt wird. 'U' in diesen Kombinationen bedeutet, daß die Zahl als vorzeichenfrei behandelt wird (das höchstwertige Bit gilt als Binärziffer, nicht als Vorzeichen). Mit n, n1 etc. bezeichnen wir vorzeichenbehaftete Zahlen (16 Bit), mit d, d1 solche von 32 Bit inkl. Vorzeichen, mit u1, u2 vorzeichenlose (unsigned) 16-Bit Zahlen und mit ud1 etc. ebensolche mit 32 Bit.

Der Druckbefehl für 16-Bit-Zahlen ('.' dot) interpretiert Zahlen größer als 32767 als negativ. Folgende Befehlszeile ergibt daher das Ergebnis -25536 statt der erwarteten 40000:

```
200 200 * .      -25536OK
```

Bitmäßig wird bei den genannten Grundrechenarten richtig gerechnet, nur der Druckbefehl ist nicht für alle Fälle geeignet. Wir sollten daher das ggfs. störende negative Ergebnis durch Nachschieben einer Null zu einer doppelt genauten Zahl machen und den Ausgabebefehl für doppelt genaue Zahlen (D. d-dot) anwenden:

```
D.          ( d -- )      d-dot, Ausgabebefehl für 32 Bit
200 200 * 0 D.      40000OK
```

Wenn wir von den noch zu besprechenden Spielarten der Multiplikation und Division absehen, finden wir in FORTH keine höheren mathematischen Funktionen. Solche können ggfs. z.B. mit dem Math-ROM von Rockwell nachimplementiert werden.

Für 16-Bit-Zahlen oder -Elemente stehen weitere Befehle zur Verfügung, die auf jeweils 2 Operanden wirken ('binäre' Befehle):

Binäre Befehle

			Auf unser Beispiel
MAX	hinterläßt das Maximum zweier Zahlen		
		(n1 n2 -- max)	11 22 44
MIN	hinterläßt das Minimum zweier Zahlen		
		(n1 n2 -- min)	11 22 33
	z.B. MIN MIN MIN		11
AND	logisches AND	(n1 n2 -- n')	11 22 32
OR	logisches ODER	(n1 n2 -- n')	11 22 45
XOR	logisches exklusiv ODER	(n1 n2 -- n')	11 22 13
+—	XOR der Vorzeichenbits	(n1 n2 -- n1')	11 22 33

Bei den nachfolgenden Befehlsworten sollten wir uns deutlich vor Augen halten, daß sie 'unär' sind, sie wirken nur auf einen Operanden.

65_{xx} MICRO MAG

Unäre Befehle

ABS	Bildung des Absolutwertes z.B. -123 ABS	(n -- +n)	123
NEGATE	Vorzeichenumkehr	(n -- --n)	11 22 33 -44
1+	Erhöhung/Erniedrigung		11 22 33 45
2+	des Operanden top of stack		11 22 33 46
1-	um 1 oder 2		11 22 33 43
2-			11 22 33 42
NOT	Invertiert ein Flag=1 zu 0 oder 0 zu 1		

Die vier Befehle ab 1+ werden häufig gebraucht und erhielten daher kompakte Befehlswoorte. Sie sind nach folgendem Muster definiert:

: 1+ 1 + ; usw.

5.3 Arithmetische Befehle für gemischte und doppelte Genauigkeit

Auf 16 Bit wirkende Befehle führen schneller aus als vergleichbare für doppelte Genauigkeit. Es wird daher empfohlen (ggfs. auch aus Gründen des Speicherbedarfes), soweit als möglich mit einfacher Genauigkeit zu rechnen. Im Bedarfsfall kann man eine Zahl auf 32 Bit erweitern oder vorübergehend mit doppelter Genauigkeit rechnen und das Ergebnis in einfacher Genauigkeit zurückerhalten. Das trifft auf die meisten der nachfolgenden Befehle zu. Man sollte sie nicht unbedingt auswendig lernen, sie stattdessen einmal ausprobieren und dann aufschlagbar halten.

* / 'times divide' (n1 n2 n3 -- quot)
Multiplikation $n1 * n2$ mit doppelt genauem
Zwischenergebnis, anschl. Teilung durch $n3$
mit Quotient in einfacher Genauigkeit

Dieser Befehl wird angewendet, wo das Produkt aus $n1 * n2$ die Darstellungsmöglichkeit in 16 Bit sprengen würde, z.B. bei der Berechnung von $4/5$ von 30000

30000 4 5 * / 24000 OK

Typische Anwendung das 'scaling', Meßwerte müssen mit einem konstanten Faktor ausgewertet werden. - Analog liefert der nachfolgende Befehl auch den Divisionsrest ab

* / M times divide-mod (n1 n2 n3 -- rest quot)

Weitere Multiplikationsbefehle

U* unsigned multiply (u1 u2 -- ud)
M* Multiplikation wie vor, jedoch mit Berücksichtigung der Vorzeichen (n1 n2 -- d)
Faktoren einfacher Genauigkeit, Ergebnis in doppelter

Der Division dienen

U/ Vorzeichenfreie Division eines 32-Bit Dividenden durch 16-Bit Divisor, Rest und Quotient ergeben sich in einfacher Genauigkeit (ud u1 -- rest quot)
M/ wie U/, allerdings mit Berücksichtigung der Vorzeichen (d n1 -- rest quot)
M/MOD Division ohne Berücksichtigung der Vorzeichen mit 32-Bit Quotient und 16-Bit Rest (ud1 u2 -- urest ud3)

D+— EXOR der Vorzeichen von d und n (d n --- d')
 S → D Expansion einer 16-Bit Zahl auf eine doppelt genaue
 Zahl gleichen Vorzeichens (n -- d)

Als 'binärer' Befehl, der also auf 2 Operanden doppelter Genauigkeit wirkt, ist beim AIM 65 nur 'D+' implementiert

D+ d-plus, Addition in doppelter Genauigkeit (d1 d2 -- dsum)

Unäre Befehle sind

DABS Absolutwertbildung

DNEGATE Vorzeichenumkehr

Eine Reihe weiterer Befehle, die man leicht nachimplementieren kann, ist an anderer Stelle in diesem Heft abgedruckt. Die Auswahl und Benutzung einfacher oder doppelter Genauigkeit sowie der für sie anzuwendenden Befehle wird man von der zu lösenden Aufgabe abhängig machen.

6. Vergleichsbefehle

Auch bei den Vergleichsbefehlen müssen wir die 'unären', die den Zustand nur eines Operanden prüfen, von den 'binären' trennen, die zwei Operanden vergleichen. Vergleichsbefehle liefern auf dem Datenstack ein Flag ab, das als 'true flag' 1 ist und als 'false flag' eine 0 (wenn die Bedingung nicht zutrifft).

Unäre Prüfungen

0< Vorzeichenprüfung (n -- flag)

flag=1, wenn Operand negativ

0= Prüfung auf Null (n -- flag)

flag=1, wenn Operand=0

NOT Umkehr des flag 1=0 oder 0=1 (f -- f')

Forth hat also keinen vollständigen Satz von Vergleichsoperatoren, z.B. für 'ungleich 0' oder 'größer 0'. Die Abfrage auf 'ungleich 0' erfolgt daher mit

0= NOT IF ...

Für die Bestimmung 'größer 0' braucht man 2 Abfragen, die man ggfs. als ein Befehlsword definiert:

```

: >0 DUP (DUPLIZIERE OPERANDEN)
0< IF DROP 0 (FLAG=0)
ELSE = IF 0 (FLAG=0)
      ELSE 1 (TRUE, NICHT KLEINER ODER GLEICH)
      THEN
THEN ;

```

Entsprechend kann man sich Operatoren für 'kleiner oder gleich 0' und 'größer oder gleich 0' zusammenbauen:

```

: 0<= DUP 0< IF DROP 1
      ELSE 0= IF 1
      ELSE 0
      THEN
THEN ;

: >=0 0< NOT ;

```

Wir haben hier bereits weitere Kontrollstrukturen benutzt. Vergleiche aller Art dienen ja dazu, den Programmablauf im Rahmen solcher Strukturen zu beeinflussen. Mehr dazu in Abschnitt 7.

Binäre Vergleiche

Für den Vergleich zweier Operanden (16 Bit) haben wir 4 Operatoren, aus denen sich ggfs. ebenfalls wieder komplexere zusammensetzen lassen:

<	Vergleich auf kleiner flag=1, wenn n1 < n2	(n1 n2 -- flag)
>	Vergleich auf größer flag=1, wenn n1 > n2	(n1 n2 -- flag)
=	Prüfung auf Gleichheit flag=1, wenn n1=n2	(n1 n2 -- flag)
U<	Vergleich auf kleiner für vorzeichenfreie Zahlen flag=1, wenn u1 < u2	(u1 u2 -- flag)

Vergleiche für doppelt genaue Zahlen sind an anderer Stelle in diesem Heft abgedruckt.

7. Kontrollstrukturen des FORTH

Wir haben jetzt das Werkzeug in der Hand, um ein Programm in Zähl- und Bedingungsschleifen zurückzuverzweigen oder um es in Abhängigkeit von Ergebnissen unterschiedliche Erledigungspfade einschlagen zu lassen.

Allen Kontrollstrukturen ist gemeinsam, daß sie nur innerhalb von Befehlswortdefinitionen zwischen Doppelpunkt und Semikolon (: Name ... Kontrollstruktur ... ;) verwendet werden dürfen (bzw. in Programmen für den FORTH-Assembler analog zwischen den Worten CODE und END-CODE). Siehe auch Abschnitt 3.3.

Es gibt folgende 3 Grundtypen der Kontrollstrukturen

```
DO ... LOOP
IF ... THEN
BEGIN ... UNTIL
```

Folgende Strukturen sind ähnlich

```
DO ... +LOOP           entspricht dem STEP in BASIC
IF ... ELSE ... THEN   2-seitige Programmverzweigung
BEGIN ... AGAIN        endlose Programmschleife
BEGIN ... WHILE ... REPEAT Schleife mit Eingangsprüfung
```

Im einzelnen setzt die DO...LOOP voraus, daß sich vor ihrem Aufruf der Endparameter+1 und der Anfangszählparameter auf dem Datenstack befinden, siehe Abschnitt 3.6 in Heft 25. Als Parameter sind hier nur Integerzahlen (einfache Genauigkeit) zulässig.

Hinsichtlich des Kontrollwortes BEGIN muß man sich vorstellen, daß sich das FORTH-System seine Stelle im Programm als Rücksprungadresse (während der Kompilierung) merkt. BEGIN schafft also eine Art Marke oder 'label'. Das Gleiche ist zu THEN zu sagen, es stellt die Marke dar, hinter der es sowohl nach dem IF-Zweig wie nach ELSE gemeinsam weitergeht. Ebenso ist REPEAT der Fortsetzungspunkt, wenn die bei WHILE geprüfte Bedingung nicht mehr zutrifft.

So bleiben besonders noch die Worte IF, UNTIL und WHILE zu besprechen: Jedes von ihnen setzt ein Flag auf dem Datenstack voraus und entfernt es von dort im Zuge der Prüfung. Im einzelnen werden in Abhängigkeit vom Flag durchlaufen:

	Flag =	Es wird durchlaufen	Fortsetzung
IF	1	IF-Zweig	nach THEN
	0	ELSE-Zweig	nach THEN
BEGIN/ WHILE	1	BEGIN bis WHILE und WHILE bis REPEAT	bei BEGIN
	0	BEGIN bis WHILE	nach REPEAT
BEGIN/ UNTIL	X	BEGIN bis UNTIL	
	1		nach UNTIL
	0	BEGIN bis UNTIL	bei BEGIN
/AGAIN	x	BEGIN bis AGAIN	BEGIN

Der Unterschied zwischen BEGIN...UNTIL und BEGIN...WHILE...UNTIL besteht darin, daß im ersten Fall das gesamte Konstrukt mindestens einmal durchlaufen wird, weil die Bedingungsprüfung am Schluß steht. Im zweiten Fall erfolgt nach einem zwischen BEGIN und WHILE ggfs. durchlaufenen Vorspann möglicherweise sofort eine Verzweigung hinter REPEAT, wenn die Eingangsbedingung nicht zutrifft. In diesem Falle wird der dazwischenliegende Teil nicht durchlaufen.

Zur Kontrolle der sich ergebenden Abläufe gebe der Leser beispielsweise folgende Definitionen ein:

```

: IF-DEMO          IF ." 1. ZWEIG"
                   ELSE ." 2. ZWEIG"
                   THEN
                   ." GEMEINSAME FORTSETZUNG" ;

: WHILE-DEMO       BEGIN DUP 1- SWAP ." VORSpann"
                   0= NOT
                   WHILE ." INNENSCHLEIFE"
                   REPEAT ." ENDE" DROP ;

: UNTIL-DEMO       BEGIN DUP 1- SWAP ." AUSFUEHRUNG"
                   0=
                   UNTIL ." ENDE" DROP ;

```

Nach diesen Definitionen können wir versuchsweise aufrufen

```

0 IF-DEMO          oder 1 IF-DEMO
0 WHILE-DEMO       oder 3 WHILE-DEMO
0 UNTIL-DEMO       oder 2 UNTIL-DEMO

```

Mit diesen kleinen Versuchen dürfte das Ablaufprinzip schnell zu durchschauen sein. - Dem Assembler-Programmierer wird bei BEGIN...UNTIL auffallen, daß er an vergleichbarer Stelle 'UNTIL' immer 'BNE' programmiert, Zurückverzweigung, solange der Parameter noch nicht Null ist. In FORTH wird vergleichbar formuliert 'rückverzweigen, bis der Parameter (das Flag) Null ist'.

Kontrollstrukturen dürfen tief ineinander verschachtelt werden, wie auch ein Blick auf schon veröffentlichte Programme zeigt. Man achte darauf, daß innenliegende Konstrukte immer zuerst abgeschlossen (aufgelöst) werden, ehe die Fortsetzung für das außenliegende erfolgt. Erlaubt sind also Abfolgen wie

```

IFa IFi THENi ELSEa THENa          a=außenliegend
IFa ELSEa IFi ELSEi THENi THENa    i=innenliegend
BEGINa IFi THENi WHILEa BEGINi UNTILi REPEATa    usw.

```

65_{xx} MICRO MAG

Schließlich ist noch auf die +LOOP hinzuweisen, die die Laufvariable I der Schleife nicht um 1, sondern um eine vom Anwender bestimmbare Ganzzahl zu verändern gestattet. Beispiel die arithmetische Reihe mit STEP (Inkrement) 3:

```
: REIHE I . 3 +LOOP :
```

```
Aufruf z.B. 10 0 REIHE      ergibt 0 3 6 9
           20 10 REIHE     ergibt 10 13 16 19
```

Wie man sieht, bestimmt der oberste Parameter (auf dem Stack) den Startpunkt, der zweite die Grenze, die nicht überschritten werden darf.

Eine einfache Anwendung von Multiplikation und Schleifenprinzip ist die Fakultätsberechnung (bis 8!):

```
: FAK 1+ 1 SWAP 1 DO I * LOOP 0 D' ;
1 FAK 1
2 FAK 2
8 FAK 40320
```

Innerhalb einer DO...LOOP kann man mit LEAVE einen Zwangsabbruch nach Ende des aktuellen Durchlaufes erzwingen. Dieses LEAVE mag man im Rahmen einer IF...THEN-Prüfung verwenden.

8. Auf Speicherzellen wirkende Befehle

Ein großer Reiz der Sprache FORTH speziell für die Steuerung von Interfaces oder die Veränderung benannter Systemvariablen liegt in ihrem Befehlssatz, der die direkte Ansprache von Speicherzellen ermöglicht, wobei die Operanden je nach gewählter Zahlenbasis hexadezimal, binär oder auch dezimal sein mögen. Die wesentlichen Funktionen umfassen das Holen oder Speichern von 1 oder 2 Bytes pro Befehl, die direkte Addition in Speicherzellenpaare, den Transport von Speicherblöcken und das Füllen mit wählbaren Byte-Mustern.

Befehle, die auf 1 Byte wirken

```
C@      1 Byte auf den Datenstack holen   ( adr -- byte)
C!      1 Byte abspeichern                ( byte adr -- )
?       1 Byte holen und ausgeben        ( adr -- )
TOGGLE  Inhalt unter Adresse mit Byte logisch EXORen
                                           ( adr byte -- )
```

Befehle, die auf 2 Byte wirken

```
@       1 WORD ( 2 Byte) auf den Datenstack holen
                                           ( adr -- n)
!       1 WORD nach Adresse abspeichern ( n adr -- )
+!      Inhalt des Wortes unter Adresse um n erhöhen
                                           ( n adr -- )
```

Befehle, die auf n Bytes wirken

```
CMOVE   n Bytes von nach transportieren ( vonadr nachadr n -- ) (aufsteigende Folge)
FILL    Fülle n Bytes ab Adresse gleichmäßig mit Byte b
                                           ( adr n b -- )
ERASE   Fülle n Bytes ab Adresse mit 00 ( adr n -- )
BLANKS  Fülle n Bytes ab Adresse mit Blanks (hex 20)
                                           ( adr n -- )
```

Eine Kontrolle für die Wirkung dieser Befehle oder einen immer einmal notwendigen Speicherabzug erhält man durch den Befehl DUMP, der n Bytes ab Adresse ausgibt (Zahlenbasis beachten!):

DUMP n Bytes ab Adresse ausgeben (adr n -)

9. Die Benutzung des FORTH-Assemblers

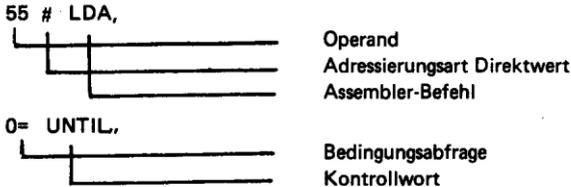
Auch wenn es nicht in einen ganz systematischen Stoffaufbau paßt, so soll bereits an dieser Stelle auf den Assembler unter FORTH eingegangen werden, weil er die Möglichkeiten der Sprache hervorragend unterstützt und weil er bisher zu wenig an anderer Stelle abgehandelt worden ist.

Dieser Assembler ist beim AIM 65 vom Assembler-ROM (ab hex D000) unabhängig, bei Commodore-Rechnern z.B. unabhängig vom Assembler auf der Diskette. Er ist vielmehr ein Teil der FORTH-Implementierung, ist wenigstens zum Teil in FORTH formuliert und arbeitet daher ebenfalls umgekehrt polnisch, woran man sich allerdings schnell gewöhnt.

Er hat weitere Eigenheiten: Er ist ein 1-Pass-Assembler, der im wesentlichen ohne Label arbeitet, dafür aber mit den in Abschnitt 7 besprochenen Kontrollstrukturen, die interne Label erzeugen. Daneben sind Symbole als Inhalt von FORTH-Konstanten heranziehbar sowie symbolische Adressen, die man sich auf anderem Weg aus dem System besorgt.

Die Kontrollstrukturen bringen es mit sich, daß die 8 landläufigen Verzweigungsbefehle der CPU 6502 nicht zum benutzbaren Wortschatz des FORTH-Assemblers gehören, gleichwohl erzeugt er an den Eckpunkten der Strukturen alle diese Befehle. Wir sehen es bei einer späteren Disassemblierung. Alle anderen 'mnemonics' und alle Adressierungsarten stehen dem Programmierer sonst jedoch zur Verfügung.

Alle mnemonischen Befehle und auch die Kontrollworte wie IF, THEN, BEGIN usw. sind nach dem letzten Buchstaben mit einem Komma abzuschließen, also z.B.



Die Notierung der Adressierungsarten weicht vom Standard-Assembler etwas ab:

FORTH	Standard-Assembler
.A ROL,	ROL A (.A zur Unterscheidung von hex A)
1 # LDX,	LDX # 1
DATA ,X STA,	STA DATA,x
DATA ,Y CMP,	CMP DATA,Y
5 X) SBC,	SBC (05,X)
POINT)Y STA,	STA (POINT),Y
VECTOR) JMP,	JMP (VECTOR)

Das Vokabular des Assemblers ist bei der normalen Auslistung unter FORTH verborgen. Man muß zunächst sagen: ASSEMBLER, dann VLIST und erhält einen Kontrollabzug (wir brauchen im Moment nicht weiter auf die unter FORTH möglichen verschiedenen Vokabulare einzugehen).

65_{xx} MICRO MAG

Der Assembler wird mit dem Befehlswort 'CODE' hereingerufen und wird mit 'END-CODE' wieder verlassen. Mit dem Assembler erzeugte Befehlswoorte sind hernach wie normale FORTH-Worte ausführbar, sie werden mit dem Aufruf ihres Namens zur Ausführung gebracht. Solche Worte haben folgendes Grundformat für die Kompilierung:

```
CODE Name Assemblerbefehle NEXT JMP, END-CODE oder
CODE Name Assemblerbefehle PUSH0A JMP, END-CODE oder
CODE Name Assemblerbefehle PUSH JMP, END-CODE
```

Die Begrenzer CODE und END-CODE haben also die gleiche Bedeutung wie der Doppelpunkt und das Semikolon bei der Kompilierung normaler FORTH-Worte. Die erste der hier gezeigten Versionen bringt beim Verlassen der Routine nichts auf den Datenstack, die zweite hinterläßt eine Null als high Byte und den Akku-Inhalt zuoberst auf dem Datenstack (Parameterübergabe an FORTH). Die dritte Version schließlich übergibt die Parameter aus Indexregister X und dem Akkumulator auf den Datenstack.

Auch vom Datenstack des FORTH her können wir in der Gegenrichtung Parameter an ein Assemblerprogramm übergeben, und zwar durch die Befehlsfolge

```
n # LDA,
  SETUP JSR,                (Ausiösung des Transports)
```

n ist dabei eine Zahl zwischen 1 und 4, die n*2 Bytes bezeichnet (also n Byte-Paare), die vom Datenstack in die Zeropage des Computers befördert werden sollen, wo sie als Pointer oder zum Zwecke des Rechnens weiterverwendet werden können. Alles ist automatisch: Der Pointer auf den Datenstack (das X-Register) wird mit der Entnahme erhöht, und die Bytes stehen anschließend in der sog. N-Area an definierter Stelle zur Verfügung. Das ist ein Zero Page-Bereich von symbolisch N-1 bis N+7. Das erste Byte-Paar landet dabei bei N, das zweite bei N+2 usw. (N= hex 97 beim AIM 65). Der Assembler kennt ferner den Einsprungspunkt von SETUP, so daß wir ihm nichts dekkarieren müssen. Er kennt auch den Wert des Symbolen N, so daß wir hernach einfach programmieren können

```
N LDA,                (lade Akku aus Adresse 97)
N 3 + LDA,            (lade Akku aus Adresse 9A)
N 2+ )Y LDA,         (lade indirekt ,Y per Pointeradresse 99/9A)
```

Es gibt weitere dem Assembler bekannte Symbole. Zunächst ist da eine reservierte Speicherstelle, die der Rettung des Daten-Stackpointers dient, XSAVE

```
XSAVE STX,           (Rettung beim Eintritt in eigene Routine)
XSAVE LDX,           (Wiederherstellung des Pointers)
```

Für mehr hintergründige Fälle, in denen man in die Innereien des FORTH-Ablaufes eingreifen will, kann auch auf die Symbole IP, W und UP Bezug genommen werden (Interpretive Pointer, der auf das nächste Befehlswort hinweist, W der Pointer auf die Codefeldadresse des derzeit ausgeführten Wortes und UP der Pointer auf die User-Area).

