

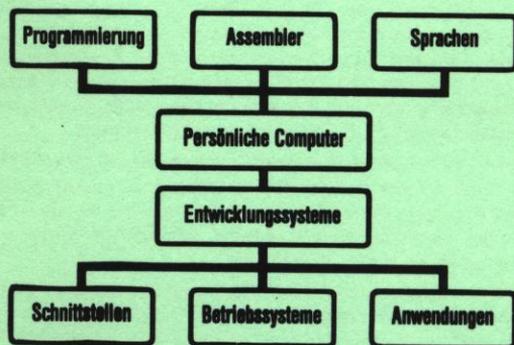
MICRO MAG

Vormals: 65xx MICRO MAG

DM 9,50

Nr. 37

Juni 1984



Inhaltsverzeichnis

Das Paradigma der interaktiven Programmierung	3
BASDIS 1.0: AIM 65 BASIC-Erweiterung	9
Epson FX-80 am AIM mit REMON	24
65C02 Assembler-Disassembler unter FORTH	26
FORTH: Entwicklungs- und Zielsystem	33
CBM 6x0 und 7x0 als Terminal	37
Terminalbetrieb mit CBM 710	41
Textsystem PROTEXT	42
Assemblerbeispiele für 6805/68705	45
Aus der Branche	46
Berechnung der ATN-Funktion (AIM)	47
Bücher	36, 50
Step by Step and Walk for CBM	51
Diverse Splitter	60
Schnelle BCD-Multiplikation	61

Das Paradigma der interaktiven Programmierung

Interaktivität ist heute das Schlagwort der Computer-Industrie. Computer haben sich von den batch-orientierten der Anfangsjahre über Time-Sharing zu den heutigen benutzerorientierten Systemen mit Video-Terminal, Maus, Berührungsbildschirm, Sprachein-/ausgabe und anderen interaktiven Methoden entwickelt. Die Anwendersoftware der heutigen Microcomputer wird immer weiter in Richtung Interaktivität ausgebildet. Die Kriterien für Interaktivität wandeln sich. War früher der Bildschirm und die Tastatur das einzige Medium, so unterstützen heutige Softwaresysteme auch die Maus und andere Hilfsmittel. Der Einsatz dieser Techniken, die, wie die Spracheingabe, sogar von einem speziellen 32-Bit Prozessor Gebrauch machen müssen (TI-PC), entwickelt sich zunehmend zu der entscheidenden Schwelle zwischen der alten Generation der 8-Bit-Computer und der nächsten Generation der 16-Bit-Systeme. In dem Adreßbereich der 8-Bit-Systeme ist es nicht mehr möglich, den Code unterzubringen, den eine solche Benutzerunterstützung benötigt, und grafische Möglichkeiten, wie die von LISA, sind nur mit der Prozessorkraft eines MC 68000 und darüber zu bewältigen.

Programmieren ist nicht interaktiv

Wesentlich weniger interaktiv sind aber die Mittel, mit denen diese Softwaresysteme hergestellt werden: Die Programmiersprachen. Hier haben die neuen Hilfsmittel noch überhaupt keinen Eingang gefunden. Noch immer muß ein Programm zuerst mit einem Editor geschrieben und korrigiert und dann mit einem Compiler übersetzt werden, gelinkt werden. Und erst dann kann es ausgetestet werden. Die einzelnen Arbeitsschritte werden zwar interaktiv am Computer gestartet, wie das Editieren, das Compilieren etc., es sind aber so viele Zwischenschritte zwischen der Codierung des Programms und seinem eigentlichen Lauf, und die einzelnen Schritte dauern so lange, daß die ganze Verarbeitung eher Ähnlichkeit mit einem manuell gesteuerten Job-Control-System hat, als mit der vielbeschworenen Interaktivität des Personal Computer. Die Computerindustrie steht also vor der paradoxen Situation, daß die Anwendungssoftware der vierten Generation noch mit der Produktionssoftware der dritten geschrieben wird. Die Folgen für die Produktivität des Programmierers sind offensichtlich:

Wenn ein Programm erst einmal erstellt ist und als Objektcode vorliegt, dann kann man nicht schnell etwas an dem Objektcode ändern, um etwa einen Fehler zu verbessern, sondern man muß ganz zurück in den Editor, den Quellcode modifizieren und dann wieder den ganzen Zyklus von Editieren, Compilieren und Linken durchlaufen. Außerdem kann man einen Fehler nicht dadurch finden, daß man das Programm an einem beliebigen Punkt anhält, seine einzelnen Schritte durchspielt und genau die Fehlerstelle ausfindig macht. Es fehlt die Lupe, mit der man das Programm betrachten kann, oder, wie es fachlich heißt, die TRACE-Möglichkeit. Das Problem bei compilierten Sprachen ist, daß der Objekt-Code des Programms durch die Compilation keine Ähnlichkeit mehr mit der Quellversion hat. Es macht daher keinen Sinn, die einzelnen Schritte der Objektversion zu verfolgen.