Wichtiger sind zunächst die typischen Ablaufstrukturen, die auf dem physikalischen Prozessorstatus fußen: BEGIN, , THEN, , REPEAT, (immer mit Komma!) sind wie in Abschnitt 7 wieder unsichtbare Marken, die sich der Assembler für die Rückwärts- und Vorwärts-sprünge bzw. Verzweigungen anlegt, während IF, , WHILE, und UNTIL, Stellen sind, an denen die Bedingungsabfrage erfolgt.

Unter Assembler des FORTH stehen uns folgende Verzweigungsbefehle zur Verfügung:

```
Statusabfrage                antivalente Statusabfrage  Status-Bit
CS carry set                  CS NOT                          C=1 bzw. C=0
```

65_{xx} MICRO MAG

0< negative, less than zero	0< NOT	N=1 bzw. N=0
0= equal to zero	0= NOT	Z=1 bzw. Z=0
VS overflow set	VS NOT	V=1 bzw. V=0

Die Formulierung der Verzweigungsbedingung an den Stellen IF, , WHILE, und UNTIL, fällt dem geübten Assemblerprogrammierer bei den ersten Malen noch schwer, wie die folgende Gegenüberstellung zeigt:

	Normaler Assembler	FORTH-Assembler
	LOOP	BEGIN,
	DEY	DEY,
	BNE LOOP	0= UNTIL,
oder		
	LOOP	BEGIN,
	DEX	DEX,
	CPX # 5	5 # CPX,
	BNE LOOP	0= UNTIL,
oder		
	BIT A000	A000 BIT,
	BVC xyz	VS IF, (Overflow Set)
		ELSE, (entspricht dem xyz nach BVC)
		THEN,
	oder	VS NOT IF, (entspricht xyz nach BVC)
		THEN,

Man muß also darauf achten, daß im Gegensatz zur bisherigen Gewohnheit die jeweils anti-valente Verzweigungsbedingung abzufragen ist (der Assembler erzeugt gleichwohl die gewohnte!).

Es wurde bereits erwähnt, daß der FORTH-Assembler in gewissem Umfang auch Symbole akzeptiert. Symbol kann dabei der Inhalt einer Konstanten sein. Wir erinnern, daß Konstante mit der Namensnennung ihren Inhalt auf den Datenstack befördern. Wenn wir also irgendwann erklärt haben

```
HEX A000 CONSTANT PORTB
```

so können wir das später verwerten, z.B. als

```
PORTB LDA,
```

Variable transportieren mit der Namensnennung nur ihre Adresse auf den Datenstack. Ihren Inhalt erreichen wir mit dem Fetch-Befehl @, also z.B.:

```
HEX A001 VARIABLE PORTA
```

```
...
```

```
PORTA @ LDA,
```

Man beachte jedoch: Als Adresse wird der Variableninhalt assembliert, der bei der Definition das Assemblerwortes bestand (nicht der ggfs. andere während der Ausführungszeit!).

Und es gibt eine dritte Art, wie man für den Assembler Symbole heranzieht: Gesetzt den Fall, wir haben ein Unterprogramm wie folgt definiert

```
CODE UMSCHALT
```

```
55 LDA,  
PORTB EOR,  
PORTB STA,  
RTS,  
END-CODE
```

65_{xx} MICRO MAG

dann können wir unter Assembler mit dem Tick-Befehl (') die Adresse des Moduls UMSCHALT wie folgt heranziehen:

```
' UMSCHALT JSR,
```

Wir können bei einem anderen Modul sogar einen um 8 Bytes späteren Einsprungspunkt durch Adressenrechnung relativieren:

```
' AUSSCHALT 8 + JSR,
```

Der FORTH-Assembler des AIM 65 jedenfalls macht diese Spiele mit, und wir kommen damit wieder etwas mehr in die Nähe symbolischer Programmierung. Es ist sogar ausdrücklich darauf hinzuweisen, daß das normale FORTH-Vokabular auch in CODE-Definitionen benutzt werden kann, so daß für das Adressenrechnen alle 4 Grundrechenarten zur Verfügung stehen. Mit den weiteren Hilfsmitteln der Sprache ist es auch möglich, in FORTH einen Makro-Assembler zu schreiben, auch eine bedingte Assemblierung fällt dann nicht mehr schwer.

Man beachte, das vom FORTH-Assembler aufgerufene Unterprogramme immer mit RTS enden und nicht etwa mit NEXT JMP.

In einem besonderen Abschnitt werden wir die Anwendung des FORTH-Assemblers für die Interfacesteuerung darstellen, so daß hier als Beispiel nur einige kleine Programmablaufsteuerungen gegeben werden sollen. Der Leser sei ausdrücklich ermutigt, sich des Assemblers zu bedienen, die Umgewöhnung dauert nur kurz, man erhält Programmsegmente, die sich oftmals eleganter als unter FORTH ausführen lassen. Und man sollte sich nicht an den wenigen zusätzlichen JMP-Befehlen stören, die er erzeugt und die die Ausführungszeit nur wenig beeinflussen. Ein klarer Vorteil ist, der Gewinn an Übersichtlichkeit an den Eckpunkten der Kontrollstrukturen.

Der Assembler des FORTH wird häufig für den 'zweiten Durchgang' empfohlen. Man teste zunächst die logische Programmstruktur in der höheren Sprache FORTH aus, um dann zeitkritische Module in Assembler umzuschreiben. Das ist sicher ein Weg. Wenn man aber den Eindruck hat, ein Modul werde schließlich in Assembler geschrieben sein müssen, dann sollte man sogleich mit einem entsprechenden Programmerversuch beginnen.

```
( ADDITION ZWEIER DATENFELDER)
( F1 UND F2 MIT SUMMENBILDUNG IN F1)
( DIE ANFANGSADRESSEN DER FELDER SIND AUF DEM DATENSTACK)
( UEBERGEHEN WORDEN)
```

```
CODE ADDITION ( ADR ADR -- )
2 # LDA, ( 2 PARAMETERPAARE IN DIE N-AREA TRANSPORTIEREN)
SETUP JSR, ( AUSLÖSUNG TRANSPORT)
4 # LDY, ( FELDBREITE 4 BYTES)
( Y ZÄHLT UND ADRESSIERT)
CLC, ( ADDITIONSVORBEREITUNG)
BEGIN,
N )Y LDA, ( ADRESSIERUNG INDIREKT, Y)
N 2+ )Y ADC, ( 2. OPERAND)
N )Y STA, ( ERGEBNISABLAGUNG)
DEY,
Q= UNTIL, ( STATUSABFRAGE AUF SCHLEIFENENDE)

NEXT JMP, ( ZURÜCK ZU FORTH, ZUR LAUFZEIT)
END-CODE ( ZURÜCK ZU FORTH NACH DER ASSEMBLIERUNG)
```

```
( BEISPIEL EINER WARTESCHLEIFE)
( WARTEN, SOLGANGE BIT 7 IN PORTB NOCH NICHT GEBETZT)
HEX
A000 CONSTANT PORTB ( DEFINITION SYMBOLISCH UNTER FORTH)
```

```
CODE WARTEN ( ASSEMBLERPROGRAMM)
BEGIN,
  PORTB BIT,
O< UNTIL, ( WARTESCHLEIFE)
NEXT JMP, ( ZURUECK ZU FORTH)
END-CODE
```

```
CODE WARTEN2 ( ALTERNATIVE LOESUNG)
BEGIN,
  PORTB BIT, ( ABFRAGE)
O< WHILE,
REPEAT,
NEXT JMP,
END-CODE
```

```
<K>*=437
```

```
/10
```

```
0437 A9 LDA #02
0439 20 JSR B099
043C A0 LDY #04
043E 1B CLC
043F B1 LDA (97),Y
0441 71 ADC (99),Y
0443 91 STA (97),Y
0445 BB DEY
0446 D0 BNE 043F
0448 4C JMP B05A
```

Nebenstehend der erzeugte Maschinen-Code

ADDITION

```
<K>*=462
```

```
/03
```

```
0462 2C BIT A000
0465 10 BPL 0462
0467 4C JMP B05A
```

WARTEN

```
<K>*=476
```

```
/04
```

```
0476 2C BIT A000
0479 10 BPL 047E
047B 4C JMP 0476
047E 4C JMP B05A
```

WARTEN2

(WIRD FORTGESETZT) R.L. #

Thomas Asche, 4790 Paderborn

Dynamische Speicherverwaltung in FORTH

In meinem System (AIM 65, 20K RAM) mit Kassettenrecorder als Massenspeicher benutze ich, um mit meinem Screen-Editor und anderen FORTH-Systemen kompatibel zu sein, das Befehlswort R/W wie es im FORTH Installation Manual (1) beschrieben ist. Da mein virtueller Datenspeicher aber nur 8K groß ist, konnte ich nur 8 Seiten Text auf einmal laden, was für größere Programme bald nicht mehr ausreichend war. Deshalb wurden im neuen Format alle Blanks, die keine Information tragen, beim Speichern ausgeblendet und beim Lesen wieder angehängt.

Dies wird durch das Wort NEW-R/W realisiert, das genau wie in (1) dargestellt arbeitet. Wenn das Programm NEW-R/W aufruft, wird der Text in den Disk-Buffer nicht auf eine Floppy Disk geschrieben, sondern sie wird im Speicher simuliert und beim Laden aus diesem virtuellen Disk-Speicher wieder ausgelesen. Nachdem ein Programm geschrieben wurde, kann der Text aus dem virtuellen Speicher auf Kassette gespeichert werden. Und beim Laden vom Kassettenrecorder werden alle Zeiger, Werte und der Text wieder in den Disk-Speicher geschrieben.

Da die Textseiten im virtuellen Speicher unterschiedliche Längen haben, ist eine Verwaltung dieses Speichers notwendig. Soll eine Screen, angezeigt durch die Blocknummer (BLK #) in den Discbuffer geschrieben werden (F=1, READ), wird dieser erst mit Blanks gefüllt. Danach wird der Text zeilenweise übertragen. Im anderen Fall (F=0, WRITE) wird der Text vom Discbuffer in den Discspeicher geschrieben. Hierbei ist einiges zu beachten und zu verändern. Als erstes werden die Zeichen im Discbuffer abgezählt und die Kontrollzeichen (OD) gesetzt (SETOD). Die Länge der Screen wird dann mit der Länge der alten Screen im Disc-Speicher verglichen und es wird entschieden, ob der benutzte Speicher wachsen (GROW) bzw. kleiner (COMPRESS) werden muß. Erst nachdem der Inhalt des Disc-Speichers mit allen Zeigern an die neue Länge angepaßt wurde, wird der Text in komprimierter Form vom Discbuffer in die virtuelle Disc geschrieben (BLKWRITE). Sollte der zur Verfügung stehende virtuelle Disc-Speicher verbraucht sein, meldet sich das System mit einer Fehlermeldung 6 (DISC RANGE?).

Mit dem hier vorgestellten Programm erzielte ich mit dem abgebildeten Listing eine Speichereinsparung von 40%.

(1) FIG-FORTH Installation Manual, William F. Rangsdale, Nov 80, FORTH Interest Group, PO Box 1105, San Carlos, CA 94070.

FUNKTIONSZUSAMMENFASSUNG

```
-CMOVE      ( FROM+COUNT-3, TO+COUNT-2, COUNT-1 --- )
            VERSCHIEBT DEN SPEICHERINHALT DER LAENGE COUNT
            VON ADRESSE-3 ZUR ADRESSE-2.

?DISC      ( BLK#-1 --- )
            ZAEHLT DIE VORHANDENEN VIRTUELLEN BUFFER UND
            ERÖFFNET GEBEBENENFALLS NEUE BUFFER.

BLKREAD    ( FROMADR-2, TOADR-1 --- )
            LIEST EINEN BLOCK VOM BUFFER IN DEN DISCBUFFER.

BLKWRITE   ( FROMADR-2, TOADR-1 --- )
            SCHREIBT EINEN DISCBUFFER IN GEPACKTER FORM IN DEN
            BUFFER.

BOUNDS     ( ADR-2, COUNT-1 --- ADR+COUNT-2, ADR-1 )
            DAS GLEICHE WIE OVER + SWAP .
```

COMPRESS (POINTADR-3,OLD-2,NEW-1 ---)
VERKLEINERT DEN DURCH DIE POINTADRESSE ANGEZEIGTE
BUFFER AUF DIE NEUE LAENGE. OLD>NEW

GROW (POINTADR-3,OLD-2,NEW-1 ---)
DER VIRTUELLE BUFFER WIRD VERGROESSERT. NEW>OLD

DISCPOINTER (--- ADR-1)
ANFANGSADRESSE DES SPEICHERBEREICHS IN DEM DIE
VIRTUELLE DISC GESPEICHERT WIRD.

DISCEND? (--- ADR-1)
ENDADRESSE DES SPEICHERS DER VIRTUELLEN DISC.

INITDISC (---)
INITIALISIERT DEN ERSTEN DISCPOINTER.

NEW-R/W (ADR-3,BLK#-2,F-1 ---)
DIE GLEICHE FUNKTION WIE R/W IN FIG-FORTH.

NEWDISC (POINTADR-1 ---)
EROEFFNET EINEN NEUEN BUFFER.

NONBL (FROM-2,TO-1 --- START-3,END-2,TF-1/FF-1)
DER SPEICHERBEREICH FROM-TO WIRD NACH BLANKS ABGE-
FRAGT. FLAG=0 WENN NUR BLANKS, ODER FLAG=1 WENN
KEINE BLANKS IM BEREICH START BIS END.

SETOD (BUFFERADR-1 --- COUNT-2,BUFFERADR-1)
ZAEHLT DIE ZU UEBERTRAGENDEN ZEICHEN IM DISCUBUFFE
UND SETZT DAS CARRIAGE-RETURN ZEICHEN OD.

TOP (--- ADR-1)
LETZTE ADRESSE DES ZUR VERFUEGUNG STEHENDEN SPEI-
CHERS DER VIRTUELLEN DISC.

DARSTELLUNG DES VIRTUELLEN DISCSPEICHERS
MIT ZEIGERN UND WERTEN

```

I-----I
DISCPOINTER--> I  END  I START-1 I START 2 I START N I 0000 I
I LAENGE 1 I.....I TEXT SCREEN 1 .....I
I .....I LAENGE 2 I.....I
I .. TEXT SCREEN 2 .....I LAENGE N I.....I
I ... TEXT SCREEN N .....I
END --> I*****I
I*** NOCH ZUR VERFUEGUNG STEHENDER SPEICHER ***I
I*****I
TOP --> I-----I

```

```

SCR# 1
0 ( INITDISC/SETOD 1 TA 29.4.82
1 FORTH DEFINITIONS FORGET TASK HEX
2 LIMIT CONSTANT DISCPOINTER ( START OF VIRTUELL MEMORY )
3 5000 CONSTANT TOP ( TOP OF MEMORY )
4 : INITDISC ( INIT FIRST VIRTUELL BUFFER )
5 DISCPOINTER 4 + DISCPOINTER ! 0 DISCPOINTER 2+ ! ;
6 : SETOD ( ADR-1 --- COUNT-2,ADR-1 )
7 0 SWAP 10 0
8 DO C/L I * OVER + DUP >R ( FROM) C/L BOUNDS ( TO)
9 EDITOR NONBL -DUP
A IF SWAP DROP 1+ DUP R> - DUP C/L =
B IF SWAP DROP ELSE OD ROT C! 1+ THEN ROT +

```

65xx MICRO MAG

```

D      ELSE OD R> C! SWAP 1+ THEN SWAP
D LOOP ; -->
DEF
F

SCR# 2
0 ( NEWDISC/COMPRESS                                TA 29.4.82 )
1 : NEWDISC ( COUNT-3,BADR-2,POINTADR-1 --- COUNT-2,BADR-1 )
2 DISCPOINTER @ ( END) DUP TOP = ( OPEN NEW DISC-BUFFER)
3 IF 6 ERROR THEN
4 ( POINTADR,END) 2DUP SWAP - ( COUNT) SWAP DUP 2+ ROT
5 ( FROM,TO,COUNT) -CMOVE ( POINTADR) DISCPOINTER 2 OVER +! @
6 0 OVER ! OVER ( NEW POINTADR) ! DISCPOINTER
7 DO 2 I +! 2 +LOOP ;
8 : COMPRESS ( POINTADR-3,OLD-2,NEW-1 --- )
9 DUP >R - ( OFFSET) >R 2+ DUP ( NEXT POINTADR) @ -DUP NOT
A IF ( LAST DISC) DISCPOINTER DUP @ R> - SWAP !
B ( POINTADR,DISCSTART)
C ELSE DISCPOINTER @ ( END) OVER - ( COUNT) OVER R - SWAP CMOVE
D DISCPOINTER DUP @ R - SWAP ! ( NEW END) DUP
E BEGIN DUP @ R - OVER ! 2+ DUP @ 0= UNTIL DROP R> DROP
F THEN R> SWAP 2- @ ! ; -->

SCR# 3
0 ( GROW/?DISC                                     3 TA 29.4.82 )
1 : GROW ( POINTADR-3,OLD-2,NEW-1 --- )
2 DUP >R ( NEW LENGTH ) SWAP - ( OFFSET) >R DUP 2+ DUP @ 0=
3 IF DROP DISCPOINTER DUP @ R> + DUP TOP >
4 IF R> 6 ERROR THEN SWAP !
5 ELSE
6 DISCPOINTER @ ( END) OVER @ OVER SWAP - OVER R + DUP TOP ;
7 IF R> R> 6 ERROR THEN
8 DUP DISCPOINTER ! SWAP 2+ -CMOVE
9 BEGIN DUP @ R + OVER ! 2+ DUP @ 0= UNTIL R> 2DROP
A THEN
B R> SWAP @ ! ;
C : ?DISC ( BLK#-1 --- )
D DISCPOINTER 2+ SWAP 0 DO DUP I 2 * + DUP @ 0=
E IF NEWDISC ELSE DROP THEN
F LOOP DROP ; -->

SCR# 4
0 ( BLKWRITE/BLKREAD                               4 TA 29.4.82 )
1 : BLKWRITE ( FROMADR-2,TOADR-1 --- )
2 10 0 DO OVER C/L I * + OVER ( FROM,TO ) C/L
3 BEGIN >R ( COUNT) OVER C@ DUP OD =
4 IF ( LINE END) SWAP C! DROP R> 1- C/L SWAP - + 1
5 ELSE OVER C! 1+ SWAP 1+ SWAP R> 1- -DUP
6 IF 0 ELSE 2DROP C/L + 1 THEN
7 THEN
8 UNTIL
9 LOOP 2DROP ;
A : BLKREAD ( FROMADR-2,TOADR-1 --- )
B DUP B/BUF BL FILL SWAP
C 10 0 DO OVER C/L I * + C/L BOUNDS
D DO DUP C@ DUP OD = IF DROP LEAVE ELSE I C! THEN 1+
E LOOP
F LOOP 2DROP ; -->

```

```

SCR# 5
0 ( NEW-R/W                                5      TA 29.4.82 )
1 : NEW-R/W ( BUFFERADR-3,BLK#-2,F=1 READ/F=0 WRITE --- )
2 OVER ?DISC ( OPEN DISCBUFFER)
3 IF ( READ) DISCPINTER SWAP 2 * + @ DUP @
4 IF ( NOT EMPTY) 2+ SWAP BLKREAD
5 ELSE ( EMPTY) DROP B/BUF BL FILL
6 THEN ;S
7 THEN ( WRITE) SWAP SETOD ROT DISCPINTER SWAP 2 * + DUP >R
8 ROT OVER @ @ SWAP
9 2DUP < IF BROW
A ELSE 2DUP > IF COMPRESS ELSE 2DROP DROP THEN
B THEN
C R> @ 2+ ( DISCSTART) BLKWRITE ;
D : DISCEND? ( --- N / LAST USED MEMORY LOCATION+1 )
E DISCPINTER @ 0 D. ; -->
F

```

```

SCR# 6
0 ( OLD/NEW/DDUMP                                6      TA 20.5.82 )
1 : OLD ' R/W CFA UR/W ! ;
2 : NEW ' NEW-R/W CFA UR/W ! ;
3 : DDUMP ( ADR-2,COUNT-1 --- )
4 0 DO CR DUP 0 5 D.R SPACE 8 SWAP OVER
5 0 DO DUP C@ 3 .R 1+ LOOP
6 SWAP ?TERMINAL IF LEAVE THEN
7 +LOOP DROP CR ;
8 : TASK ; ;S
9
A
B
C
D
E
F

```

Michael Zimmermann, 6102 Pfungstadt

FORTH im Eigenbau (2)

Im ersten Abschnitt dieser Reihe wurden bereits die in Assemblersprache formulierten Funktionen zur Verwaltung eines FORTH-Interpreters beschrieben und gelistet (Heft 25, Seiten 30 ff.). Aus Platzgründen konnten dort die auch schon vorgestellten Routinen zur Ausführung von Funktionen für den Anwender nicht mehr gelistet werden, die rechnenden Routinen, Lade- und Speicheroperationen und logische Operationen. Sie sind jetzt nachfolgend gelistet, wobei zur Erklärung auf Heft 25 hinzuweisen ist.

0266	-----		
026E	DROPB DROP BYTE		
026E			
026E	026E 7002	0083 DROPB	.MOR 1+2
0270	0270 EB	0084	INX ;STACK-POINTER ERHOEHEN
0271	0271 4C3002	0085	JMP NEXT
0274	-----		

65_{xx} MICRO MAG

```

0274      DROPN DROP WORD
0274
0274      0274 4B02  00B7 DROPN .WOR TCALL      ;AUFRUF ALS FORTH-UNTERROUTINE
0276      0276 6E02  00B8      .WOR DROPB      ;ERSTES BYTE FALLEN LASSEN
0278      0278 6E02  00B9      .WOR DROPB      ;UND ZWEITES BYTE
027A      027A 6302  0090      .WOR TRET
027C
-----
027C      DUPB DUPLICATE BYTE
027C
027C      027C 7E02  0092 DUPB  .WOR #+2      ;CODE
027E      027E CA      0093      DEX          ;DATA-STACK-POINTER ERNIEDRIGEN
027F      027F B502  0094      LDA 2,X      ;ALTEN TOP-OF-STACK WERT HOLEN
0281      0281 9501  0095      STA 1,X      ;UND ALS NEUEN TOP-OF-STACK WERT ABSPEICHERN
0283      0283 4C3002 0096      JMP NEXT
0286
-----
0286      DUPN DUPLICATE WORD
0286
0286      0286 8B02  0098 DUPN  .WOR #+2
0288      0288 CA      0099      DEX          ;STACK-POINTER UM 2BYTE ERNIEDRIGEN
0289      0289 CA      0100      DEX
028A      028A B503  0101      LDA 3,X      ;ALTES TOP-OF-STACK-WORD ENTMENHEN
028C      028C 9501  0102      STA 1,X      ;UND ALS NEUEN TOP ABSPEICHERN
028E      028E B504  0103      LDA 4,X
0290      0290 9502  0104      STA 2,X
0292      0292 4C3002 0105      JMP NEXT
0295
-----
0295      SWAPB SWAP BYTE
0295
0295      0295 9702  0107 SWAPB .WOR #+2
0297      0297 B502  0108      LDA 2,X      ;NEXT-ON-STACK IN A LADEN
0299      0299 B401  0109      LDY 1,X      ;TOP-OF-STACK IN Y
029B      029B 9501  0110      STA 1,X      ;JETZT A IN TOP
029D      029D 9402  0111      STY 2,X      ;UND Y IN NEXT-ON-STACK ABLEGEN
029F      029F 4C3002 0112      JMP NEXT
02A2
-----
02A2      SWAPN SWAP WORDS
02A2
02A2      02A2 A402  0114 SWAPN .WOR #+2      ;CODE
02A4      02A4 B503  0115      LDA 3,X      ;NEXT-ON STACK IN A
02A6      02A6 B401  0116      LDY 1,X      ;TOP IN Y LADEN
02A8      02A8 9501  0117      STA 1,X      ;A IN TOP
02AA      02AA 9403  0118      STY 3,X      ;Y IN NEXT-ON-STACK ABLEGEN
02AC      02AC B504  0119      LDA 4,X      ;WEITER MIT ZWEITEM BYTE
02AE      02AE B402  0120      LDY 2,X
02B0      02B0 9502  0121      STA 2,X
02B2      02B2 9404  0122      STY 4,X
02B4      02B4 4C3002 0123      JMP NEXT
02B7
-----
02B7      INCR-ROUTINE
02B7
02B7      02B7 B902  0125 INCR  .WOR #+2
02B9      02B9 F601  0126      INC 1,X
02BB      02BB D002  0127      BNE #+4
02BD      02BD F602  0128      INC 2,X
02BF      02BF 4C3002 0129      JMP NEXT
02C2
-----

```

65_{xx} MICRO MAG

02C2	DECR DECREMENT-ROUTINE			
02C2				
02C2	02C2 C402	0131	DECR .WOR	4+2
02C4	02C4 B501	0132	LDA	1,X
02C6	02C6 D601	0133	DEC	1,X
02C8	02C8 C900	0134	CMR	#00
02CA	02CA D002	0135	BNE	4+4
02CC	02CC D602	0136	DEC	2,X
02CE	02CE 4C3002	0137	JMP	NEXT
02D1	-----			
02D1	PLUS ADDITION AUF STACK			
02D1				
02D1	02D1 D302	0139	PLUS .WOR	4+2
02D3	02D3 2481	0140	BIT	DFLAG
02D5	02D5 1001	0141	BPL	4+3
02D7	02D7 F8	0142	SED	
02D8	02D8 18	0143	CLC	
02D9	02D9 B503	0144	LDA	3,X
02DB	02DB 7501	0145	ADC	1,X
02DD	02DD 9503	0146	STA	3,X
02DF	02DF B504	0147	LDA	4,X
02E1	02E1 7502	0148	ADC	2,X
02E3	02E3 9504	0149	STA	4,X
02E5	02E5 EB	0150	INX	
02E6	02E6 EB	0151	INX	
02E7	02E7 DB	0152	CLD	
02E8	02E8 4C3002	0153	JMP	NEXT
02EB	-----			
02EB	MINUS SUBTRAKTION AUF STACK			
02EB				
02EB	02EB ED02	0155	MINUS .WOR	4+2
02ED	02ED 2481	0156	BIT	DFLAG
02EF	02EF 1001	0157	BPL	4+3
02F1	02F1 F8	0158	SED	
02F2	02F2 38	0159	SEC	
02F3	02F3 B503	0160	LDA	3,X
02F5	02F5 F501	0161	SBC	1,X
02F7	02F7 9503	0162	STA	3,X
02F9	02F9 B504	0163	LDA	4,X
02FB	02FB F502	0164	SBC	2,X
02FD	02FD 9504	0165	STA	4,X
02FF	02FF EB	0166	INX	
0300	0300 EB	0167	INX	
0301	0301 DB	0168	CLD	
0302	0302 4C3002	0169	JMP	NEXT
0305	-----			
0305	PUSHB PUSH BYTE			
0305				
0305	0305 0703	0171	PUSHB .WOR	4+2
0307	0307 CA	0172	DEX	
0308	0308 A000	0173	LDY	#0
030A	030A B182	0174	LDA (PC),Y	
030C	030C 9501	0175	STA	1,X UND SPEICHERS ES IM STACK
030E	030E E682	0176	INC	PC
0310	0310 9002	0177	BCC	4+4
0312	0312 E683	0178	INC	PC+1
0314	0314 4C3002	0179	JMP	NEXT
0317	-----			

65xx MICRO MAG

```

0317      PUSHM PUSH WORD
0317
0317 0317 1903 0181 PUSHM .WOR 1+2
0319 0319 CA 0182 DEX ;VERHINDERE STACK-POINTER
031A 031A CA 0183 DEX
031B 031B A000 0184 LDY #0
031D 031D B182 0185 LDA (PC),Y ;LADE WORT, AUF DAS DER PROGRAMM-COUNTER ZEIGT
031F 031F 9501 0186 STA 1,X ;UND SPEICHERE ES IN STACK
0321 0321 CB 0187 INY
0322 0322 B182 0188 LDA (PC),Y
0324 0324 9502 0189 STA 2,X
0326 0326 18 0190 CLC
0327 0327 A582 0191 LDA PC ;ERHOEHEN PROGRAMM-COUNTER UM 2
0329 0329 6902 0192 ADC #2
032B 032B 8582 0193 STA PC
032D 032D 9002 0194 BCC 1+4
032F 032F E683 0195 INC PC+1
0331 0331 4C3002 0196 JMP NEXT
0334
-----
0334 FETB FETCH BYTE
0334
0334 0334 3603 0198 FETB .WOR 1+2
0336 0336 B501 0199 LDA 1,X ;KOPIERE ADRESSE AN TOP-OF-STACK
0338 0338 8584 0200 STA PTR ;IN DEN POINTER
033A 033A B502 0201 LDA 2,X
033C 033C 8585 0202 STA PTR+1
033E 033E EB 0203 INX ;ERHOEHEN STACK-POINTER
033F 033F A000 0204 LDY #0
0341 0341 B184 0205 LDA (PTR),Y ;LADE BYTE AUS SPEICHER
0343 0343 9501 0206 STA 1,X ;UND LEGE IN TOP AB
0345 0345 4C3002 0207 JMP NEXT
0348
-----
0348 FETW FETCH WORD
0348
0348 0348 4A03 0209 FETW .WOR 1+2 ;CODE
034A 034A B501 0210 LDA 1,X ;KOPIERE ADRESSE IN TOP
034C 034C 8584 0211 STA PTR ;IN DEN POINTER
034E 034E B502 0212 LDA 2,X
0350 0350 8585 0213 STA PTR+1
0352 0352 A000 0214 LDY #0
0354 0354 B184 0215 LDA (PTR),Y HOLE BYTE AUS SPEICHER
0356 0356 9501 0216 STA 1,X UND LEGE IN STACK AB
0358 0358 CB 0217 INY
0359 0359 B184 0218 LDA (PTR),Y
035B 035B 9502 0219 STA 2,X
035D 035D 4C3002 0220 JMP NEXT
0360
-----
0360 STB STORE BYTE
0360
0360 0360 6203 0222 STB .WOR 1+2
0362 0362 B501 0223 LDA 1,X ;KOPIERE TOP-OF-STACK
0364 0364 8584 0224 STA PTR ;IN POINTER
0366 0366 B502 0225 LDA 2,X
0368 0368 8585 0226 STA PTR+1
036A 036A EB 0227 INX
036B 036B EB 0228 INX
036C 036C B501 0229 LDA 1,X ;LADE TOP UND
036E 036E A000 0230 LDY #0

```

65_{xx} MICRO MAG

```

0370      0370 9184 0231      STA (PTR),Y      ;LEGE IN SPEICHER DURCH POINTER ADRESSIERT AB
0372      0372 EB   0232      INX                ;ERHOEHE STACK-POINTER
0373      0373 4C3002 0233      JMP NEXT
0376
-----
0376      STW STORE WORD
0376
0376      0376 7803 0235 STW   .WOR #+2
0378      0378 B501 0236      LDA 1,X          ;KOPIERE ADRESSE IN TOP
037A      037A B584 0237      STA PTR         ;IN DEN POINTER
037C      037C B502 0238      LDA 2,X
037E      037E B585 0239      STA PTR+1
0380      0380 EB   0240      INX
0381      0381 EB   0241      INX
0382      0382 B501 0242      LDA 1,X          ;LADE TOP
0384      0384 A000 0243      LDY #0
0386      0386 9184 0244      STA (PTR),Y    UND SPEICHERE IN MEMORY
0388      0388 CB   0245      INY
0389      0389 B502 0246      LDA 2,X
038B      038B 9184 0247      STA (PTR),Y
038D      038D EB   0248      INX                ;ERHOEHE STACK
038E      038E EB   0249      INX
038F      038F 4C3002 0250      JMP NEXT
0392
-----
0392      SAND STACK - AND
0392
0392      0392 9403 0252 SAND   .WOR #+2
0394      0394 B501 0253      LDA 1,X          ;LADE TOP
0396      0396 3502 0254      AND 2,X         ;VERKNUEPFE MIT NEXT
0398      0398 EB   0255      INX                ;UEBERGEHE ALTEN TOP
0399      0399 9501 0256      STA 1,X        ;SPEICHERE RESULTAT IN TOP
039B      039B 4C3002 0257      JMP NEXT
039E
-----
039E      SDR STACK - OR
039E
039E      039E A003 0259 SDR   .WOR #+2
03A0      03A0 B501 0260      LDA 1,X          ;LADE TOP
03A2      03A2 1502 0261      ORA 2,X         ;VERKNUEPFE MIT NEXT
03A4      03A4 EB   0262      INX                ;UEBERGEHE ALTEN TOP
03A5      03A5 9501 0263      STA 1,X        ;SPEICHERE RESULTAT IN TOP
03A7      03A7 4C3002 0264      JMP NEXT
03AA
-----
03AA      SEDR STACK -EXCLUSIVE OR
03AA
03AA      03AA AC03 0266 SEDR  .WOR #+2
03AC      03AC B501 0267      LDA 1,X          ;LADE TOP
03AE      03AE 5502 0268      EOR 2,X         ;VERKNUEPFE MIT NEXT
03B0      03B0 EB   0269      INX                ;UEBERGEHE ALTEN TOP
03B1      03B1 9501 0270      STA 1,X        ;SPEICHERE RESULTAT IN TOP
03B3      03B3 4C3002 0271      JMP NEXT
03B6
-----
03B6      DOT AUSGABE WORD IM TOP ALS ZAHL
03B6
03B6      03B6 BB03 0273 DOT   .WOR #+2      ;CODE
03B8      03B8 B502 0274      LDA 2,X          ;LADE BYTE IM TOP
03BA      03BA 2046EA 0275      JSR NUMA        ;GEBE ALS HEXA-ZAHL AUS
03BD      03BD B501 0276      LDA 1,X
03BF      03BF 2046EA 0277      JSR NUMA
03C2      03C2 EB   0278      INX                ;MACHE TOP UNGUELTIG

```

65^{xx} MICRO MAG

03C3	03C3 EB	0279	INX	
03C4	03C4 4C3002	0280	JMP NEXT	
03C7	-----			
03C7	BNUM BRACKET-NUMBER NUMERISCHE EINGABE			
03C7	03C7 C903	0282	BNUM .WOR #+2	;CODE
03C9	03C9 8680	0283	STX XSAV	;RETTE X
03CB	03CB 20B1EA	0284	JSR ADDNE	;HEXA-ZAHL HOLEN
03CE	03CE A680	0285	LDX XSAV	;X REKOMSTRUIEREN
03D0	03D0 CA	0286	DEX	;UND PLATZ AUF STACK MACHEN
03D1	03D1 CA	0287	DEX	
03D2	03D2 AD1CA4	0288	LDA ADDR	;EINGEBEBEN ZAHL IM STACK ABLEGEN
03D5	03D5 9501	0289	STA 1,X	
03D7	03D7 AD1DA4	0290	LDA ADDR+1	
03DA	03DA 9502	0291	STA 2,X	
03DC	03DC 4C3002	0292	JMP NEXT	
03DF	-----			
03DF	SPACE AUSGABE SPACE			
03DF	03DF E103	0294	SPACE .WOR #+2	
03E1	03E1 203EEB	0295	JSR BLANK	;LINK ZUR AIM-ROUTINE
03E4	03E4 4C3002	0296	JMP NEXT	
03E7	-----			
03E7	CR CARRIAGE RETURN			
03E7	03E7 E903	0298	CR .WOR #+2	
03E9	03E9 20F0E9	0299	JSR CRLF	;LINK ZUR AIM-ROUTINE'
03EC	03EC 4C3002	0300	JMP NEXT	
03EF	-----			
03EF	KEY KEYBOARD-ZEICHEN EINGABE			
03EF	03EF F103	0302	KEY .WOR #+2	;CODE
03F1	03F1 CA	0303	DEX	;PLATZ AUF STACK MACHEN
03F2	03F2 2093E9	0304	JSR INALL	;ZEICHEN EINLESEN
03F5	03F5 9501	0305	STA 1,X AUF STACK ABLEGEN	
03F7	03F7 4C3002	0306	JMP NEXT	
03FA	-----			
03FA	EMIT ZEICHEN VOM STACK AUSGEBEN			
03FA	03FA FC03	0308	EMIT .WOR #+2	;CODE
03FC	03FC B501	0309	LDA 1,X	;ZEICHEN LADEN
03FE	03FE 20BCE9	0310	JSR OUTALL	;UND AUSGEBEN
0401	0401 EB	0311	INX	;STACK VERKURZTEN
0402	0402 4C3002	0312	JMP NEXT	
0405	-----			
0405	RUN-PACKAGE			
0405	0405	0314	#=800	
0800	0800 4802	0315	.WOR TCALL	
0802	0802 0503	0316	.WOR PUSHB	;NULL AUF STACK BRINGEN
0804	0804 00	0317	.BYT 0	
0805	0805 C703	0318	.WOR BNUM	;ADRESSE=ZAHL VON KEYBOARD EINGEBEN
0807	0807 3403	0319	.WOR FETB	;BYTE AN ADRESSE HOLEN
0809	0809 0503	0320	.WOR PUSHB	;MASKE 7F AUF STACK LEGEN
080B	080B 7F	0321	.BYT 7F	
080C	080C 9E03	0322	.WOR SOR	;UND LOGISCHES OR AUSFUHREN
080E	080E 8702	0323	.WOR INCR	;UM 1 ERHOEHEN UM UEBERLAUF ZU ERHALTEN
0810	0810 6E02	0324	.WOR DROPB	;NIEDERES BYTE VERGESSEN

65xx MICRO MAG

0B12	0B12 0503	0325	.WOR PUSHB	};MASKE #30=0 AUF STACK BRINGEN
0B14	0B14 30	0326	.BYT #30	
0B15	0B15 9E03	0327	.WOR SDR	};UND HIERMIT LOGISCHES OR AUSFÜHREN
0B17	0B17 DF03	0328	.WOR SPACE	};LEERZEICHEN AUSGEBEN
0B19	0B19 FA03	0329	.WOR ENIT	};BYTE IN TOP ALS CHARACTER AUSGEBEN
0B1B	0B1B 6302	0330	.WOR TRET	
0B1D	0B1D	0331	.END	
0B1D	ERRORS= 000			#

StDir. Peter Rix, 2350 Neumünster

Das AIM 65 Math Package

Das Package besteht aus einem 4K-ROM für den Adreßbereich D000-DFFF und aus einem 80-seitigen Handbuch (Rockwell Document Nr. 29651N22 vom Februar 1982). Der Verfasser hatte Gelegenheit, dieses Package zu erproben und danach diesen Erfahrungsbericht abzugeben.

Im RAM werden die Variablenbereiche AB-C4 und 25C-27E beansprucht. Von der Adreßraumbelegung abgesehen, sind die ROM-Routinen als systemunabhängige Unterprogramme gestaltet, so daß eine Nutzung des Package in beliebigen 65xx-Systemen möglich ist.

Als Dienstleistungen bietet das Package Arithmetik mit 40-Bit-Fließkommazahlen (9 Dezimalstellen, Zahlenbereich $\pm 10^{1-39}$ bis $\pm 10^{138}$), Quadratwurzel, Potenz, Betrag, Integerfunktion, Vorzeichenfunktion, Exponentialfunktion, dekadischen und natürlichen Logarithmus, trigonometrische Funktionen, Arcustangens, Grad-Radianenumwandlung und Polynomberechnung. Hinzu kommen Routinen zur ASCII-Fließkommakonvertierung, Ausgabeformatierung, 16-Bit-Integer-Konvertierung und Fehlerbehandlung.

Rockwell ist den sicheren Weg gegangen, die langjährig in vielen Microsoft-BASIC-Interpretern bewährten Mathematikprogramme in sein Package zu übernehmen, die Routinen arbeiten denn auch mit der vom BASIC her gewohnten Zuverlässigkeit und mit den bekannten kleinen Rundungsschwächen aller rein binären Formate. Beachtlich ist die Arbeitsgeschwindigkeit der vom Verwaltungsüberhang des BASICinterpreters befreiten Routinen, eine Multiplikation erfordert typisch etwa 2 ms, ein Polynom 2. Grades ist in 5 ms berechnet.

Gut gelöst ist die Fehlerbehandlung. Über einen Vektor kann zu einer ROMresidenten Fehlermeldung oder zu einer benutzerspezifischen Fehlerbehandlung verzweigt werden. Über den X-Index werden die Fehlerarten DIVIDE BY ZERO, OVERFLOW, NON PLUS LOG und NUMBER TOO LARGE signalisiert. Die im Handbuch dokumentierte Fehlerart UNDERFLOW kann allerdings nicht eintreten, weil Zahlen kleiner $10E-39$ als Null gedeutet werden.

Für den Assemblerprogrammierer werden Parameterübergabe, Einsprungadressen und Wirkung der einzelnen Routinen vollständig dokumentiert. Das hektographierte Manuskript des Handbuchs enthält allerdings noch einige kleine Fehler und Unklarheiten. So liefert z.B. die ausgewiesene Negationsroutine statt eines veränderten Vorzeichens eine komplementierte Mantisse mit verblüffenden Werten ab.

Einsatzschwerpunkt des Package dürfte die Erweiterung des FORTH-Systems um Gleitkommabefehle werden. Die Adreßraumbelegung ist auf diese Anwendung abgestimmt, und die Einbindung in FORTH ist prinzipiell gut gelöst. Nach Installation des ROMs im Sockel Z24 der AIM-Platine kann FORTH über Taste N aufgerufen werden. Dadurch werden 32 im ROM bereits enthaltene Gleitkomma-FORTH-Worte zum FORTH-Vokabular hinzugefügt. Die gute Idee hat aber im Detail noch erhebliche Schwächen, weil fast alle Befehle akkumulator-orientiert sind und wenig Rücksicht auf die Stackstruktur von FORTH nehmen. Alle Operanden müssen einzeln zwischen Memory und Fließkomma-Akkus bewegt werden. Das ist lästig. Ein Gleitkommastapel begrenzter Tiefe (ca. 6 Register) und stapelorientierte Arithmetik sind für FORTH unbedingt notwendig.

65_{xx} MICRO MAG

Vorversuche haben gezeigt, daß die Einrichtung eines solchen Stapels einfach möglich ist. Mit über 500 freien Byte im ROM steht dafür auch genügend Programmplatz zur Verfügung.

Wünschenswert bleibt eine verbesserte Formatieroutine für die Ausgabe. Zwar kann der Anwender Ausgabefeldlänge und die Zahl der Nachkommastellen freizügig wählen, er hat aber, weil auch hier die BASIC-Routinen übernommen worden sind, keinen Einfluß auf die Umschaltung zwischen dezimaler und exponentieller Schreibweise. Dieser Standard mag 1978 akzeptabel gewesen sein, er wird den Anforderungen von 1982 nicht mehr gerecht.

Hinzuweisen bleibt auf einige simple Fehler im ROM. Die Standard-Fehlerroutine wird nicht ordnungsgemäß beendet, bei Dezimalzahlen mit Beträgen $0,01 \leq |x| < 1$ geht das Vorzeichen in der Ausgabe verloren, beim Abschneiden von Endnullen verschwindet auch immer das letzte noch bedeutsame Zeichen, und die Umschaltung auf das Abschneiden von Endnullen erfolgt über die falsche Adresse.

Zusammenfassend verspricht das MATH PACKAGE von Rockwell ein gut dokumentiertes, für den Assemblerprogrammierer nützlich und für den FORTH-Programmierer unentbehrliches Dienstleistungspaket zu werden. Die Konzeption ist im Ansatz richtig, in die Details ist noch etwas zu wenig Arbeit investiert worden. Es bleibt zu hoffen, daß Rockwell in der freigegebenen Version noch eine Überarbeitung im Hinblick auf Benutzerkomfort vornehmen wird. Das Verhältnis zwischen Rockwell-Schale und Microsoft-Inhalt ist gegenwärtig noch nicht ausgeglichen genug (Spätlese im Pappbecher).

Nützlich im Math-Package ist die Ausweisung auch der im BASIC bereits enthaltenen Polynombe-rechnungsroutinen. Dazu nachfolgend als Anwendung ein kleines FORTH-Programm:

```
( RIX, NMS, 07/82 )
( POLYNOMBERECHNUNG MIT AIM-65 MATH. PACKAGE )

( MINIMALE FELDEWEITE VORGEBEN )
14 MIN-WIDTH !

( NACHKOMMASTELLEN VORGEBEN )
6 DEC-LENGTH !

O VARIABLE ASCII-BUFFER C/L ALLOT

: FZIN ( EINGABE --> FAC)
  ASCII-BUFFER DUP C/L
  CR ." X=" EXPECT FIN ;

: FZOUT ( FAC --> AUSGABE)
  ASCII-BUFFER DUP FOUT
  CR ." Y=" COUNT TYPE CR ;

( EINGABE POLYNOMGRAD N UND N+1 KOEFFIZIENTEN
( DYNAMISCHE SPEICHERZUWEISUNG
( N, CN, ... C2, C1, C0 AB PAD )
: KIN ( N --- )
  DUP PAD C!
  1+ 0 ( LAUFINDEX)
  DO ASCII-BUFFER DUP C/L
  CR EXPECT FIN
  PAD 1+ I 5 * + F>M
  LOOP ;
```

65xx MICRO MAG

```
( BERECHNUNG VON POLYNOMWERTEN )
: PWERT FZIN ( ARGUMENTEINGABE)
  PAD POLY ( RECHNUNG)
  FZOUT ( WERTAUSGABE) ;
```

FINIS

END

<

>?

<N>

AIM 65 FORTH V1.3

SOURCE IN=M

OK

(POLYNOM 2. GRADES Y=-2.25X^2+8.732X-0.511) OK

2 KIN (BRAD N UND KOEFFIZIENTEN)

-2.25

8.732

-0.511 OK

PWERT (BERECHNUNG)

X= 0

Y= -.511000

OK

PWERT

X= 2

Y= 7.953000

OK

PWERT

X=-12.5

Y= -461.223500

OK

PWERT

X= 5.5E21

OVERFLOW ERROR

AIM 65 FORTH V1.3

#

Dirk Sanders, 6100 Darmstadt

Low Cost Typenradrunder (2)

Der Autor beschrieb in Heft 24 des 65xx MICRO MAG Schaltung und Programm zum Betrieb der Typenrad-Schreibmaschinen Olivetti Praxis 30 und 35 sowie von Quelle, Best.-Nr. 027.304. Zwischenzeitlich konnte eine Verbesserung vorgenommen werden, und zwar hinsichtlich des dort noch nicht für alle Fälle befriedigend zu bemessenden Zeitbedarfes für Wagenrücklauf/Zeilentransport. Während dieses CR/LF oder eines TAB läuft der Step-Motor. Bedingung für das Ende des CR ist nun, daß auf der ersten der vier Step-Motor-Leitungen 50 ms lang kein Impuls registriert wird, dann nämlich ist der Step-Motor nicht mehr in Betrieb.

Dafür muß eine der vier Step-Motor-Leitungen nun wie folgt angeschlossen werden:

CA1 an STEP1 =3872 (MASTER), dort Pin 3

Das Programm ist an den nachfolgend bezeichneten Stellen auf diese neue Beschaltung geändert worden. Es ist zu beachten, daß sich durch die neuen Befehle für den Rest des Programmes Verschiebungen im benutzten Adreßraum ergeben. Das Programm setzt ferner für ein LF allein eine Wartezeit von 200 ms voraus, was in etwa der von Olivetti programmierten Zeit entspricht.

65_{xx} MICRO MAG

Bei den Schreibmaschinen scheint die Bezeichnung der ICs MASTER und SLAVE z.T. von den bisher genannten abweichend zu sein. Festgestellt wurden auch:

MASTER 3870/42 MK16139N-5
SLAVE 3870/20 MK14567N-5

FÜR NACHSTEHENDES PROGRAMM WIRD EIN WEITERES SYMBOL EINGEFÜHRT:

TIME3 =50000 ;1/4 WARTEZEIT FÜR LF

DIE 6 BEFEHLE AB PROGRAMMSTELLE \$0EA0 WERDEN WIE FOLGT ABGEÄNDERT:

```
AD0CA0 LDA PCR
29EE AND B$EE
8D0CA0 STA PCR ;CB1, CA1 : HIGH TO LOW
AD0EA0 LDA IER
29CD AND B$CD
8D0EA0 STA IER ;KEIN INTERRUPT
```

AB PROGRAMMSTELLE \$0EFF FOLGEN JETZT DIESE BEFEHLE, DURCH DIE DER REST DES PROGRAMMES AB LABEL RETURN VERSCHOBEN WIRD:

```
68 PLA ;WAR ES EINE FUNKTIONS-
C96F CMP B$6F ;TASTE, DANN KOMMT KEIN
F027 BEQ SPACE ;READY-IMPULS
C96E CMP B$6E
F030 BEQ LFEEED
C965 CMP B$65
F038 BEQ BS
C978 CMP B$78
F034 BEQ TABULA
C976 CMP B$76
F030 BEQ CR
2970 AND B$70 ;WENN TIME=0,
F013 BEQ FUNKT
C970 CMP B$70 ;ODER TIME=7 DANN WAR ES
F00F BEQ FUNKT ;EINE FUNKTIONSTASTE

PRI08 A901 LDA B$01 ;WENN NICHT, DANN
2C01A0 BIT ORRA ;WARTE BIS DRUCKMAGNET...
F0FB BEQ PRI08 ; ...ON?
PRI09 2C01A0 BIT ORRA
D0FB BNE PRI09 ; ...WIEDER OFF?
4CXXXX JMP RETURN

SPACE ;BEI FUNKTIONSTASTE TIME1 WARTEN
;TIME1 ENTSPRICHT TIME
;FUER SPACE, WIRD ABER
;FUER VIELE FUNKTIONS-
;TASTEN BENUTZT

FUNKT A0A8 LDY BkTIME1
A961 LDA BgTIME1
8C08A0 STY T2
8D09A0 STA T2+1 ;USER TIMER 2 STARTEN
4C'XXXX JMP RETURN

;LANGDAUERENDE FUNKTIONSTASTEN:
LFEEED A050 LDY BkTIME3 ;MINDESTENS 200 MS FUER
A203 LDX B3 ;ZEILEN VORSCHUB
```

65xx MICRO MAG

```

LFE00  A9C3  LDA BgTIME3      ;HIER ERST 150
        20 xxxx JSR TIMER
        CA     DEX
        D0F8  BNE LFE00

TABULA      ;WARTEN BIS TAB-MOTOR STILL STEHT

CR
BS
LFE01  2C01A0 BIT ORRA      ;CLEAR CA1 INT.-FLAG
        A050  LDY BkTIME3
        A9C3  LDA BgTIME3  ;HIER WEITERE 50 MS FUER
        20 xxxx JSR TIMER  ;ZEILENVORSCHUB

        A902  LDA B$02
        2C0DA0 BIT IFR
        D0EF  BNE LFE01    ;SCHALTFLANKE REGISTRIERT

RETURN  A920  LDA B$20      ;$20 WIRKT BEI RUECKKEHR
        ERRORS= 0000

```

In TAB, 2. Zeile:

```
| .BYT $65,$78,$76,$6F,$6E,$6F,$6F ;08
```

- Alle Angaben ohne Gewähr -

#

Jürgen Rüd, 7800 Freiburg

PETARI (CBM)

für CBM 3001 (4001) mit Grafik-Tastatur

Jeder CBM-Besitzer, der sich bereits mit dem Atari-Computer beschäftigt hat, wird sich über kurz oder lang über seinen CBM ärgern. Ganz abgesehen von den tollen grafischen Möglichkeiten besitzt der Atari noch weitere hervorragende Merkmale. Einige dieser Merkmale, die dem CBM beigebracht werden sollen, betreffen den Screen-Editor. So verfügt der Atari über die Möglichkeit, ganze Zeilen einzufügen oder zu löschen, wobei der Rest entsprechend nach oben bzw. nach unten verschoben wird. Dies hat den Vorteil, daß man bei Änderungen an einem Programm sich im Listing schnell Platz für Einfügungen schaffen kann. Weiterhin besitzt er einen überaus komfortablen Tabulator und natürlich auch einen Tastenrepeat. Diese Hilfsmittel gaben bei mir den Ausschlag, dem etwa stiefmütterlichen CBM etwas auf die Sprünge zu helfen.

Außer dem bereits beschriebenen Insert und Delete einer Zeile folgten so noch weitere Zutaten: Im Gegensatz zum normalen Delete sollte es auch möglich sein, ein Zeichen rechts vom Cursor zu löschen und den Rest nach links aufzuschieben (siehe dazu auch 65xx MICRO MAG Nr. 21, S. 61). Ferner sollte das Löschen des Bildschirms vom Cursor ab und bis zum Cursor möglich sein. Und dasselbe auch in einer Zeile; per Tastendruck kann ab Cursor der Rest der Zeile gelöscht werden oder aber der Beginn der Zeile bis zum Cursor. Auch ein Tabulator, bei dem der Cursor bei jedem Tastendruck um 15 Stellen weiterspringt, kann ganz nützlich sein. Um die HOME-Funktion zu ergänzen, kam noch eine Taste hinzu, mit der man den Cursor auf den Anfang der letzten Zeile versetzen kann. Und schließlich und endlich eine Taste, bei deren Drücken der Rechner von Groß-/Grafik auf Klein-/Groß-Zeichen und umgekehrt umschaltet. Daß das Programm eine Repeat-Funktion enthält, ist heutzutage schon Standard, genauso wie seine automatische Desaktivierung bei Kassettenoperationen, da es im System-IRQ läuft.

Beim Betrachten der CBM-Tastatur zeigte sich aber schon wieder eine Schwäche des CBM: Er hat keinerlei freie Funktionstaste, die man mit den neuen Funktionen belegen könnte. Hier half aber ein kleiner Kniff. Außen den Shift-Tasten, die man übrigens getrennt softwaremäßig abfragen kann,

65xx MICRO MAG

besitzt der Rechner nur noch die RUN-STOP-Taste und Die RVS-Taste, die alleine gedrückt, keine sofortige Wirkung auf den Bildschirm zur Folge haben. Deshalb wurde der RUN/STOP-Taste die Routine zum Löschen eines Zeichens rechts vom Cursor zugeordnet. Die RVS-Taste dient zu weiteren Dekodierung für die anderen Funktionen. Dafür wurden noch die Tasten CLR, Cursor Down, Cursor Right, Delete, 7, 8, 9 / und / ausgewählt, da diese vorteilhaft im 10er-Block liegen. Das sieht nun praktisch so aus: Soll eine der Funktionen ausgeführt werden, so drückt man die RVS-Taste und gleichzeitig die zur Funktion gehörende Taste. Hierzu die nachstehende Tabelle aller Funktionen von PETARI:

Kürzel	Tastendruck	Beschreibung
CLA	RVS + CLR	löscht Bildschirm bis Cursor
CLR	RVS + 7	löscht Bildschirm ab Cursor
DEZ	RVS + CSRDOWN	löscht Zeile und schiebt den Rest hoch
INZ	RVS + 8	fügt eine Zeile ein und schiebt den Rest nach unten
TAB	RVS + CSRRIGHT	entspricht 15 * Cursor rechts
END	RVS + 9	setzt Cursor an den Anfang der letzten Zeile
DEB	RVS + DEL	löscht Anfang der Zeile bis Cursor
DER	RVS + /	löscht Rest der Zeile ab Cursor
SWI	RVS + /	schaltet zwischen Grafik und Kleinschreibung um
DRC	RUN/STOP	löscht 1 Zeichen rechts vom Cursor

Die RVS-Taste funktioniert übrigens normal, solange sie alleine gedrückt wird. Wird eine Funktionstaste gleichzeitig gedrückt, so bleibt der RVS-Modus solange ausgeschaltet, wie die RVS-Taste gedrückt bleibt. Erst mit nochmaligem Drücken der RVS-Taste kann der RVS-Modus wieder eingeschaltet werden. - Zur Repeat-Funktion ist zu bemerken, daß sie sich verlangsamt, wenn der Cursor in der letzten Zeile angekommen ist und CRSDOWN gedrückt wird. Bei RVS spricht die Routine ebenfalls nicht an.

Zum leichteren Verständnis des Programms noch einige Anmerkungen zum Bildschirm-Handling des CBM: Der Rechner überprüft im IRQ, ob eine Taste gedrückt ist. Wenn ja, dann weist er diesen einen Zahlenwert zu, der auch über PEEK(166) abzufragen ist. Dieser wird auch nach TAST gespeichert. Nun überprüft er, ob der Wert mit dem von TASTE übereinstimmt. Wenn ja, dann erfolgt keine Weitergabe an Bildschirm oder Programm. Im anderen Fall wird der Wert nach TASTE abgespeichert und in das X-Register transferiert. Der ASCII-Wert der Taste wird dann X-indiziert aus der ASCIITABLE geholt. Wenn die SHIFT-Taste gedrückt ist, wird er mit hex 80 OR-verknüpft und in den Tastaturpuffer gebracht. Ein Repeat wird somit einfach dadurch erreicht, daß man, bevor der IRQ abgearbeitet wird, ein hex FF nach TASTE abspeichert, wobei natürlich noch eine zeitliche Verzögerung erforderlich ist.

Im Programm wird nach dem Repeat die IRQ-Routine des Betriebssystems abgearbeitet. Dazu werden Rücksprungadresse, Prozessorstatus und die Register A, X und Y auf den Stack gebracht und danach über den direkten Sprung in die IRQ-Routine gesprungen. Ist diese abgearbeitet, dann erfolgt der Rücksprung über RTI ins PETARI-Programm. Dort wird dann noch getestet, ob eine der Funktionstasten gedrückt ist. Wenn nein, dann wird der IRQ verlassen, sonst wird die entsprechenden Routine abgearbeitet.

Die Stellung des Cursors im 25 Zeilen zu je 40 Zeichen umfassenden Bildschirm legen die Adressen CURADR, ZEILE und SPALTE (siehe Listing) fest. CURADR enthält die absolute Adresse des Anfangs der Zeile, in der sich der Cursor befindet. SPALTE stellt den Vektor von CURADR zur echten Cursoradresse dar. ZEILE wird intern dazu benutzt, um CURADR zu korrigieren, wenn der Cursor die Zeile wechselt. Setzt man ZEILE und SPALTE auf die gewünschten Werte und ruft dann die Systemroutine SETCURSOR auf, so läßt sich der Cursor auf einfache Weise an jede beliebige Stelle des Bildschirm positionieren. Was macht nun die Routine SETCURSOR? Der Rechner hat intern zwei Tabellen: Zum einen die Tabelle der LOW-Bytes der Zeilenanfänge bei ZEIADRL im ROM, sowie die Tabelle der Zeilenanfänge bei ZEILADRH im RAM. Wie bekannt, kann eine logische Zeile auf dem Bildschirm (nur!) bis zu zwei physikalische Zeilen lang sein. Wie merkt der Rechner nun, ob der Cursor gerade in einer Einfach- oder in einer Doppelzeile steht? Wie gesagt

hat der Rechner die Tabelle ZEIADRH im RAM. Steht der Cursor in einer Doppelzeile, so wird bei dem High-Byte der zweiten Zeile das höchstwertige Bit (hex 80) gelöscht. Zur Veranschaulichung folgt hier ein Hexauszug der Tabelle a) 1. und 2. Zeile = Einzelzeile und b) 1. und 2. Zeile = Doppelzeile:

a) 00E0 80 80 80 ... b) 00E0 80 00 80 ...

Die Routine SETCURSOR holt nun einfach die Adresse ZEILEN-indiziert aus den Tabellen und speichert sie nach CURADR. Holt man die zum Verschieben (zeilenweise mit Hilfe der Tabellen) benötigten Pointer aus diesen Tabellen, so muß man das HIGH-Byte mit hex 80 OR-verknüpfen, um auch auf jeden Fall die Adresse zu erhalten. Ferner ist es nach dem Verschieben notwendig, die Tabelle ZEILADRH zu korrigieren, indem man die gesetzten bzw. gelöschten hex 80-Bits ebenfalls verschiebt.

Das Programm liegt im oberen RAM-Bereich des Rechners und wird mit SYS 32060 aufgerufen. Es sichert dann selbst den benötigten Speicherbereich vor dem Zugriff durch das BASIC. Weiterhin wird der IRQ-Vektor auf das Programm gerichtet und schließlich ein NEW ausgeführt. Dadurch wird beim Aufruf von PETARI jedes im Speicher befindliche BASIC-Programm samt Variablen gelöscht. Sollte der Rechner eine Kassettenoperation durchführen, so stellt PETARI den IRQ-Vektor wieder auf seinen normalen Wert. Ein separates Ausschalten von PETARI entfällt damit. Danach muß man PETARI wieder mit SYS 32060 initialisieren.

PETARI

0003	0002		SYMBOLE	
0003	0003		IRGADR	=*90
0003	0004		TASTE	=*97
0003	0005		FROM	=*5E
0003	0006		TD	=*60
0003	0007		FROMPT	=*62
0003	0008		TOPT	=*63
0003	0009		SHIFT	=*98
0003	0010		ANZAHL	=*9E
0003	0011		RVSFLG	=*9F
0003	0012		TAST	=*A6
0003	0013		CURFLG	=*A7
0003	0014		CURBLK	=*AB
0003	0015		CURFLA	=*AA
0003	0016		CURADR	=*C4
0003	0017		SPALTE	=*C6
0003	0018		ZEILE	=*DB
0003	0019		ZEIFLG	=*D5
0003	0020		INSERT	=*DC
0003	0021		ZEIADH	=*E0
0003	0022		REPDEC	=*0F
0003	0023		TASTF	=*10
0003	0024		TOPRAM	=*34
0003	0025		TASTUR	=*026F
0003	0026		PORTA	=*EB10
0003	0027		PORTB	=*EB12
0003	0028		FFLAG	=*83FE
0003	0029		IRQ	=*E62E
0003	0030		IRGEND	=*E6E4
0003	0031		SETCUR	=*E25D
0003	0032		ZEIADL	=*E748
0003	0033		CURRE	=*CA40
0003	0034		IOSCHL	=*F8E6
0003	0035		SETIRQ	=*FC7B
0003	0036		NEW	=*C55D
				*E455
				*E600
				*E07F
				*E65B
				*BB41
				*F92B
				*FCC0
				*B5D3

65xx MICRO MAG

```

0003          0037 PCR      =*E84C
0003          0038 ABCTAB =*E6F7      ;*E60A
0003          0039

```

INITIALISIERT IRQ-POINTER

```

0003          0041      *=#7D3C
7D3C 78      0042      IRQINI SEI
7D3D A951    0043      LDA #<IRQEIN
7D3F 8590    0044      STA IRQADR
7D41 A97D    0045      LDA #>IRQEIN
7D43 8591    0046      STA IRQADR+1
7D45 58      0047      CLI
7D46 A93C    0048      LDA #<IRQINI
7D48 8534    0049      STA TOPRAM
7D4A A97D    0050      LDA #>IRQINI
7D4C 8535    0051      STA TOPRAM+1
7D4E 4C5DC5 0052      JMP NEW
7D51          0053

```

REPEAT-ROUTINE

```

7D51 BD0501 0055      IRQEIN LDA #0105,X      ;UEBERPRUEFT CASSETTENOPER
7D54 C9E6   0056      CMP #<IOSCHL      ;OB CBM IN I/O-ROUTINE
7D56 D00A   0057      BNE IOAB1
7D58 BD0601 0058      LDA #0106,X
7D5B C9F8   0059      CMP #>IOSCHL
7D5D D003   0060      BNE IOAB1
7D5F 207BFC 0061      JSR SETIRQ
7D62 A5A7   0062      IOAB1 LDA CURFLG      ;WENN CURSOR AUS,
7D64 D03E   0063      BNE SETSTK      ;REPEAT UEERSPRINGEN
7D66 A697   0064      LDX TASTE      ;TEST OB TASTE GEDRUECKT
7D68 EB     0065      INX
7D69 F031   0066      BEQ SETREP
7D6B C60F   0067      DEC REPDEC
7D6D D02B   0068      BNE REPAUS
7D6F A610   0069      LDX TASTF
7D71 EB     0070      INX
7D72 E000   0071      CPX #*00
7D74 D006   0072      BNE JMPO
7D76 A697   0073      LDX TASTE
7D78 E008   0074      CPX #*08
7D7A F020   0075      BEQ SETREP
7D7C A9FF   0076      JMPO   LDA #*FF
7D7E 8597   0077      STA TASTE
7D80 8510   0078      STA TASTF
7D82 A903   0079      LDA #*03
7D84 85AB   0080      STA CURBLK
7D86 A6DB   0081      LDX ZEILE
7D88 E017   0082      CPX #*17
7D8A 300C   0083      BMI STRPFL
7DBC A6A6   0084      LDX TAST
7DBE E042   0085      CPX #*42      ;=CD
7D90 D006   0086      BNE STRPFL
7D92 A698   0087      LDX SHIFT
7D94 D002   0088      BNE STRPFL
7D96 A910   0089      LDA #*10
7D98 850F   0090      STRPFL STA REPDEC      ;WIEDERHOLZEIT = #*03
7D9A D008   0091      REPAUS BNE SETSTK
7D9C A9FF   0092      SETREP LDA #*FF

```

65xx MICRO MAG

7D9E	B510	0093	STA	TASTF
7DA0	A91F	0094	LDA	##1F
7DA2	D0F4	0095	BNE	STRPFL
7DA4		0096		

SETZT RTI-ADR. & REG. AUF STACK

7DA4	A97D	0098	SETSTK	LDA	#>FTASTE	;SETZT RUECKSPRUNGADRESSE
7DA6	4B	0099		PHA		;AUF STACK
7DA7	A9B1	0100		LDA	#<FTASTE	
7DA9	4B	0101		PHA		
7DAA	0B	0102		PHP		
7DAB	4B	0103		PHA		
7DAC	4B	0104		PHA		
7DAD	4B	0105		PHA		
7DAE	4C2EE6	0108		JMP	IRQ	;FUEHRT IRQ AUS
7DB1		0109				

TEST OB FUNKTIONSTASTE GEDRUECKT

7DB1		0111				;WENN JA ENTHAELT Y DEN TASTENCODE
7DB1	EA	0112		FTASTE	NOP	
7DB2	A5A7	0113		LDA	CURFLG	;WENN CURSOR OFF,
7DB4	D07B	0114		BNE	ENDE	;DANN ENDE DES IRQ
7DB6	A000	0115		LDY	##00	
7DB8	A2F9	0116		LDX	##F9	
7DBA	BE10EB	0117		STX	PORTA	
7DBD	AE12EB	0118		LDX	PORTB	
7DC0	E0EF	0119		CPX	##EF	;RUM/STOP-TASTE
7DC2	D002	0120		BNE	JMP1	
7DC4	A08A	0121		LDY	##8A	
7DC6	E0FE	0122	JMP1	CPX	##FE	;RVS-TASTE
7DC8	D050	0123		BNE	JMP9	
7DCA	A2F0	0124		LDX	##F0	
7DCC	BE10EB	0125		STX	PORTA	
7DCF	AE12EB	0126		LDX	PORTB	
7DD2	E0BF	0127		CPX	##BF	;CLR-TASTE
7DD4	D002	0128		BNE	JMP2	
7DD6	A0B2	0129		LDY	##B2	
7DD8	E07F	0130	JMP2	CPX	##7F	;CR-TASTE
7DDA	D002	0131		BNE	JMP3	
7DDC	A0B3	0132		LDY	##B3	
7DDE	EE10EB	0133	JMP3	INC	PORTA	
7DE1	AE12EB	0134		LDX	PORTB	
7DE4	E0BF	0135		CPX	##BF	;CU-TASTE
7DE6	D002	0136		BNE	JMP4	
7DE8	A0B4	0137		LDY	##B4	
7DEA	E07F	0138	JMP4	CPX	##7F	;DEL-TASTE
7DEC	D002	0139		BNE	JMP5	
7DEE	A0B5	0140		LDY	##B5	
7DF0	EE10EB	0141	JMP5	INC	PORTA	
7DF3	AE12EB	0142		LDX	PORTB	
7DF6	E0BF	0143		CPX	##BF	;7-TASTE
7DF8	D002	0144		BNE	JMP6	
7DFA	A0B6	0145		LDY	##B6	
7DFC	E07F	0146	JMP6	CPX	##7F	;9-TASTE
7DFE	D002	0147		BNE	JMP7A	
7E00	A0B7	0148		LDY	##B7	
7E02	E0DF	0149	JMP7A	CPX	##DF	;^--TASTE
7E04	D002	0150		BNE	JMP7	

65_{xx} MICRO MAG

```

7E06 A0B1    0151          LDY  ##B1
7E08 EE10EB  0152 JMP7    INC  PORTA
7E0B AE12EB  0153          LDX  PORTB
7E0E E0BF    0154          CPX  ##BF           ;B-TASTE
7E10 D002    0155          BNE  JMPB
7E12 A08B    0156          LDY  ##8B
7E14 E07F    0157 JMPB    CPX  ##7F           ;/-TASTE
7E16 D002    0158          BNE  JMP9
7E18 A0B9    0159          LDY  ##B9
7E1A C000    0160 JMP9    CPY  ##00
7E1C D01B    0161          BNE  JMP10
7E1E A410    0162          LDY  TASTF
7E20 A69E    0163          LDX  ANZAHL
7E22 BD6F02  0164          LDA  TASTUR,X
7E25 C912    0165          CMP  ##12
7E27 D005    0166          BNE  ENDE
7E29 ADFEB3  0167          LDA  FFLAG
7E2C F00B    0168          BEQ  JMP10
7E2E A901    0169 ENDE    LDA  ##01
7E30 8DFEB3  0170          STA  FFLAG
7E33 4CE4E6  0171          JMP  IRQEND
7E36 A59E    0172 JMP10   LDA  ANZAHL           ;LOESCHT LETZTE
7E38 F002    0173          BEQ  NODEC           ;IM TABATURPUFFER
7E3A C69E    0174          DEC  ANZAHL
7E3C A900    0175 NODEC   LDA  ##00           ;LOESCHT RVB-FLAG
7E3E 8DFEB3  0176          STA  FFLAG
7E41 859F    0177          STA  RVBFLB
7E43 C410    0178          CPY  TASTF
7E45 D003    0179          BNE  EXEC
7E47 4CE4E6  0180          JMP  IRQEND
7E4A B410    0181 EXEC    STY  TASTF
7E4C 9B      0182          TYA
7E4D 4B      0183 DER    PHA           ;CURSOR OFF, UM ZU
7E4E 46AA    0184          LSR  CURFLA         ;VERHINDERN, DASS UNER-
7E50 3006    0185          BMI  BLNKOF        ;WUENSCHTE RVB-ZEICHEN
7E52 A4C6    0186          LDY  SPALTE        ;AN DER CURSORSTELLE
7E54 A5A9    0187          LDA  #A9           ;ERSCHEINEN
7E56 91C4    0188          STA  (CURADR),Y
7E58 6B      0189 BLNKOF  PLA
7E59 A000    0190          LDY  ##00
7E5B B4DC    0191          STY  INSERT
7E5D          0192

```

DELETE 1 ZEICHEN RECHTS VOM CURSOR

```

7E5D C9BA    0194          CMP  ##BA
7E5F D01A    0195          BNE  TAB
7E61 A4C6    0196          LDY  SPALTE        ;WENN CURSOR AM ENDE
7E63 C4D5    0197          CPY  ZEIFLG        ;DER ZEILE, DANN ENDE
7E65 F053    0198          BEQ  ENDE1
7E67 CB      0199          INY
7E68 C4D5    0200 MOVE1  CPY  ZEIFLG
7E6A F009    0201          BEQ  FILS
7E6C CB      0202          INY
7E6D B1C4    0203          LDA  (CURADR),Y
7E6F 8B      0204          DEY           ;VERSCH 1 ZCHN. 1X LINKS
7E70 91C4    0205          STA  (CURADR),Y
7E72 CB      0206          INY
7E73 D0F3    0207          BNE  MOVE1

```

65xx MICRO MAG

```

7E75 A920      0208 FILS   LDA ##20      ; ZCHN. RECHTIG AUSSEN
7E77 91C4      0209      STA (CURADR),Y ; WIRD ZU SPACE
7E79 D03F      0210      BNE ENDE1
7E7B           0211

```

```

-----
TABULATOR: JEWEILS 15 * CURSOR RECHTS
7E7B C983      0213 TAB   CMP ##83
7E7D D00A      0214      BNE CLR
7E7F A20F      0215      LDX ##0F      ; ANZAHL CURS-RE
7E81 2040CA    0216 TAB1  JSR CURRE
7E84 CA        0217      DEX
7E85 D0FA      0218      BNE TAB1
7E87 F031      0219      BEQ ENDE1
7E89           0220

```

```

-----
LOESCHT REST DES BILDSCHIRMS
7E89 C986      0222 CLR   CMP ##86
7E8B D030      0223      BNE DEZ
7E8D A5C4      0224      LDA CURADR    ; INITIALISIERT POINTER
7E8F 855E      0225      STA FROM
7E91 A5C5      0226      LDA CURADR+01
7E93 855F      0227      STA FROM+1
7E95 A000      0228      LDY ##00      ; FUELLT REST DES SCHIRMS
7E97 A920      0229      LDA ##20      ; MIT SPACE AUF
7E99 915E      0230 CLR0  STA (FROM),Y
7E9B E65E      0231      INC FROM
7E9D D002      0232      BNE CLR1
7E9F E65F      0233      INC FROM+1
7EA1 A65F      0234 CLR1  LDX FROM+1
7EA3 E083      0235      CPX ##83
7EA5 D0F2      0236      BNE CLR0
7EA7 A65E      0237      LDX FROM
7EA9 E0EB      0238      CPX ##EB
7EAB D0EC      0239      BNE CLR0
7EAD A6DB      0240      LDX ZEILE    ; KORRIGIERT MBB'S DER
7EAF B5E0      0241 CLR2  LDA ZEIADH,X  ; ZEILENANFAENGE
7EB1 0980      0242      ORA ##80
7EB3 95E0      0243      STA ZEIADH,X
7EB5 EB        0244      INX
7EB6 E017      0245      CPX ##17
7EB8 90F5      0246      BCC CLR2
7EBA 4C2E7E    0247 ENDE1  JMP ENDE
7EBD           0248

```

```

-----
LOESCHT 1 ZEILE UND SCHIEBT RESTLICHE NACH
7EBD C984      0250 DEZ   CMP ##84
7EBF D063      0251      BNE DRZ
7EC1 A6DB      0252      LDX ZEILE
7EC3 E018      0253      CPX ##18
7EC5 F0F3      0254      BEQ ENDE1
7EC7 E018      0255 DEZO  CPX ##18
7EC9 F024      0256      BEQ DEZ2
7ECB B5E0      0257      LDA ZEIADH,X  ; INITIALISIERT POINTER
7ECD 0980      0258      ORA ##80
7ECF 8561      0259      STA TO+1
7ED1 BD48E7    0260      LDA ZEIADL,X
7ED4 8560      0261      STA TO
7ED6 B5E1      0262      LDA ZEIADH+1,X

```

65_{xx} MICRO MAG

7ED8 0980	0263		ORA ##80	
7EDA 855F	0264		STA FROM+1	
7EDC 8D49E7	0265		LDA ZEIADL+1, X	
7EDF 855E	0266		STA FROM	
7EE1 A000	0267		LDY ##00	;VERSCH. 1 ZEILE NACH OBEN
7EE3 B15E	0268	DEZ1	LDA (FROM), Y	
7EE5 9160	0269		STA (TO), Y	
7EE7 CB	0270		INY	
7EEB C028	0271		CPY ##28	
7EEA D0F7	0272		BNE DEZ1	
7EEC EB	0273		INX	
7EED D0DB	0274		BNE DEZ0	
7EEF A000	0275	DEZ2	LDY ##00	;FUELLT LETZTE ZEILE DES
7EF1 A920	0276		LDA ##20	;SCHIRMS MIT SPACE AUF
7EF3 915E	0277	DEZ3	STA (FROM), Y	
7EF5 CB	0278		INY	
7EF6 C028	0279		CPY ##28	
7EF8 D0F9	0280		BNE DEZ3	
7EFA A6DB	0281		LDX ZEILE	;KORRIGIERT MSB'S DER
7EFC E017	0282	DEZ6	CPX ##17	;ZEILENANFAENGE
7EFE F00F	0283		BEQ DEZ4	
7F00 B5E0	0284		LDA ZEIADH, X	
7F02 0980	0285		ORA ##80	
7F04 B4E1	0286		LDY ZEIADH+1, X	
7F06 3002	0287		BMI DEZ5	
7F08 0980	0288		ORA ##80	
7FOA 95E0	0289	DEZ5	STA ZEIADH, X	
7F0C EB	0290		INX	
7F0D D0ED	0291		BNE DEZ6	
7F0F B5E1	0292	DEZ4	LDA ZEIADH+1, X	
7F11 0980	0293		ORA ##80	
7F13 A6DB	0294		LDX ZEILE	
7F15 E018	0295		CPX ##18	
7F17 F007	0296		BEQ DEZ7	
7F19 EB	0297		INX	
7F1A B5E0	0298		LDA ZEIADH, X	
7F1C 3002	0299		BMI DEZ7	
7F1E A04F	0300		LDY ##4F	
7F20 84D5	0301	DEZ7	STY ZEIFLG	
7F22 D096	0302		BNE ENDE1	
7F24	0303			

7F24 C989	0305	DRZ	CMP ##89	
7F26 D00D	0306		BNE SWI	
7F28 A4C6	0307		LDY SPALTE	
7F2A A920	0308		LDA ##20	
7F2C 91C4	0309	DRZ1	STA (CURADR), Y	
7F2E C4D5	0310		CPY ZEIFLG	
7F30 F00F	0311		BEQ ENDE2	
7F32 CB	0312		INY	
7F33 D0F7	0313		BNE DRZ1	
7F35	0314			

UMSCHALTEN ZW. KLEIN/GROSS U. GROSS/GRAFIK

7F35 C981	0316	SWI	CMP ##81	
7F37 D00B	0317		BNE CLA	
7F39 AD4CEB	0318		LDA PCR	;PERIPH. CONTROL REGISTER

65xx MICRO MAG

7F3C	4902	0319		EOR	##02		; EXOR ##02
7F3E	BD4CEB	0320		STA	PCR		
7F41	4C2E7E	0321	ENDE2	JMP	ENDE		
7F44		0322					

LOESCHT BEGINN DES BILDSCHIRMS

7F44	C9B2	0324	CLA	CMP	##B2		
7F46	D031	0325		BNE	DBZ		
7F48	A900	0326		LDA	##00		; INITIALISIERT POINTER
7F4A	B560	0327		STA	TO		
7F4C	A980	0328		LDA	##80		
7F4E	B561	0329		STA	TO+1		
7F50	A561	0330	CLAO	LDA	TO+1		
7F52	C5C5	0331		CMP	CURADR+1		
7F54	D006	0332		BNE	CLA1		
7F56	A560	0333		LDA	TO		
7F58	C5C4	0334		CMP	CURADR		
7F5A	F00E	0335		BEQ	CLA2		
7F5C	A000	0336	CLA1	LDY	##00		; FUELLT BEGINN DES SCHIRMS
7F5E	A920	0337		LDA	##20		; MIT SPACE AUF
7F60	9160	0338		STA	(TO),Y		
7F62	E660	0339		INC	TO		
7F64	D0EA	0340		BNE	CLAO		
7F66	E661	0341		INC	TO+1		
7F68	D0E6	0342		BNE	CLAO		
7F6A	A200	0343	CLA2	LDX	##00		
7F6C	E4DB	0344	CLA3	CPX	ZEILE		
7F6E	F0D1	0345		BEQ	ENDE2		
7F70	B5E0	0346		LDA	ZEIADH,X		
7F72	0980	0347		ORA	##80		
7F74	95E0	0348		STA	ZEIADH,X		
7F76	EB	0349		INX			
7F77	D0F3	0350		BNE	CLA3		
7F79		0351					
7F79		0352					

LOESCHT BEGINN DER ZEILE

7F79	C9B5	0354	DBZ	CMP	##B5		
7F7B	D00D	0355		BNE	INZ		
7F7D	A000	0356		LDY	##00		
7F7F	A920	0357		LDA	##20		
7F81	C4C6	0358	DBZ0	CPY	SPALTE		
7F83	F0BC	0359		BEQ	ENDE2		
7F85	91C4	0360		STA	(CURADR),Y		
7F87	CB	0361		INY			
7F88	D0F7	0362		BNE	DBZ0		
7F8A		0363					

INSER 1 ZEILE, SCROLLING DER RESTLICHEN ZEILEN

7F8A	C98B	0365	INZ	CMP	##8B		
7F8C	D05B	0366		BNE	END		
7F8E	A5DB	0367		LDA	ZEILE		
7F90	C91B	0368		CMP	##1B		
7F92	F0AD	0369		BEQ	ENDE2		
7F94	A927	0370		LDA	##27		
7F96	B5D5	0371		STA	ZEIFLG		
7F98	A21B	0372		LDX	##1B		; SETZT VERSCHIEBE-POINTER
7F9A	B5E0	0373	INZ0	LDA	ZEIADH,X		

65xx MICRO MAG

7F9C 0980	0374		ORA ##80	
7F9E 8561	0375		STA TD+1	
7FA0 BD48E7	0376		LDA ZEIADL,X	
7FA3 8560	0377		STA TD	
7FA5 CA	0378		DEX	
7FA6 85E0	0379		LDA ZEIADH,X	
7FAB 0980	0380		ORA ##80	
7FAA 855F	0381		STA FROM+1	
7FAC BD48E7	0382		LDA ZEIADL,X	
7FAF 855E	0383		STA FROM	
7FB1 A000	0384		LDY ##00	;VERSCHIEBT EINE ZEILE
7FB3 B15E	0385	INZ1	LDA (FROM),Y	
7FB5 9160	0386		STA (TD),Y	
7FB7 CB	0387		INY	
7FBB C02B	0388		CPY ##2B	
7FBA DOF7	0389		BNE INZ1	
7FBC E4DB	0390		CPX ZEILE	
7FBE D0DA	0391		BNE INZ0	
7FC0 A000	0392		LDY ##00	;FUELLT ZEILE MIT
7FC2 A920	0393	INZ2	LDA ##20	;SPACE AUF
7FC4 915E	0394		STA (FROM),Y	
7FC6 CB	0395		INY	
7FC7 C02B	0396		CPY ##2B	
7FC9 DOF7	0397		BNE INZ2	
7FCB A21B	0398		LDX ##1B	;KORRIGIERT MSB'S DER
7FCD B5E0	0399	INZ3	LDA ZEIADH,X	;ZEILENANFAENGE
7FCF 0980	0400		ORA ##80	
7FD1 CA	0401		DEX	
7FD2 B4E0	0402		LDY ZEIADH,X	
7FD4 3002	0403		BMI INZ4	
7FD6 297F	0404		AND ##7F	
7FDB EB	0405	INZ4	INX	
7FD9 95E0	0406		STA ZEIADH,X	
7FDB CA	0407		DEX	
7FDC E4DB	0408		CPX ZEILE	
7FDE DOED	0409		BNE INZ3	
7FE0 B5E0	0410		LDA ZEIADH,X	;INSERT ZEILE,
7FE2 0980	0411		ORA ##80	;EINFACHZEILE
7FE4 95E0	0412		STA ZEIADH,X	
7FE6 4C417F	0413		JMP ENDE2	
7FE9	0414			

SETZT CURSOR AUF ANFANG DER LETZTEN ZEILE				
7FE9 C987	0416	END	CMP ##87	
7FEB D00B	0417		BNE ENDE3	
7FED A000	0418		LDY ##00	;SPALTE
7FEF A21B	0419		LDX ##1B	;ZEILE
7FF1 84C6	0420		STY SPALTE	
7FF3 86DB	0421		STX ZEILE	
7FF5 205DE2	0422		JSR SETCUR	;BERECHNET CURSORPOSITION
7FFB 4C417F	0423	ENDE3	JMP ENDE2	
7FFB	0424		.END	

#

Timesharing

Überlegungen zu einem Time Sharing System für Personal Computer

1. Was ist Time Sharing?

Nach einem Artikel von C.C. Foster in A. Ralston (Hrsg.) "Encyclopedia Of Computer Science", New York 1976, 1. Auflage, ist Time Sharing "eine Methode, einen Computer so zu betreiben, daß zwei oder mehr Benutzer in der Lage sind, quasi simultan ihre Probleme in diesen Computer einzugeben und die Antworten dazu zu erhalten".

Zum Time Sharing muß der Verarbeitungsprozeß im Computer 'irgendwann', noch bevor er abgeschlossen ist, unterbrochen werden, um die Verarbeitung für einen oder mehrere Benutzer aufzunehmen. Der Computer verhält sich dabei für den Benutzer wie ein ausschließlich dem Benutzer zur Verfügung stehendes System. Folglich muß der Verarbeitungsprozeß für jedes System (für jeden Benutzer) in sehr kleine Teilabläufe unterteilbar sein. Jedes System wird dabei einmal innerhalb eines Zyklus angesprochen. Zykluszeit nennt man die Zeit, die erforderlich ist, jedes System einmal zu bedienen (Cycle Time).

Die Zeit, die innerhalb eines Zyklus für jedes System zur Verfügung steht, heißt Zeitscheibe (Time Slice oder Time Slot). Jedes Benutzerproblem wird im Grunde 'scheibchenweise' bearbeitet. Deshalb nennt man diese Betriebsart auch 'Time Slicing' oder 'Time Multiplexing' (=Zeit-Multiplex-Betrieb). Abbildung 1 zeigt den prinzipiellen Aufbau eines solchen Zeitmultiplex-Computers.

2. Was muß ein Time-Sharing-Betriebssystem haben?

2.1 Initialisierung

Der verfügbare Speicherplatz sollte unter die Benutzer aufgeteilt werden (Partitioning) für:

- Programm
- Daten
- Eingabe
- Ausgabe

Die Prioritäten der einzelnen Benutzer müssen hier festgelegt werden.

2.2 Zyklussteuerung

Damit wird die zyklische Bearbeitung für die Benutzersysteme gesteuert.

2.3 Steuerungsmodul

Die Ablaufsteuerung des Benutzerprogramms muß vorhanden sein.

2.4 Ablaufsteuerung

Für die Zeitscheibe müssen jedem Benutzerprogrammteil die erforderlichen Parameter zugewiesen und wieder gespeichert bzw. ausgegeben werden. Entsprechend muß auch ein Benutzer-Systemstatus geführt werden.

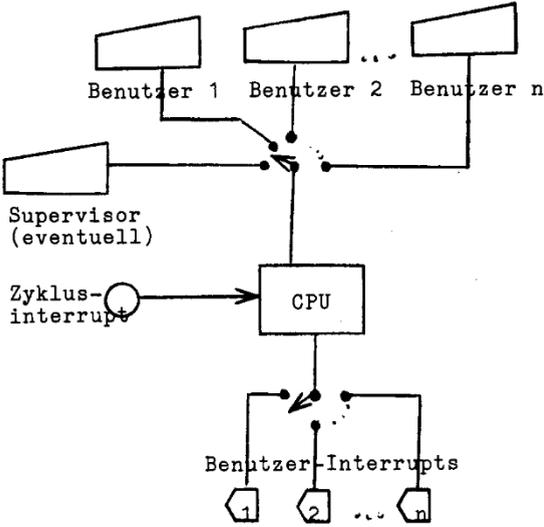
Vereinfachtes Flußdiagramm: Siehe Abbildung 2.

3. Ein Simulationsmodell zur Implementierung auf einen Personal Computer

3.1 Selbstaufgelegte Randbedingungen

Es steht nur 1 Personal Computer zur Verfügung. Das heißt, daß nur 1 Eingabe- und vielleicht 2 Ausgabemedien sinnvoll für die Simulation nutzbar sind: Tastatur und Bildschirm/Drucker.

Folglich soll die Tastatur 2 Benutzer simulieren. Der Bildschirm oder Drucker soll als Ausgabemedium dienen und zugleich den inneren Ablauf des Systems zeigen. Um die Simulation in eine praktische Nutzung zu überführen, soll es hinreichend sein, Ein- und Ausgaberroutinen für zusätzliche Schnittstellen zu modifizieren. Damit diese Simulation auf möglichst viele Personal Computer adaptiert werden kann, wurde als Programmiersprache BASIC verwendet. Dies machte es allerdings auch erforderlich, auf echtes 'time slicing' zu verzichten.



Speicherbereich

Abb. 1:
Vereinfachtes Time-Sharing-System

Benutzerstationen

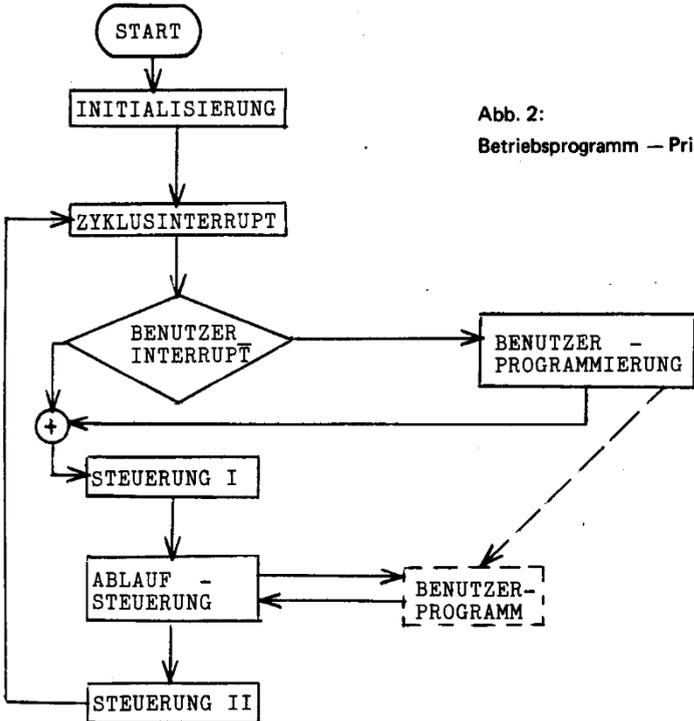


Abb. 2:
Betriebsprogramm — Prinzip

Als Anwenderprogramm wurden einfache BASIC-Subroutinen verwendet. Dieses ist durch den implementierenden Programmierer schnell änderbar.

3.2 Hinweis

Das ursprüngliche Programm wurde auf einem Radio Shack Color Computer mit Extended Color Basic programmiert und ausgetestet. In den hier wiedergegebenen Listings wurde versucht, Extended Color Basic-spezifische Befehle zu vermeiden.

3.3 Der Programmablauf

3.3.1 Initialisierung

In der Initialisierung wird der Umfang des Gesamtsystems festgelegt. Jeder Schritt des Anwenderprogramms soll als Quatupel dargestellt sein:

Anwenderbefehl = (Befehl, Operand 1, Operand 2, Status)

Zusätzlich gibt es noch einen Benutzer-System-Zwischenspeicher. Dieser Speicher dient der Parameterübergabe zwischen den Zwischenschritten der Ausführung. Abschließend wurde versucht, zwei unterschiedliche Ausgabeformate zu implementieren, für den AIM 65 und für andere BASIC-Computer (hier z.B. Color Computer).

3.3.2 Interruptgenerator/Zyklussteuerung (Cycle Control)

Aus Gründen der Vereinfachung wurde auf einen echten Interruptgenerator verzichtet. Vielmehr wurde einfach eine automatische Benutzersystemumschaltung programmiert. In die Systemumschaltung integriert wurde auch die 'Benutzerbedienung': Über Tastaturinterrupt kann das jeweilige System angesprochen und gegebenenfalls programmiert werden.

Die Zyklussteuerung übergibt an das Steuerungsmodul I.

3.3.3 Steuerungsmodul I (Allocation)

Dieser Programmteil überprüft den Status des jeweiligen Benutzersystems. Entweder ist das System nicht programmiert = 'IDLE' oder der im Benutzerprogramm zur Ausführung vorgesehene Schritt wird der Ablaufsteuerung zugewiesen.

3.3.4 Ablaufsteuerung (Execution Control)

Die Ablaufsteuerung übernimmt aus dem Speicher die für die Ausführung erforderlichen Parameter. Dann übergibt sie an die 'Befehlsausführung' (Subroutine). Der Status wird entsprechend geführt.

3.3.5 Steuerungsmodul II (Deallocation)

Dieses Modul sorgt für die Übergabe des Systemparameters T an den Systemzwischenpeicher. Zusätzlich müßte dieses Modul die Speicherung von Zwischenwerten der Befehlsausführung kontrollieren. Hier ist es darauf beschränkt, diese Werte einer Ausgaberroutine zuzuweisen. Dann übergibt dieses Modul an die Zyklussteuerung.

4. Anmerkungen zum systemtheoretischen Hintergrund

4.1 Zyklussteuerung

Ein derartiges Modul muß normalerweise als Interruptservice programmiert werden. Die Interruptfrequenz ist so festzulegen, daß der längste Schritt in der Befehlsausführung zusammen mit dem Speichern von Zwischenwerten und Parametern noch zuverlässig ausgeführt werden kann.

4.2 Anwenderprogrammierung

Dieser Problembereich berührt zu einem erheblichen Teil das Gebiet der Entwicklung von künstlichen Sprachen. Hier wurde eine sehr primitive Form gewählt:

1 numerischer Kode bezeichnet Verknüpfungen
auf jede Verknüpfung müssen 2 Operanden folgen

Die Benutzung des Ergebnisses der vorhergehenden Verknüpfung für die folgende ist hier aus Gründen der Einfachheit nicht zugelassen.

Interessant ist es jetzt, hier eine Sprache für die Anwenderprogrammierung einzubringen, die

65.xx MICRO MAG

Verkettungen von Operationen (Verknüpfungen) erlaubt. Der Grundstock ist hier bereits durch die Ausführungsliste gelegt. Als Folge davon wird das Steuerungsmodul I und die Ablaufsteuerung erheblich komplizierter werden müssen. Beide Module sind zu einem vollwertigen Interpreter hin zu entwickeln.

Abschließend sei noch vermerkt, daß hier das Quatupel des Anwenderbefehls zur einfacheren Behandlung im Programmablauf in seine Spaltenvektoren aufgelöst wurde.

5. Schlußbemerkung

5.1 Anregung für den Benutzer

Schreiben Sie die Ausgaberroutine doch so um, daß jedes System ein anderes Ausgabemedium benutzt! Modifizieren Sie die Routine für die Benutzerprogrammierung in der Weise, daß diese auch 'scheibchenweise' abgearbeitet wird. Nun sollten Sie versuchen, die Zyklussteuerung als echte Interrupt-Servicerroutine aufzubauen.

5.2 'Feedback'

Wenn Interesse seitens der Leserschaft an weiteren 'Programmbeispielen' oder Simulationen dieser Art besteht, so bittet der Autor um Zuschrift. Mögliche Themen könnten sein: Simulation einer Mehrprozessoranlage mit einem Personal Computer; Simulation des Betriebsverhaltens von plattenspeicherartigen Medien (Flopp/Hard Disks); Hard- und Softwaretechniken zur Speichererweiterung in Personal Computern. Bei der Komplexität dieser Themen könnte eine Art lose Fortsetzungsserie in Betracht gezogen werden.

```

100 REM =====
110 REM TIME SHARING
120 REM DEMOPROGRAMM
130 REM COPYRIGHT BY
140 REM DIPL-ING(FH)
150 REM FRANK KOETHER
160 REM LUDW.-GUID-
170 REM DE-PLATZ 4
180 REM 5000 KOELN
190 REM    91
200 REM (0221)8902554
210 REM (C) 1982
220 REM =====
1020 REM INITIALISIERUNG
1030 DIM T(1,5) : REM BENUTZERPROGRAMM (MAXIMAL 6 SCHRITTE)
1040 DIM P1(1,5) : REM EINGANGSPARAMETERLISTE 1
1050 DIM P2(1,5) : REM EINGANGSPARAMETERLISTE 2
1060 DIM S(1,5) : REM BENUTZER-PROGRAMM-STATUS-LISTE
1070 DIM B(1) : REM BENUTZER-SYSTEM-ZWISCHENSPEICHER
1080 DIM M*(5),B*(3) : REM TEXT
1090 M*(0)="AIM-65" : M*(2)="IDLE" : M*(3)="BUSY"
1100 B*(1)="S(T)" : B*(2)="H(T)" : B*(3)="V(T)"
1110 PRINT"TIME SHARING DEMO ;"
1120 PRINT"===== "
1180 GOTO 1220
1190 REM -----
1200 IF M=0 THEN M=1 : GOTO 1220 : REM ZYKLUSINTERRUPT
1210 IF M=1 THEN M=0
1220 GOSUB 2280 : REM BENUTZERINTERRUPT
1230 IF I*( > )RIGHT*(STR*(M),1) THEN 1280
1240 SC=0 : FOR I=0 TO 5 : SC=SC+S(M,I) : NEXT I
1250 IF SC<>0 THEN B*=M*(3) : GOSUB 2070 : GOTO 1280
1260 GOSUB 1790 : GOTO 1200
1270 REM -----

```

```

1280 S=0 : REM STEUERUNGSMODUL 1
1290 IF S(M,S)=0 THEN S=S+1 : GOTO 1310
1300 GOTO 1360 : REM ZUR ABLAUFSTEUERUNG
1310 IF S>5 THEN 1330
1320 GOTO 1290
1330 B#=M*(2) : GOSUB 2070
1340 GOTO 1200
1350 REM -----
1360 REM ABLAUFSTEUERUNG
1370 V=P1(M,S)
1380 A=P2(M,S)
1390 T=B(M)
1400 TT=2*V*SIN(A/57.2958)/9.81
1410 IF TT<T THEN T=TT : S(M,S)=0
1420 ON T(M,S) GOSUB 1480,1520,1560 : REM ZUWEISUNG
1430 REM -----
1440 IF S(M,S)<>0 THEN B(M)=T+.1 : REM STEUERUNGSMODUL 2
1450 IF B(M,S)=0 THEN B(M)=0
1460 GOSUB 2100 : GOTO 1200
1470 REM -----
1480 REM BERECHNUNG DES WEGES NACH DER ZEIT T
1490 O=V*T*ICOS(A/57.2958)
1500 RETURN
1510 REM -----
1520 REM BERECHNUNG DER HOEHE NACH DER ZEIT T
1530 O=V*T*SIN(A/57.2958)-9.81*T*T/2
1540 RETURN
1550 REM -----
1560 REM BERECHNUNG DER STEIGGESCHWINDI1A
1570 O=V*SIN(A/57.2958)-9.81*T
1580 RETURN
1590 REM -----
1600 DATA "BERECHNUNGEN ZUM", "SCHIEFEN WURF ;"
1610 DATA "DIE PROGRAMMLISTE =", "ANWENDERPROGRAMM"
1620 DATA "KANN 6 SCHRITTE AUF-", "NEHMEN (0-5). "
1630 DATA "ZUSAETZLICH SIND JE", "SCHRITT 2 "
1640 DATA "EINGANGSPARAMETER", "EINZUGEBEN ;"
1650 DATA "*STARTGESCHWINDIG-", "KEIT V IN M/S"
1660 DATA "*ABSCHUSZWINKEL ", " A IN GRAD ."
1670 DATA "IN JEDEM ZYKLUS WIRD", "1 WERT FUER DEN GE-"
1680 DATA "SAMTEN BAHNVERLAUF", "BERECHNET UND AUS-"
1690 DATA "GEGEBEN. FOLGENDE", "WERTE = SCHRITTBEFEH"
1700 DATA "-LE SIND MOEGLICH ;", " "
1710 DATA "1 - WEG, S(T)", " "
1720 DATA "2 - HOEHE, H(T)", " "
1730 DATA "3 - STEIGGESCHWINDIG", " -KEIT, V(T)"
1735 DATA "'/' - ENDE DER BENU-", "TZERPROGRAMMIERUNG."
1740 DATA " ", " "
1750 DATA "GRENZWERTE SIND ;", "STARTGESCHWINDIGKEIT"
1760 DATA " : O<=V<=800 M/S", "ABSCHUSZWINKEL ;"
1770 DATA " : O<=A<=90 GRAD", " ", "#
1780 REM -----
1790 RESTORE : REM BENUTZERPROGRAMMIERUNG
1800 REM BENUTZERANWEISUNG
1810 IF N=1 THEN 1850
1820 READ M*(4) : IF M*(4)="#" THEN 1930
1830 PRINT M*(4) : GOTO 1820
1850 PRINT"BEFEHLSLISTE : "

```

65xx MICRO MAG

```

1860 PRINT"-----"
1870 FOR I=1 TO 3 : PRINTI;". ";B*(I) : NEXT I
1910 REM -----
1920 REM ERGAENZUNG DES BENUTZERPROGRAMMS
1930 N=1 : FOR I=0 TO 5
1940 INPUT"BEFEHL : ";T* : IF T*="/" THEN 2050
1950 IF T*("<"1" OR T*(">"3" THEN PRINT"FALSCHER BEFEHL !" : GO
1960 INPUT"STARTGESCHW. : ";V
1970 IF V>800 OR V<0 THEN PRINT"FEHLER : 800<V<0 !" : GOTO
1980 INPUT"ABSCHUSZWINKEL : ";A
1990 IF A<0 OR A>90 THEN PRINT"FEHLER : 90>A>0 !" : GOTO 19
2000 T(M,I)=VAL(T*)
2010 P1(M,I)=V
2020 P2(M,I)=A
2030 S(M,I)=1
2040 NEXT I
2050 RETURN
2060 REM -----
2070 PRINT"SYSTEM ";M;". ";B* : REM (STATUS)AUSGABE
2080 RETURN
2090 REM -----
2100 REM PARAMETERAUSGABE
2110 T1*=STR*(INT(T)) : T2*=STR*(T-INT(T))
2120 O1*=STR*(INT(O)) : O2*=STR*(O-INT(O))
2130 IF VAL(T2*)<.01 THEN T2*=".00"
2140 IF VAL(O2*)<.01 THEN O2*=".00"
2150 IF LEN(T2*)<4 THEN T2*=T2*+"0"
2160 IF LEN(O2*)<4 THEN O2*=O2*+"0"
2170 T2*=RIGHT*(LEFT*(T2*,4),3)
2180 O2*=RIGHT*(LEFT*(O2*,4),3)
2190 T*=RIGHT*(" "+T1*+T2*,6)
2200 O*=RIGHT*(" "+O1*+O2*,6)
2210 B*="T= "+T*
2220 GOSUB 2070
2240 PRINTB*(T(M,S));" = ";O*
2260 RETURN
2270 REM -----
2280 REM BENUTZERINTERRUPT
2290 GET I*
2300 RETURN
2320 REM -----
2400 END

```

Protokoll eines Probelaufes vorstehenden Programmes

<6>	BERECHNUNGEN ZUM	IN JEDEM ZYKLUS WIRD
RUN100	SCHIEFEN WURF :	1 WERT FUER DEN GE-
TIME SHARING DEMO :	DIE PROGRAMMLISTE =	SAMTEN BAHNVERLAUF
-----	ANWENDERPROGRAMM	BERECHNET UND AUS-
SYSTEM 0 IDLE	KANN 6 SCHRITTE AUF-	GEBEBEN. FOLGENDE
SYSTEM 1 IDLE	NEHMEN (0-5).	WERTE = SCHRITTBEFEH-
SYSTEM 0 IDLE	ZUSAETZLICH SIND JE	-LE BIND MOEGLICH :
SYSTEM 1 IDLE	SCHRITT 2	
SYSTEM 0 IDLE	EINGANGSPARAMETER	1 - WEG, S(T)
SYSTEM 1 IDLE	EINZUGEBEN :	
SYSTEM 0 IDLE	*STARTGESCHWINDIG-	2 - HOEHE, H(T)
SYSTEM 1 IDLE	KEIT V IN M/S	
SYSTEM 0 IDLE	*ABSCHUSZWINKEL	3 - STEIGGESCHWINDIG-
SYSTEM 1 IDLE	A IN GRAD .	-KEIT, V(T)

'/' - ENDE DER BENU-
TZERPROGRAMMIERUNG.

GRENZWERTE BIND ;
STARTGESCHWINDIGKEIT
; Q<=V<=800 M/S
ABSCHUSZWINKEL ;
; Q<=A<=90 GRAD

BEFEHL : ? 1
STARTGESCHW. :? 600
ABSCHUSZWINKEL :? 61
BEFEHL : ? 1
STARTGESCHW. :? 610
ABSCHUSZWINKEL :? 61
BEFEHL : ? /
SYSTEM 0 IDLE
SYSTEM 1 T= 0.00
S(T) = 0.00
BEFEHLSLISTE ;

1 . S(T)
2 . H(T)
3 . V(T)

BEFEHL : ? 3
STARTGESCHW. :? 400
ABSCHUSZWINKEL :? 77
BEFEHL : ? 3
STARTGESCHW. :? 410
ABSCHUSZWINKEL :? 77
BEFEHL : ? /
SYSTEM 1 T= 0.10
S(T) = 29.08
SYSTEM 0 T= 0.00
V(T) = 389.74
SYSTEM 1 T= 0.20
S(T) = 58.17
SYSTEM 0 T= 0.10
V(T) = 388.76
SYSTEM 1 T= 0.30
S(T) = 87.26
SYSTEM 0 T= 0.20
V(T) = 387.78
SYSTEM 1 T= 0.40
S(T) = 116.35
SYSTEM 0 T= 0.30
V(T) = 386.80
SYSTEM 1 T= 0.50
S(T) = 145.44

SYSTEM 0 T= 0.40
V(T) = 385.82
SYSTEM 1 T= 0.60
S(T) = 174.53
SYSTEM 0 T= 0.50
V(T) = 384.84
SYSTEM 1 T= 0.70
S(T) = 203.62
SYSTEM 0 T= 0.60
V(T) = 383.86
SYSTEM 1 T= 0.80
S(T) = 232.70
SYSTEM 0 T= 0.70
V(T) = 382.88
SYSTEM 1 T= 0.90
S(T) = 261.79
SYSTEM 0 T= 0.80
V(T) = 381.89
SYSTEM 1 T= 1.00
S(T) = 290.88
SYSTEM 0 T= 0.90
V(T) = 380.91
SYSTEM 1 T= 1.10
S(T) = 319.97
SYSTEM 0 T= 1.00
V(T) = 379.93

#

Hans-Georg Lange, 1000 Berlin 30

Compackor-Review (CBM)

Anpassung des BASIC-Compactors für CBM 3032 und 8032

Das in (1) wiedergegebene Programm zur Verdichtung von BASIC-Programmen wurde für die CBM-Rechner angepaßt. Das nachfolgende Listing ist für den 3032 geschrieben, in Klammern sind jedoch auch die Einsprungpunkte für Rechner mit BASIC 4 angegeben, so daß eine entsprechende Assemblierung nicht schwer fällt.

Es mußten nicht nur die 'tokens' des BASIC angepaßt werden, sondern natürlich auch die Pointer und die Adressen der ROM-residenten Routinen. Gegenüber dem in (1) für den AIM 65 abgedruckten Programm konnten einige Beschränkungen aufgehoben und in Verbesserungen angebracht werden: Dort konnten REMARK-Zeilen kein Sprungziel sein, weil sie durch den Compackor entfernt werden. Hier nun sucht SRCHLN die durch LINGET gefundene Zeilennummer im BASIC-Text. Wird diese nicht gefunden, so setzt CONVRT stattdessen die Nummer der nächsten Zeile ein. Es gilt daher nur noch die Einschränkung, daß eine REM-Zeile, wenn sie Sprungziel ist, nicht das letzte Statement mit einer 1-, 2-, 3- oder 4-stelligen Zeilennummer sein darf, was aber wohl selten vorkommt.

Eine Eigenschaft des BASIC-Interpreters ist unangenehm: Folgen auf ein GOSUB mehr als 255 Zeichen in einer Zeile, so stürzt er ab, da er das GOSUB nach Retten der Pointer wie ein GOTO behandelt. Bei der Ausführung des GOTO aber wird der Rest der dieses Statement enthaltenden Zeile als Kommentar behandelt und übergangen; der Interpreter sucht in einer Routine ab hex C811 die nächste Zeile (3) in einer Y-indizierten Schleife, in der er in diesem Fall hängenbleibt. Bei Auffinden eines GOSUB muß also die Kompaktierung wie hier nach spätestens weiteren 255 Zeichen abgebrochen werden.

65xx MICRO MAG

Findet der Kompaktor ein Zeichen in einem String, welches einem Token entspricht, so führte dies bisher zu einem Abbruch der Kompaktierung (z.B. entspricht 'CURSOR UP' dem Token für ON). Auch diese unerwünschte Eigenschaft konnte entfernt werden. Weiterhin wird vermieden, daß am Ende einer Zeile zwei Doppelpunkte auftreten, wenn dort ein REM auf einen Doppelpunkt folgte.

Betriebserfahrungen mit dem Compactor

Durch Kompaktieren läßt sich eine Speicherplatzeinsparung von 20 bis 40% erreichen. Die Geschwindigkeitserhöhung beträgt typisch 10%. Zur Kompaktierung eines 20K-Programmes werden ca. 40 Sek. benötigt. Das komprimierte Programm läßt sich noch mit SAVE abspeichern. Enthält es jedoch nur eine einzige Zeile mit mehr als 255 Zeichen, so kann es nicht mehr verändert werden. Das bloße Abschicken einer Zeile führt dann zum Absturz des BASIC-Interpreters.

Nach den Beobachtungen läßt sich ein extern abgespeichertes und kompaktiertes BASIC-Programm nicht mehr im Direktmodus einladen. Es ist vielmehr von einem BASIC-Programm her aufzurufen, z.B. 10 LOAD "..." oder 10 DLOAD "...". Es lädt dann ab hex 0400 ff. und überschreibt dabei das Ladeprogramm.

Literatur: (1) H. Steder: BASIC-Compactor, 65xx MICRO MAG, Heft 25, Seite 48-53. (2) H. Kohorst: Der geknackte CBM, MC, Heft 1/82, Seiten 30-32. (3) R. Martin, D. Smode: ROM und RAM bei PET und CBM, FUNKSCHAU-Sonderheft 33, Seiten 58-69.

LINE# LOC CODE LINE

```

0001 0000                .OPT MEMORY
0002 0000                ; *****
0003 0000                ; *
0004 0000                ; * BASIC-COMPACTOR FOR      *
0005 0000                ; * CBM 3032                  *
0006 0000                ; *
0007 0000                ; * HANS - GEORG LANGE      *
0008 0000                ; *          10/07/82      *
0009 0000                ; *
0010 0000                ; *****
0011 0000                ;
0012 0000                ; CHARS AND TOKENS TO BE LOOKED AT
0013 0000                ;
0014 0000                SPACE = *20
0015 0000                QUOTE = *22
0016 0000                COLON = *3A
0017 0000                GOTO = *89
0018 0000                IF = *8B
0019 0000                GOSUB = *8D
0020 0000                REM = *8F
0021 0000                ON = *91
0022 0000                TO = *A4
0023 0000                THEN = *A7
0024 0000                GO = *CB
0025 0000                RUN = *8A
0026 0000                ;
0027 0000                ; POINTERS
0028 0000                ;
0029 0000                PNTR1 = *77                ; CHARGET POINTER
0030 0000                * = *20
0031 0020                PNTR2 =**+2
0032 0022                PNTR3 =**+2
0033 0024                PNTR4 =**+2

```

65_{xx} MICRO MAG

```

0034 0026          PSFLG  *=*+1
0035 0027          ACTEMP  = 1
0036 0027          *=#B9
0037 00B9          BTFLAG  *=*+1
0038 00BA          CCNT    *=*+1
0039 00BB          QTFLAG  *=*+1
0040 00BC          ;
0041 00BC          ; BASIC AND OS - POINTERS
0042 00BC          ;
0043 00BC          HXNUM   = $11
0044 00BC          BASTRT  = $28
0045 00BC          VARST   = $2A
0046 00BC          INDEX   = $1F
0047 00BC          LOWTR   = $5C
0048 00BC          ;
0049 00BC          ; ROM-ROUTINES
0050 00BC          ;
0051 00BC          CHRGET  = $70
0052 00BC          CLRVAL  = $C575          ; ($B5EA)
0053 00BC          LINGET  = $C873          ; ($BBF6)
0054 00BC          BASIC   = $C389          ; ($B3FF)
0055 00BC          RDRUB   = $FFCF
0056 00BC          CRLF    = $FDD0          ; ($D534)
0057 00BC          OUTDIS  = $FFD2
0058 00BC          SRCHLN  = $C52C          ; ($B5A3)
0059 00BC          ADRFAC  = $DB55          ; ($CD7F)
0060 00BC          FACSTR  = $DCEB          ; ($CF95)
0061 00BC          OUTSTR  = $DCE6          ; ($BB1D)
0062 00BC          ;
0063 00BC          *=32000
0064 7D00          ;
0065 7D00  A0 7F    PASS1  LDY  #>TXT1
0066 7D02  A9 3E    LDA  #<TXT1
0067 7D04  20 E6 DC JSR  OUTSTR
0068 7D07  A9 00    LDA  #0
0069 7D09  B5 26    STA  PSFLG
0070 7D0B  20 BB 7E PASS14 JSR  SETBEG
0071 7D0E  4C 57 7D JMP  LP36
0072 7D11          ;
0073 7D11          ; MAIN PARSE-LOOP
0074 7D11          ;
0075 7D11  B1 77    LOOP1  LDA  (PNTR1),Y
0076 7D13  F0 3E    BEQ  LP32
0077 7D15  C9 22    LOOP14 CMP  #QUOTE
0078 7D17  D0 0F    BNE  TST1
0079 7D19  91 20    STA  (PNTR2),Y
0080 7D1B  20 61 7E QUOT   JSR  SHIFT
0081 7D1E  B1 77    LDA  (PNTR1),Y
0082 7D20  91 20    STA  (PNTR2),Y
0083 7D22  F0 33    BEQ  LP36
0084 7D24  C9 22    CMP  #QUOTE
0085 7D26  D0 F3    BNE  QUOT
0086 7D28  C9 BF    TST1  CMP  #REM
0087 7D2A  D0 15    BNE  TST2
0088 7D2C  20 A3 7F JSR  DECP
0089 7D2F  B1 77    LDA  (PNTR1),Y
0090 7D31  C9 3A    CMP  #COLON

```

65.x MICRO MAG

```

0091 7D33 F0 03          BEQ RLP
0092 7D35 20 61 7E      JSR SHIFT
0093 7D38 20 67 7E      RLP    JSR SHFT1
0094 7D3B B1 77          LDA (PNTR1),Y
0095 7D3D D0 F9          BNE RLP
0096 7D3F F0 12          BEQ LP32
0097 7D41 C9 20          TST2   CMP #SPACE
0098 7D43 F0 07          BEQ LP2
0099 7D45 20 61 7E      JSR SHIFT
0100 7D48 90 07          BCC LP3
0101 7D4A B0 2B          BCS END
0102 7D4C 20 67 7E      LP2    JSR SHFT1
0103 7D4F B0 26          BCS END
0104 7D51 B1 77          LP3    LDA (PNTR1),Y
0105 7D53 91 20          LP32   STA (PNTR2),Y
0106 7D55 D0 BE          BNE LOOP14
0107 7D57 A0 05          LP36   LDY #5
0108 7D59 B1 77          LDA (PNTR1),Y
0109 7D5B C9 BF          CMP #REM
0110 7D5D D0 08          BNE NXTL
0111 7D5F 20 67 7E      RLP1   JSR SHFT1
0112 7D62 8B            DEY
0113 7D63 D0 FA          BNE RLP1
0114 7D65 F0 AA          BEQ LOOP1
0115 7D67 A2 05          NXTL   LDX #5
0116 7D69 A0 00          LDY #0
0117 7D6B 20 61 7E      NXTL4  JSR SHIFT
0118 7D6E B1 77          LDA (PNTR1),Y
0119 7D70 91 20          STA (PNTR2),Y
0120 7D72 CA            DEX
0121 7D73 D0 F6          BNE NXTL4
0122 7D75 F0 9A          BEQ LOOP1
0123 7D77                ;
0124 7D77                ; WALK-THROUGH COMPLETE
0125 7D77                ; NOW CORRECT LINKS AND
0126 7D77                ; POINTERS
0127 7D77                ;
0128 7D77 20 E7 7E      END    JSR LNKADJ
0129 7D7A 20 67 7E      JSR SHFT1
0130 7D7D 20 67 7E      JSR SHFT1
0131 7D80 A5 77          LDA PNTR1
0132 7D82 85 2A          STA VARST
0133 7D84 A5 78          LDA PNTR1+1
0134 7D86 85 2B          STA VARST+1
0135 7D88 20 75 C5      JSR CLRVAL
0136 7D8B A5 26          END1   LDA PSFLB
0137 7D8D F0 03          BEQ PASS2
0138 7D8F 4C B9 C3      END14  JMP BASIC
0139 7D92                ;
0140 7D92                ; IN THE SECOND PASS
0141 7D92                ; CONCATENATE ALL LINES
0142 7D92                ; AS POSSIBLE
0143 7D92                ;
0144 7D92 A0 7F          PASS2  LDY #>TXT2
0145 7D94 A9 35          LDA #<TXT2
0146 7D96 20 E6 DC      JSR OUTSTR
0147 7D99 20 D0 FD      JSR CRLF
0148 7D9C E6 26          INC PSFLB

```

65xx MICRO MAG

```

0149 7D9E 20 B8 7E      JSR SETBEG
0150 7DA1 20 D1 7E      JSR SETTAB
0151 7DA4 A0 03         LDY #3
0152 7DA6 20 14 7F      JSR SVNUM
0153 7DA9 A9 00         LDA #0
0154 7DAB 85 B9         STA GTFLAG
0155 7DAD 85 BA         STA CCNT
0156 7DAF 85 BB         STA QTFLAG
0157 7DB1 20 DE 7E      LOOP2 JSR XSHIFT
0158 7DB4 90 03         BCC LOOP25
0159 7DB6 4C 39 7E      JMP PASS21
0160 7DB9 20 70 00      LOOP25 JSR CHRGET
0161 7DBC C9 00         LOOP28 CMP #0           ; END OF LINE?
0162 7DBE F0 F1         BEQ LOOP2
0163 7DC0 C9 22         CMP #QUOTE
0164 7DC2 D0 08         BNE LOOP21      ; WASN'T A QUOTE
0165 7DC4 48           PHA
0166 7DC5 A5 BB         LDA QTFLAG      ; WAS QUOTE, INVERT FLAG
0167 7DC7 49 FF         EOR ##FF
0168 7DC9 85 BB         STA QTFLAG
0169 7DCB 68           PLA
0170 7DCC 24 BB         LOOP21 BIT QTFLAG  ; INSIDE QUOTED STRINE
0171 7DCE D0 1C         BNE LOOP27      ; YES, IGNORE TOKENS
0172 7DD0 C9 B9         CMP #GOTO
0173 7DD2 F0 29         BEQ GETNUM
0174 7DD4 C9 BD         CMP #GOSUB
0175 7DD6 F0 25         BEQ GETNUM
0176 7DD8 C9 A7         CMP #THEN
0177 7DDA F0 21         BEQ GETNUM
0178 7DDC C9 BA         CMP #RUN
0179 7DDE F0 1D         BEQ GETNUM
0180 7DE0 C9 BB         CMP #IF
0181 7DE2 F0 41         BEQ IFLP
0182 7DE4 C9 91         CMP #DN
0183 7DE6 F0 3D         BEQ IFLP
0184 7DE8 C9 CB         CMP #GO
0185 7DEA F0 0E         BEQ LOOP29
0186 7DEC A5 B9         LOOP27 LDA GTFLAG  ; PENDING GOSUB ?
0187 7DEE F0 C9         BEQ LOOP25      ; NO
0188 7DF0 E6 BA         INC CCNT        ; YES INCREMENT COUNT
0189 7DF2 A5 BA         LDA CCNT
0190 7DF4 C9 AF         CMP ##FF-80    ; LINELENGTH > 175 ?
0191 7DF6 B0 2D         BCS IFLP        ; YES, ABORT CONCATENATI
0192 7DF8 90 BF         BCC LOOP25
0193 7DFA 20 70 00      LOOP29 JSR CHRGET
0194 7DFD C9 BD         GETNUM CMP #GOSUB  ; FOUND GOSUB ?
0195 7DFF D0 02         BNE LOOP2A
0196 7E01 E6 B9         INC GTFLAG     ; YES, SET FLAG
0197 7E03 20 70 00      LOOP2A JSR CHRGET
0198 7E06 B0 B4         BCS LOOP28
0199 7E08 48           PHA
0200 7E09 A5 B9         LDA GTFLAG     ; PENDING GOSUB ?
0201 7E0B F0 07         BEQ LOOP28     ; NO
0202 7E0D A5 BA         LDA CCNT
0203 7E0F 18           CLC            ; YES,
0204 7E10 69 05         ADC #5         ; ADD 5 TO COUNT FOR TC
0205 7E12 85 BA         STA CCNT      ; AND LINE-#
0206 7E14 68           LOOP2B PLA

```

65xx MICRO MAG

```

0207 7E15 20 57 7F      JSR CONVRT
0208 7E18 48           PHA
0209 7E19 20 1F 7F      JSR INTAB
0210 7E1C 68           PLA
0211 7E1D F0 92        BEQ LOOP2
0212 7E1F C9 2C        CMP #',
0213 7E21 F0 DA        BEQ GETNUM
0214 7E23 D0 94        BNE LOOP25
0215 7E25 C8           IFLP  INY
0216 7E26 B1 77        LDA (PNTR1),Y
0217 7E28 D0 FB        BNE IFLP
0218 7E2A C8           INY
0219 7E2B C8           INY
0220 7E2C C8           INY
0221 7E2D 20 14 7F      JSR BVNUM
0222 7E30 A9 00        LDA #0
0223 7E32 85 BA        STA CCNT           ;RESET CHARACTER-COUNT
0224 7E34 85 B9        STA BTFLAG        ;AND FLAG
0225 7E36 4C B9 7D      JMP LOOP25
0226 7E39
0227 7E39              ;
0228 7E39              ; REPLACE ALL LINE-NUMBERS
0229 7E39              ; NOT FOUND BY SPACES
0230 7E39 20 8B 7E      PASS21 JSR SETBEG
0231 7E3C 20 DE 7E      PS213 JSR XSHIFT
0232 7E3F 20 67 7E      PS21  JSR SHFT1
0233 7E42 90 03        BCC #+5
0234 7E44 4C 0B 7D      JMP PASS14
0235 7E47 B1 77        LDA (PNTR1),Y
0236 7E49 D0 F4        BNE PS21
0237 7E4B A5 2A        LDA VARBT
0238 7E4D 85 22        STA PNTR3
0239 7E4F A5 2B        LDA VARST+1
0240 7E51 85 23        STA PNTR3+1
0241 7E53 20 78 7E      JSR COMPAR
0242 7E56 90 E4        BCC PS213
0243 7E58 A9 3A        LDA #COLON
0244 7E5A 91 77        STA (PNTR1),Y
0245 7E5C 20 AB 7E      JSR NSPACE
0246 7E5F F0 DE        BEQ PS21
0247 7E61
0248 7E61 E6 20        SHIFT INC PNTR2
0249 7E63 D0 02        BNE #+4
0250 7E65 E6 21        INC PNTR2+1
0251 7E67 E6 77        SHFT1 INC PNTR1
0252 7E69 D0 02        BNE #+4
0253 7E6B E6 78        INC PNTR1+1
0254 7E6D A5 78        LDA PNTR1+1
0255 7E6F C5 2B        CMP VARST+1
0256 7E71 90 04        BCC #+6
0257 7E73 A5 77        LDA PNTR1
0258 7E75 C5 2A        CMP VARBT
0259 7E77 60           RTB
0260 7E78
0261 7E78 A0 03        COMPAR LDY #3
0262 7E7A A2 00        LDX #0
0263 7E7C B1 77        LDA (PNTR1),Y
0264 7E7E C1 22        CMP (PNTR3,X)

```

65_{xx} MICRO MAG

0265	7E80	F0	0A			BEQ	CMP1
0266	7E82	20	9A	7E		JSR	INCP
0267	7E85	20	9A	7E	CMPO	JSR	INCP
0268	7E88	90	EE			BCC	COMPAR
0269	7E8A	80	0B			BCS	CRET
0270	7E8C	20	9A	7E	CMP1	JSR	INCP
0271	7E8F	CB				INY	
0272	7E90	B1	77			LDA	(PNTR1),Y
0273	7E92	C1	22			CMP	(PNTR3,X)
0274	7E94	D0	EF			BNE	CMPO
0275	7E96	18				CLC	
0276	7E97	A0	00		CRET	LDY	#0
0277	7E99	60				RTS	
0278	7E9A						
0279	7E9A	E6	22		INCP	INC	PNTR3
0280	7E9C	D0	02			BNE	*+4
0281	7E9E	E6	23			INC	PNTR3+1
0282	7EA0	A5	23			LDA	PNTR3+1
0283	7EA2	C5	25			CMP	PNTR4+1
0284	7EA4	90	04			BCC	*+6
0285	7EA6	A5	22			LDA	PNTR3
0286	7EA8	C5	24			CMP	PNTR4
0287	7EAA	60				RTS	
0288	7EAB						
0289	7EAB	A2	04		NSPACE	LDX	#4
0290	7EAD	20	67	7E	NSPC2	JSR	SHFT1
0291	7EB0	A9	20			LDA	##20
0292	7EB2	91	77			STA	(PNTR1),Y
0293	7EB4	CA				DEX	
0294	7EB5	D0	F6			BNE	NSPC2
0295	7EB7	60				RTS	
0296	7EB8						
0297	7EB8	A5	28		SETBEG	LDA	BASTRT
0298	7EBA	85	77			STA	PNTR1
0299	7EBC	85	20			STA	PNTR2
0300	7EBE	A5	29			LDA	BASTRT+1
0301	7EC0	85	78			STA	PNTR1+1
0302	7EC2	85	21			STA	PNTR2+1
0303	7EC4	A5	77			LDA	PNTR1
0304	7EC6	D0	04			BNE	*+6
0305	7EC8	C6	78			DEC	PNTR1+1
0306	7ECA	C6	21			DEC	PNTR2+1
0307	7ECC	C6	77			DEC	PNTR1
0308	7ECE	C6	20			DEC	PNTR2
0309	7ED0	60				RTS	
0310	7ED1						
0311	7ED1	A5	2A		SETTAB	LDA	VARST
0312	7ED3	85	22			STA	PNTR3
0313	7ED5	85	24			STA	PNTR4
0314	7ED7	A5	2B			LDA	VARST+1
0315	7ED9	85	23			STA	PNTR3+1
0316	7EDB	85	25			STA	PNTR4+1
0317	7EDD	60				RTS	
0318	7EDE						
0319	7EDE	A2	04		XSHIFT	LDX	#4
0320	7EE0	20	67	7E		JSR	SHFT1
0321	7EE3	CA				DEX	
0322	7EE4	D0	FA			BNE	XSHIFT+2

65xx MICRO MAG

```

0323 7EE6 60          RTB
0324 7EE7          ;
0325 7EE7          ; ADJUST THE LINKS OF
0326 7EE7          ; THEN CONCATENATED LINES
0327 7EE7          ;
0328 7EE7 20 88 7E  LNKADJ JBR SETBEG
0329 7EEA 20 61 7E  JBR SHIFT
0330 7EED A0 01     LNK1  LDY #1
0331 7EEF B1 77          LDA (PNTR1),Y
0332 7EF1 F0 41          BEQ LNK3
0333 7EF3 A5 77          LDA PNTR1
0334 7EF5 85 20          STA PNTR2
0335 7EF7 A5 78          LDA PNTR1+1
0336 7EF9 85 21          STA PNTR2+1
0337 7EFB 20 DE 7E     JBR XSHIFT
0338 7EFE 88          DEY
0339 7EFF 20 67 7E     LNK2  JBR SHFT1
0340 7F02 B1 77          LDA (PNTR1),Y
0341 7F04 D0 F9          BNE LNK2
0342 7F06 20 67 7E     JBR SHFT1
0343 7F09 A5 77          LDA PNTR1
0344 7F0B 91 20          STA (PNTR2),Y
0345 7F0D C8          INY
0346 7F0E A5 78          LDA PNTR1+1
0347 7F10 91 20          STA (PNTR2),Y
0348 7F12 D0 D9          BNE LNK1
0349 7F14 B1 77          SVNUM LDA (PNTR1),Y
0350 7F16 85 11          STA HXNUM
0351 7F18 C8          INY
0352 7F19 B1 77          LDA (PNTR1),Y
0353 7F1B 85 12          STA HXNUM+1
0354 7F1D A0 00          LDY #0
0355 7F1F A5 11          INTAB LDA HXNUM
0356 7F21 91 24          STA (PNTR4),Y
0357 7F23 A5 12          LDA HXNUM+1
0358 7F25 C8          INY
0359 7F26 91 24          STA (PNTR4),Y
0360 7F28 88          DEY
0361 7F29 18          INTB  CLC
0362 7F2A A9 02          LDA #2
0363 7F2C 65 24          ADC PNTR4
0364 7F2E 85 24          STA PNTR4
0365 7F30 90 02          BCC #+4
0366 7F32 E6 25          INC PNTR4+1
0367 7F34 60          LNK3  RTB
0368 7F35          ;
0369 7F35 0D          TXT2  .BYT 13,13,' PABB2',0
0369 7F36 0D
0369 7F37 20 50
0369 7F3D 00
0370 7F3E 93          TXT1  .BYT #93,'BASIC-COMPACTOR',13,13,
0370 7F3F 42 41          ' PABB1',
0370 7F4E 0D
0370 7F4F 0D
0370 7F50 20 50
0370 7F56 00
0371 7F57          ;

```

65_{xx} MICRO MAG

0372	7F57	85	01	CONVRT	STA	ACTEMP
0373	7F59	A5	77		LDA	PNTR1
0374	7F5B	48			PHA	
0375	7F5C	A5	78		LDA	PNTR1+1
0376	7F5E	48			PHA	
0377	7F5F	A5	01		LDA	ACTEMP
0378	7F61	20	73	CB	JSR	LINGET
0379	7F64	85	01		STA	ACTEMP
0380	7F66	20	2C	C5	JSR	SRCHLN
0381	7F69	90	05		BCC	NXTLIN
0382	7F6B	68			PLA	
0383	7F6C	68			PLA	
0384	7F6D	18			CLC	
0385	7F6E	90	2E		BCC	PTEND
0386	7F70	A0	02	NXTLIN	LDY	#2
0387	7F72	B1	5C		LDA	(LOWTR),Y
0388	7F74	C8			INY	
0389	7F75	85	11		STA	HXNUM
0390	7F77	B1	5C		LDA	(LOWTR),Y
0391	7F79	85	12		STA	HXNUM+1
0392	7F7B	A5	11		LDA	HXNUM
0393	7F7D	85	60		STA	#60
0394	7F7F	A5	12		LDA	HXNUM+1
0395	7F81	85	5F		STA	#5F
0396	7F83	A2	90		LDX	##90
0397	7F85	38			SEC	
0398	7F86	20	55	DB	JSR	ADRFAC
0399	7F89	20	EB	DC	JSR	FACSTR
0400	7F8C	68			PLA	
0401	7F8D	85	5D		STA	LOWTR+1
0402	7F8F	68			PLA	
0403	7F90	85	5C		STA	LOWTR
0404	7F92	A0	00		LDY	#0
0405	7F94	B9	00	01	PTLOP	LDA #100,Y
0406	7F97	F0	05		BEG	PTEND
0407	7F99	91	5C		STA	(LOWTR),Y
0408	7F9B	C8			INY	
0409	7F9C	D0	F6		BNE	PTLOP
0410	7F9E	A0	00	PTEND	LDY	#0
0411	7FA0	A5	01		LDA	ACTEMP
0412	7FA2	60			RTS	
0413	7FA3			1		
0414	7FA3	A5	77	DECP2	LDA	PNTR1
0415	7FA5	38			SEC	
0416	7FA6	E9	01		SBC	#1
0417	7FAB	85	77		STA	PNTR1
0418	7FAA	B0	02		BCS	DECP2
0419	7FAC	C6	78		DEC	PNTR1+1
0420	7FAE	A5	20	DECP2	LDA	PNTR2
0421	7FB0	E9	01		SBC	#1
0422	7FB2	85	20		STA	PNTR2
0423	7FB4	B0	02		BCS	PTRTS
0424	7FB6	C6	21		DEC	PNTR2+1
0425	7FBB	60		PTRTS	RTS	
0426	7FB9				.END	

ERRORS = 0000

Dr. A. Schnell, 5100 Aachen

Disassemblieren des CBM-DOS

Über das Betriebssystem der Commodore Diskettenlaufwerke 3040, 4040 und 4031 ist relativ wenig bekannt. Dies liegt wohl auch daran, daß der Speicher innerhalb des Diskettenlaufwerkes nicht durch PEEK oder POKE direkt zugänglich ist. Das untenstehende Programm zeigt jedoch eine einfache Möglichkeit, auf einzelne Bytes im Diskettenlaufwerk zuzugreifen. Falls dieser Programmteil anstatt von PEEK-Befehlen in einem BASIC-Disassemblerprogramm eingebaut wird, läßt sich das DOS-Betriebssystem auslisten und analysieren. Statt des üblichen X=PEEK(Y), wobei Y die zu untersuchende Adresse ist, programmiert man für DOS-Adressen:

```
AA=Y:GOSUB10000:X=AA
```

```
10000 OPEN15,8,15
10010 B=INT(AA/256)
10020 AA=AA-B*256:HH=B:LL=AA
10030 PRINT#15,"M-R"CHR$(LL)CHR$(HH)
10040 GET#15,AA$:IF AA$="" THEN AA$=CHR$(0)
10050 AA=ASC(AA$)
10060 CLOSE15
10070 RETURN
```

#

Dirk Sanders, 6100 Darmstadt

Textrettung (AIM 65)

Bei AIM 65 Editor-Files

Wenn in einer Editor-Leerzeile (hex 20 oder OD) mit dem C-Befehl (Change) ein hex 20 (=SPACE) gelöscht wird, so bleibt hex OD OD übrig. Wenn dieser Text auf Band gespeichert wird, bleibt später der Ladevorgang an dieser Stelle stehen (2x RETURN wird als Textende angesehen). Dabei läuft das Band ohne ERROR-Meldung weiter, der Rest des Files wird aber nicht mehr geladen. Unbeabsichtigt erzeugt man diesen Zustand meist am Anfang eines einmalig abgelegten langen Files (siehe AIM Spezial 9).

Das folgende Programm mit IN=USER unterdrückt aufeinanderfolgende hex OD und ermöglicht die Wiedergewinnung solcher Files. Nach dem Ladevorgang muß man RESET geben.

```
0000 ;WIRD IN EINER EDITOR LEERZEILE ( $0D $20 $0D )
0000 ;MIT DEM "C" BEFEHL $20 (= SPACE) GELOESCHT,
0000 ;BLEIBT ( $0D $0D ) UEBRIG. WIRD DER TEXT NUN
0000 ;AUF BAND GESPEICHERT, BLEIBT SPAETER DER LADE-
0000 ;VORGANG AN DIESER STELLE STEHEN ( WIE 2 MAL
0000 ;RETURN), DAS BAND LAUFT OHNE ERROR MEL-
0000 ;DUNG WEITER, ABER DER REST DES FILES WIRD
0000 ;NICHT MEHR GELADEN.
0000 ;UNBEABSICHTIGT ERZEUGT MAN DIESEN ZUSTAND
0000 ;MEIST AM ANFANG VON EINMALIG ABGE-
0000 ;LEGTEN LANGEN FILES (SIEHE AIM SPEZIAL 9 )
0000 ;FOLGENDES PROGRAMM MIT USER-IN AUFRUF UNTER-
0000 ;DRUEKT AUF EINANDERFOLGENDE $0D UND MAN BEKOM-
0000 ;MT SEIN FILE WIEDER. (Nach Ladevorgang: RESET)
```

```

0000          *=$10C
010C          4CDB0F JMP BEG          ;F1 UM USER VERKTOR AUSZURICHTEN
010F          *=$FDB
0FDB FNAM     =$E8A2
0FDB LOADTA   =$E32F
0FDB TIBYTE   =$ED3B
0FDB INFLG    =$A412
0FDB UIN      =$108
0FDB
0FDB SAVE     =$FF          ;ODER ANDERE SPEICHERSTELLE
0FDB
0FDB BEG      A9E6  LDA BKANF        ;USER INPUT LADEN
0FDD          8D0801 STA UIN
0FE0          A90F  LDA BgANF
0FE2          8D0901 STA UIN+1
0FE5          60    RTS
0FE6
0FE6 ANF      B00A  BCS TRANS        ;UIN ZIELADRESSE
0FE8          A900  LDA B0          ;SAVE NEUTRALISIEREN
0FEA          85FF  STA SAVE        ;ALSO NICHT $0D !
0FEC          20A2E8 JSR FNAM        ; FILE NAME UND TAPE ?
0FEF          4C2FE3 JMP LOADTA     ;ERSTEN BLOCK LADEN
OFF2
OFF2 TRANS
OFF2          203BED JSR TIBYTE      ;HOLE CHR VON TAPE-PUFFER
OFF5          C90D  CMP B$0D        ;RETURN ?
OFF7          D004  BNE TRANS1
OFF9          C5FF  CMP SAVE        ;JA, WAR LETZTER AUCH $0D?
OFFB          F0F5  BEQ TRANS        ;---)JA, DANN NEUEN CHR HOLEN
OFFD TRANS1   85FF  STA SAVE        ;IN SAVE AUFHEBEN
OFFF          60    RTS
1000          .END
1000          ERRORS= 0000

```

Errata

Berechnung von Pi mit großer Genauigkeit, Nr. 22, S. 41: Der Autor, Herr Horst Brettin weist auf einen Wiedergabefehler in der Formel von John Machin hin. Sie lautet richtig:

$$\pi = 16 * \text{ARCTAN}(1/5) - 4 * \text{ARCTAN}(1/239)$$

6502 Multiplikation, Division, Nr. 22, S. 34: An der Programmstelle hex 0258 ist der Befehl CLC hinzuzufügen. Der Rest der Routinen verschiebt sich dadurch. (Vielen Dank Herr Albrecht!)

Einkommensteuerberechnung 1981, Nr. 21, S. 46 ff.: Herrn Dr. Trefny in GE-Buer weist auf das Folgende hin: Die Zeilen 1830, 1840 und 3310 sind unvollständig. Hinter GB(0) muß =1 stehen, hinter GB(1) muß =1 stehen. Da der Commodore-Drucker alle Texte ab Zeile 3010 als Grafik druckt, sollten alle Texte ab dort in Kleinbuchstaben stehen. Bei den Einkünften von Zeile 2400 bis 2470 werden auch negative Zahlen (Verluste) angenommen. Das muß verhindert werden, da sonst falsche Ergebnisse entstehen. Dazu folgende Änderungsvorschläge:

```

365 IF X <= 0 THEN X=0:PRINT "VERLUSTVORTRAG POSITIV AM SCHLUSS EINZUTRAGEN
366 RETURN

```

Die Zeilen 2160 und 2170 sind vor dem RETURN mit GOSUB 365 : zu ergänzen.

AIM 65 FORTH User's Guide (Rockwell International): Wegen des allgemeinen Interesses werden die in Heft 7 (Jan. 1982) der Hauszeitschrift INTERACTIVE veröffentlichten Fehlerberichtigungen nachfolgend entnommen und parallel veröffentlicht:

ERRATA AND UPDATE TO FORTH MANUAL

- p. 4-30 If you get a compilation error when compiling from the text editor, the 16 bit pointer at location 500DF will indicate where the error occurred in the text buffer.
- Perform a
HEX DF *or* 20 - CR 20 TYPE
to see the last 20 characters before the error occurred.
- p. 4-31 The last sentence in the warning should start "FORGETTING TASK then . . ."
- p. 4-37 The explanation for LEAVE is incomplete. Refer to the definition on page B-29.
- p. 4-55 The short sequence at the top of the page SHOULD read
BASE *or* DUP DECIMAL.
The word BASE² should be defined as follows:
: BASE² BASE *or* DUP DECIMAL
BASE !:
Otherwise, BASE gets changed to decimal whenever BASE² is executed.
- p. 4-57 The sequence at the top of the page should read:
DECIMAL 65 EMIT
- p. 5-1 The second paragraph in section 5.1.1 should read:
" . . . quotient (top of the stack) and the remainder (second on the stack) . . ."
- p. 5-14 Delete the two numbers (500 5) from the example at the bottom of the page. Those numbers will be on the stack from the sequence immediately above. You must press the RETURN key after CR TYPE CR.
- p. 5-19 Change the number 7F to 1F in the second code sequence from the bottom of the page. The last code sequence should read:
LATEST CR ID.
- p. 6-6 The hex data at location 5030F should be changed from 04 to D4.
- p. 6-11 RP1 does not work correctly. It returns 101 decimal (65 hex) instead of 101 hex. If you need to use it in your assembly language you'll have to redefine it.
HEX 101 CONSTANT RP1
- p. 6-13 The text in the parenthesis at the bottom of the page should read:
(the <space> bar was pressed here)
- p. 7-4 Delete the second line (ASSEMBLER) in the example in 7.2.1. The assembler will be called when CODE is executed.
- p. 7-10 In 7.3-4d the code should read:
: DUMMY ARM | SMUDGE
see J-8 for ARM.
- p. 8-6 Don't forget to insert a space immediately after the first parenthesis in all the comment lines in both program examples.
- p. 8-10 Again the comment in the "STROBE" example needs to have a space after the first parenthesis.
- p. 10-5 The first sentence in paragraph 9 should start "Set and verify . . ."
- p. 10-6 Change step 12 to read:
(12) Restore dummy word TASK, verify that TASK is entered into the FORTH dictionary and its PFA is \$309 and read the dictionary pointer (DP).
: TASK ;
VLIST
309 TASK <space>
DP *or* . <return> 30B OK
Note that any new words now added to the dictionary will be located at \$30B on up.
- p. 10-7 Change step 13 also.
(13) Display the link field address of TASK to get the address of the last application word for use in step 15.
TASK LFA S *or* 0 D.
<return> 305 LAST
- p. 10-7 Change the assembly language instruction in Section 15 from LDA A0.Y to LDA (A4).Y
- p. 10-11 At the top of the page change * - 800 to * 1000.
- Appendix B-41 Remove 'addr' from the stack notation of 'WORD'. Also delete the last sentence in the definition.
- Appendix G-3 The number of bytes for parameter name MOIDE is 2 (not 8).
- Appendix I-2 255 places should be allotted to the variable IB (not 25).
0 VARIABLE IB
255 ALLOT
- Appendix I Forth String Words.
To make this string package more nearly compatible with the one found in BASIC several changes are necessary.
Change the definitions for MIDS, LEFTS and RIGHTS to:
: MIDS DROP 1- ROT - SWAP ;
: LEFTS DROP SWAP ;
: RIGHTS DUP 4 PICK MIN - - SWAP ;
- Appendix I-6 Under explanation for S1, there should be a space inserted between the double quotes and 'COWS'
" COWS not "COWS"
change the explanation of MIDS to the following:
MIDS gets M characters of a string starting at the Nth character position, for example
6 3 AS MIDS TYPE
will print the word EAT.
- Appendix I-7 Under the explanation for VAL delete the space following the number 128.
" 128" VAL D.
- Appendix I-8 Under the explanation for SUB the second program line should read:
" ATE" 6 3 AS MIDS SUB
- Appendix K-1 In the definition for OFF, the word DROP right before the semicolon should be deleted. It should read:
: OFF A004 *or* 12B - DUP CR IF FFFF
DNEGATE D. ELSE . THEN ;

Aus der Branche

Commodore veranstaltet auch im 2. Halbjahr 1982 wieder zahlreiche Kurse in seinem neuen Schulungszentrum in 6 Frankfurt 71, Lyoner Str. 38 (Info: Herr Volker Berlipp). Themen u.a. BASIC, Arbeiten mit der Floppy, PASCAL, Assembler, IEEE-Workshop. Weiterhin sind Trainings geplant für WORDCRAFT, VISICALC, FIBU und für die Mini Mainframe (Assembler, FORTRAN, APL).

Die IHK für München und Oberbayern führt ab November 1982 verschiedene Seminare für Betreiber von Kleincomputern in ihrem Bildungszentrum in 8152 Feldkirchen-Westerham, Von Adrian-Str. 5, durch. Info von dort. Te.: 08063 - 19 41.

Rockwell International: Die Electronics Devices Division ist in Kalifornien in ein größeres Anwesen umgezogen. Neue Anschrift: 4311 Jamboree Rd., USA Newport Beach, Ca. 92660.

Über Rockwell und seine Distributoren ist jetzt ein Kurzformkatalog der 4-, 8- und 16-Bit Microprozessoren, der Einplatinen-Computer und der integralen LSI-Modems kostenlos erhältlich. Eine weitere 12-seitige Broschüre (Best.-Nr. R-20) zeigt die Fortschritte der LSI-Modemtechnologie, Änderungen der Regierungsbestimmungen und Trends, Modems als Untersysteme einzusetzen.

Für das RM-65 Computersystem (Rockwell) steht jetzt auch ein intelligenter Floppy Disk Controller zur Verfügung (RM-5101) für 5 1/4 und 8" und SS, DS, SD und DD zusammen mit Betriebssoftware, auch für AIM 65 und AIM 65/40.

Die IEEE-488 Interfaces für Olivetti-Schreibmaschinen ETxxx (ET 121, 201, 221, 231) zum Betrieb am CBM der Fa. Hard & Soft R. S. Microcomputer GmbH, Gagerstr. 4 in 8580 Bayreuth, erhielten ein neues verbessertes Betriebssystem, u.a. mit Proportionaldruck im Blocksatz, SPACE-Optimierung, vereinfachter Zusammenfassung von Befehlsketten u.a.m.. Die Maschinen schreiben dadurch mit der Maximalgeschwindigkeit von 25 Zeichen/sek. Die Firma liefert jetzt auch ihren neuen **NEWTIM (für CBM)** mit und ohne Prommer und das **Assemblersystem 8000** mit einem leistungsfähigen Editor, bedingter Assemblierung und Macro-Assembler nebst Bedienungsanleitung (in Deutsch). Tel.: 0921 - 68 877.

Editorial

Auch in diesem Heft konnte der Sprache FORTH wiederum ein gebührender Platz eingeräumt werden. Das 65_{xx} MICRO MAG dürfte damit hierzulande eine Spitzenstellung in den Darstellungen für FORTH haben. Dabei wurden bisher weniger Anwendungs- als vielmehr Systemprogramme veröffentlicht, ein Stringpaket, Daten-SETs, Operationen mit doppelt genauen Zahlen u.a.m.. Daneben die begleitende Einführung in die Sprache und 'FORTH im Eigenbau'. Beide Themen werden noch fortgesetzt. Die systematischen Artikel sind damit keineswegs erschöpft. Viel wird noch zur inneren Struktur der Sprache zu sagen sein, zu Vokabularen und zur Beeinflussung der Kompilierung. Wichtige weitere Abschnitte betreffen die Interfaceprogrammierung, den Aufbau von Assemblern und Cross-Assemblern für andere Systeme, das CASE-Statement (ON .. GOTO) u.a..

Wegen der besonderen Anpassungsfähigkeit der Sprache wird man in einiger Zeit sicher auch Artikel über Macro-Assemblierung (auch bedingt), assoziative Tabellen und Datenbanksysteme finden. Die Leser dieser Zeitschrift seien ausdrücklich ermuntert, auch Anwenderprogramme einzureichen, an denen man sieht, wie man das eine oder andere Problem beispielhaft löst. - Wir haben heute bereits ein unübersehbar großes Angebot an fertig beziehbaren Computern und an Platinen für Anwendungscomputer. Und demnächst treten sowohl für die 65_{xx}- wie auch für die 68_{xx}-Familie neue Zentraleinheiten hinzu. Das gemeinsame Band für die Systembetreiber werden damit vorwiegend die Hochsprachen (wobei die Möglichkeiten des BASIC als gut dargestellt gelten dürfen) und die Assemblersprachen. Zu ihnen darf man darauf hinweisen, daß die Befehlsätze und die Adressierungsarten der CPU's viele Gemeinsamkeiten haben. Das trifft auch auf die Programmierung der Interfacebausteine zu. Mit etwas Übung sind daher die für ein System entwickelten Lösungen auf ein anderes der Familien übertragbar. In dieser Zeit des schnellen Fortschrittes darf man nicht darauf vertrauen, mit den Kenntnissen für nur eine CPU lange Zeit bestehen zu können,

65_{xx} MICRO MAG

wir finden ja in den neueren Computern durchaus schon mehrere Zentraleinheiten verschiedener Familien. Nach den Jahren der Einarbeitung ist das Hinzulernen eine wichtige Aufgabe.

Bei der Auswahl im großen Angebot der Systeme sollte man sich weiterhin vor Augen halten, daß die ausreichende Dokumentation für Hard- und Software sowie für die Handtierung ein entscheidendes Kriterium für den später erfolgreichen und kostengünstigen Betrieb ist. Informationslücken ziehen immer zeit- und kostenaufwendige Fehlschläge in der Entwicklung nach sich. Auf gute Entwicklungshilfsmittel für die Programmierung und Programmerprobung kann man künftig noch weniger verzichten als früher und auch nicht auf die zur Problemlösung geeigneten Sprachen, Assembler, höhere Sprachen mit ihren Datenstrukturen, Zugriff auf externe Datenfiles und wahlfreie Zugriffe. Der Anwender wird sich auch vergegenwärtigen, daß Programmentwicklungen langwierig und kostenaufwendig sind. Vorhandene Programme und Dateien stellen daher einen Wert dar, den es bei Umstellungen oder Erweiterungen unter dem Gesichtspunkt der Kompatibilität zu betrachten gilt. Kompatibilität ist weiterhin wichtig für Computer, die im täglichen Einsatz gebraucht werden. Störungsfälle sind immer möglich. Für sie sollte der Kundendienst schnell erreichbar sein. Noch besser ist es, wenn er für die Reparaturzeit ein Austauschgerät zur Verfügung stellen kann.

Die besondere Leistungsfähigkeit der vielen neuen Systeme kann daher nicht das einzige Kriterium für ihren Betrieb sein. Gleichwohl sollte man neue Möglichkeiten nutzen, wo immer das vertretbar ist (und auch darüber berichten), man erhält nach entsprechend sorgfältiger Auswahl meistens eine verbesserte Arbeitsbasis.

Für Anwendungsprozessoren ist auf die zahlreichen schon vorhandenen und kommenden 1-Chip-Prozessoren der Familien 65_{xx} und 68_{xx} besonders hinzuweisen, die einen sehr einfachen Schaltungsaufbau zulassen, indem der Chip nicht nur die CPU, sondern auch mehrere Interface-Ports, ggfs. A/D-Wandler, Timer und Arbeits-RAM enthält. Daneben gibt es Versionen, die auch ein EPROM nebst Brennprogramm für das EPROM auf dem Chip tragen (z.B. MC68705) und die daher für kleine Serien sehr geeignet sind. Als Steuerungsprozessoren werden sie insbesondere auch die Computer-Peripherie 'intelligenter' machen. In vielen Geräten sehen wir bereits heute zwei Prozessoren, den einen z.B. als E/A-Prozessor, den anderen in der Verarbeitung. Dieser Trend setzt sich fort, so daß man ihn bei Schaltungsentwürfen berücksichtigen sollte. - Im Gegensatz zu diesem

Trend hatten wir noch vor wenigen Jahren die Neigung, alle Interfacesteuerungen von der einen Zentraleinheit ausführen zu lassen, also z.B. Tastaturdekodierung oder Druckersteuerung nebst Zeichenformung (beim AIM 65 z.B.). Inzwischen sind Tastaturdecoder, CRT-Steuerbausteine und solche für die serielle Datenübertragung eine Selbstverständlichkeit geworden. Sie haben die Computer leistungsfähiger gemacht, und wir sollten in Geräten nicht mehr auf sie verzichten. Man sollte sich in diesem Trend auch nicht scheuen, für dauerhafte Lösungen die erwähnten 1-Chip-Prozessoren für weitere noch nicht abgedeckte Schnittstellenaufgaben einzusetzen.

Mit der Herausgabe dieses Heftes treten neue Abonnementpreise in Kraft, DM 54,- im Inland und DM 59,- bei Bezug aus dem Ausland für jeweils 6 Hefte. Bei den sonstigen Bestellungen (Bücher, Zubehör, Heftnachlieferungen) werden Versandkosten von DM 2,50 je Sendung erhoben. Der Herausgeber bittet um Verständnis für diese Anpassung, die nach der empfindlichen Erhöhung der Postgebühren um 30-40% per 1.7.82 und mit zahlreichen anderen Kostensteigerungen in den vergangenen eineinhalb Jahren notwendig wurde. Das 65_{xx} MICRO MAG wird sich in Zusammenarbeit mit den freien Autoren weiterhin um die Darstellung profunder Information für den Betrieb der Systeme bemühen! In diesem Sinne auch sind die Leser gebeten, die Zeitschrift im Bekanntenkreis weiterzuentpfahlen: Je größer der Kreis der engagierten Betreiber ist, je mehr darf man auf Dauer an vielfältiger Information erwarten.

Kleinanzeigen

Verkaufe Doppelkassettenlaufwerk in Gehäuse für AIM 65, PC 100 u.a.. VB DM 160,-. MICCON-B. Heckl, Tel. 0911 - 65 17 47, Alte Wallensteinstr. 146, 8500 Nürnberg 80.

"STARTING FORTH" von L. Brodie, die beste und umfassendste Einführung in FORTH für DM 52,80. Dr. J. Schrenk, Postfach 904, 7500 Karlsruhe 41.

8192-Punkte-Graphikerw. (128x64) für CRT-2-Videointerface von Graf Elektronik, Kempten DM 75,-. Info gegen Freiumschlag: Roland Mester, Kleiststraße 8, 6054 Rodgau 3.

CBM-2/3/4/8001 Speicherbelegung, 630 Adr. 20 DM * Beschreibung von ROM-Routinen für reelle Arithm., Tape- & IEEE-Bus-I/O, Parameterübergaben an Maschinenprogramme etc. 25 DM * Zusammen 88 Seiten A4 für 35 DM * Alle ROM-Adressen als Label-Files auf Diskette 40 DM * Katalog kostenlos: H. J. Koch, Liegnitzer Str. 8, 3008 Garbsen 8.

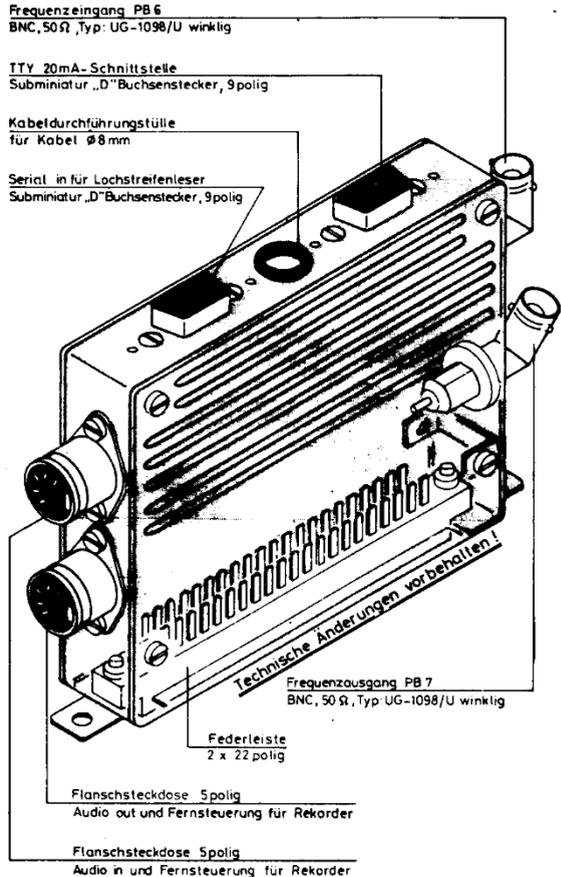
Universal-Steckverbinder

AIM 65 / Siemens PC 100

Bestückung nach Wunsch möglich

Lieferbar ab 45. KW. 81.

Preise auf Anfrage



STECKER

INGENIEURBÜRO

Postfach 60 07 66

5000 Köln 60

Neue Telefon-Nummer!!

Tel.: (0221) 7 12 40 18



miccon
INDIVIDUAL SOFTWARE
& SYSTEM ENGINEERING

RAFIK

1 Grafik-Display-Prozessor EF 9365/66
1 höchste Auflösung 512 x 512 Bildpunkte
1 Charaktergenerator für Texte
1 Charaktergenerator
1 Text und Grafik gemischt darstellbar
1 Zeichengeschwindigkeit 1,5 Mio Punkte/s
1 16 k-Byte Bildspeicher=2 Seiten Grafik
1 Speichererweiterung vorbereitet
1 bis zu 128 verschiedene Farben
1 100% normgerechtes BAS - Ausgangssignal
1 flexible Busbelegung

RAFIK 512 x 512

0/E 312-00
198,- plus MwSt
1227,74 incl. MwSt

RAFIK 512 x 256

0/E 312-01
198,- plus MwSt
1227,74 incl. MwSt

Speichererweiterung 128 kB

0/E 312-02
190,- plus MwSt
1192,- incl. MwSt

1 Karte kann
0/E buskompatibel geliefert werden

Bitte an Sie nach weiteren
Angaben der SS 50/E
Reihe für

1 AIM 65, AIM 65, PC 100

Videomonitor BMC

hochauflösend 12" 18 MHz
Aktionspreis DM 263,72 plus MwSt
DM 298,- incl. MwSt

MICCON - Systems Dipl. Ing. (FH) B. Heckl
Alte Wallensteinstr. 146, 8500 Nürnberg 80
Telefon 0911 / 65 17 47

DUO Plott Interface

für MX80 F/T und

ITOH 8510

und COMMODORE-Rechner 30/40/80

Paralleles IEEE 488 - Interface, genormter IEEE-Stecker und Kabel

kompletter Zeichensatz des CBM-Computers

zwei Geräteadressen für Groß-/Grafikmodus und Textmodus

alle Funktionen der Drucker bleiben erhalten, Floppy-Kompatibilität

Deutsche Umlaute, ß und Paragraph

Problemloser Einbau, inklusive deutsches EPSON-Handbuch

Komplettpreis einschl. Kabel, CBM-Grafikatz und Handbuch incl. MWSt

für EPSON DM 398,-

für ITOH DM 450,-

Umrüstsatz MX80 F/T auf MX82F/T

Aus Ihrem EPSON MX-80 F/T wird der MX-82 F/T

Einzelnadelansteuerung, erweiterter Befehlsatz, Elite-Schrift

Preis inkl. MWSt DM 250,-

Komplettpreis Interface, Kabel, Handbuch und Umrüstsatz incl. MWSt DM 600,-

Komplettpreis wie vor, einschl. neuem MX-80 F/T incl. MWST DM 1.998,-

Für COMMODORE

Deutsche Tastatur mit Original-Tastensätzen (keine Aufkleber)

inklusive deutschem Zeichengenerator

für 8032 DM 198,-

für 8032 und 8096 DM 298,-

nur 8096, ohne Tasten DM 98,-

Speichererweiterung auf 8096

LOS-Kompatibel, inkl. MWSt DM 898,-

ISAM-Routinen

Datenhaltungsprogramm, Indexed Sequential Access Method

siehe Besprechung in Heft 23 des 65xx MICRO MAG, DM 298,-

Stellberg Computer-Systeme

COMMODORE EPSON C' ITOH SOFTWARE INTERFACE

Blindenaaf 36 5063 Overath Tel.: 022 06 - 66 44

CPU-Karte NICO 65

CPU 6502, 1 oder 2 MHz Takt
8 k Byte ROM, PROM, EPROM oder RAM
(Typ durch Lötbrücken festlegbar)
2 k Byte RAM als Arbeitsspeicher
2 VIA 6522 mit zusammen 40 Pin I/O
4 Zähler, Timer, Schieberegister u.a.m.
2 Steckerleisten dafür, je 22-polig
Bustreiber für alle Busse
1 Bus-Steckerleiste VG 64 zur Erweiterung
Decoder mit Adresswahl durch Lötbrücke
Power-On-Reset, IRQ, NMI
5 V Betriebsspannung
Stromaufnahme je nach Bestückung ca. 350-510 mA ohne EPROMs

Adressenbelegung (hex):

2 k Byte RAM 0000 - 07FF
2 VIA 0800 - 0BFF, je 16 Byte
8 k Byte EPROM 6000 - 7FFF oder E000 - FFFF,
durch Lötbrücke einstellbar. Wenn beide fehlen, ist der
Bus in diesem Bereich frei.

Grundausrüstung beinhaltet: 1 k RAM, 1 VIA

CPU-Karte komplett ist voll bestückt, jedoch ohne EPROMs

Preise:	Grundausrüstung	390,- DM
	Komplett	450,- DM
		zzgl. MWSt

CPU-Karte NICO 69

Gleiche Konfiguration wie obige CPU-Karte NICO 65
jedoch mit CPU 6809

Preise:	Grundausrüstung	450,- DM
	Komplett	510,- DM
		zzgl. MWSt



65_{xx} MICRO MAG

COMPUTING · SOFTWARE · HOBBY

Herausgeber:
Dipl.-Volkswirt Roland Löhr
Hansdorfer Straße 4
D-2070 Ahrensburg
Tel.: 04 102 - 55 816

65xx MICRO MAG erscheint zweimonatlich, jeweils Mitte Februar, April usw.. COPYRIGHT 1982 by Roland Löhr. Alle Rechte vorbehalten, auch die des auszugsweisen Nachdruckes, der Übersetzung, der fotomechanischen Wiedergabe und die der Verbreitung auf magnetischen und sonstigen Trägern. Beiträge, die nicht besonders gekennzeichnet sind, stammen vom Herausgeber. - Offsetdruck: Druckartist Gerhard M. Meier, Hamburg 70.

Bezugsbedingungen: Abonnement ab laufender Ausgabe für 6 Hefte DM 54,- (Inlandsendpreis). Ausland/foreign via surface mail DM 59,-, USA air 26 Dollar. Abonnements laufen bis auf Widerruf mit Kündigungsmöglichkeit bis zu zwei Wochen vor deren Ablauf.

Nachliefermöglichkeiten: Hefte 1-13 sollten als Buch nachbezogen werden (s. Anzeige unten). Solange Vorrat reicht, können auch noch einzelne Hefte der Nos. 7-13 geliefert werden. Hefte 14-25 sind unbeschränkt nachlieferbar zu DM 7,80/Stück + DM 2,50 je Sendung.

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

Leser-Service des Herausgebers

Thermopapier

für AIM 65/PC 100 in kontrastreicher Spitzenqualität.
Packung mit 8 Großrollen, zus. 520 m, preiswert

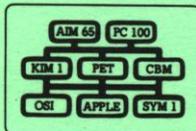
DM 50,85

Thermokopf (Printerplatte) für AIM 65 und PC 100

mit Anleitung für den leichten Einbau. Auffrischung des Druckes

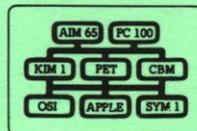
DM 28,-

Das Buch 1-6 des 65_{xx} MICRO MAG



230 Seiten, DM 26,-

Das Buch 7-13 des 65_{xx} MICRO MAG



340 Seiten, DM 42,-

Programming & Interfacing the 6502 with Experiments

von Marvin L. de Jong, ca. 410 S., engl., viele Schaltungsvorschläge und die Programme für den Betrieb der Interfaces dazu, didaktisch gegliedert

DM 65,-

Forth User's Guide

Handbuch der Firma Rockwell für ihr Fig-FORTH zum AIM 65, ca. 300 S., engl.. Erklärung des Befehlssatzes und der E/A, die im vorläufigen Handbuch noch fehlte. Geeignet auch für andere Betreiber eines Fig-FORTH

DM 24,-

Vorstehende Preise sind inkl. MwSt, zuzüglich DM 2,50/Sendung + ggfs. NN + DM 1,70

FORTH-Programmierkurs am 8./9. Okt. 1982 in Ahrensburg bei Hamburg. Anmeldung und Prospekt beim Herausgeber.