BASIC hat in der Anfangszeit der Microcomputer eine ungeheure Beliebtheit erlangt, weil es interaktiv ist. TRACE ist möglich (man denke an den Film TRON, der ein spekulativer Bericht eines TRACE in einem Supercomputer ist). BASIC hat hunderttausenden einen leichten, einfachen Einstieg in die Computerwelt verschafft. Sein Nachteil, daß es für größere Anwendungen zu langsam und wegen fehlender Strukturierungsmöglichkeiten zu unübersichtlich ist, fiel bei Anwendungen auf den frühen Microcomputern mit maximal 8 oder 20 K Speicherplatz nicht auf. So hat BASIC zwar das interaktive Programmieren eingeleitet, aber heute ist die professionelle Programmierung wieder auf die Methoden der Groß-EDV übergegangen, nicht viel anders als vor 10 Jahren.

Der Computer wird zu wenig zur interaktiven Unterstützung des Programmierens selber benutzt. Die Hauptarbeit der Programmiersprachen-Entwicklung ging in Richtung auf Modularität und logische Klarheit (PASCAL, MODULA, ADA). Die Methodik der batch-Arbeitsweise von Codieren, Compilieren und Linken wurde beibehalten. Zwar gibt es heute schon Ansätze einzelner Anbieter,

diese Situation zu verbessern, so etwa das MICRO FOCUS COBOL, dessen Animator-Funktion eine sehr komfortable interaktive Programmentwicklung zuläßt, aber im wesentlichen liegt dieses Feld noch brach.

Interaktive Unterstützung des Programmierens ist mit Compilersprachen wegen der starken Umwandlung des Quellcodes problematisch. Nur Sprachen, die einen interpretierten Zwischencode erzeugen (P-Code PASCAL oder CBASIC) sind für den interaktiven Einsatz besser geeignet. Es gibt ein Programmiersystem, das die interaktiven Eigenschaften in bisher nicht gekannter Konsequenz weiterentwickelt hat, und dieses System ist FORTH.

: FORTH INTERAKTIVES PROGRAMMIEREN :

Hier ist als FORTH-Definition die Charakteristik des FORTH aufgezeigt. FORTH ist ein Programmiersystem, das speziell auf Interaktivität hin optimiert ist, und das durch seine offene Definition unbeschränkt weiter in diese Richtung hin ausgebaut werden kann.

Wichtig ist zu bemerken, daß das Element der Interaktivität nicht etwa ein Strukturelement der Sprach-Syntax ist, sondern auf Kriterien beruht, die der reinen Syntax-Betrachtung entgehen. Interaktivität ist ein Systemfaktor. Es ist mehr eine Potentialität, eine Eigenschaft, die entwickelt werden muß, und die deshalb in Diskussionen über die jeweiligen Vorzüge und Nachteile eines Programmiersystems auch oft unter den Tisch fällt. Daher kann man sagen: Der wichtigste Faktor und der wirklich wirksame Faktor an FORTH ist, daß FORTH über FORTH hinaus weiterentwickelt werden kann und werden muß. FORTH hat als Programmiersprache sicher seine Probleme, aber auf die Programmiersprache, also die Syntax, kommt es hier überhaupt nicht an, bei FORTH schon allein deswegen nicht, weil seine Syntax (im gravierenden Unterschied zu allen anderen Sprachen) als veränderbar definiert ist. FORTH enthält damit einige Prinzipien, die in dieser Mischung ein äußerst effektives Beispiel für eine interaktive Ausrichtung der Programmier-Methodologie bilden, wie sie bisher noch nicht formuliert worden ist.

Empirisches Programmieren

Vorteilhaft an FORTH ist zudem, daß es sehr leicht ist, die hier aufgeführten Argumente selbst nachzuprüfen. Der Empirie sind alle Wege offen. FORTH braucht keine 200.000 DM-Maschine, wie LISP (als einzige vergleichbare Sprache), um überhaupt zum Laufen gebracht zu werden, sondern steht auf jedem Home-Computer zur Verfügung. Alle Eigenschaften von FORTH lassen sich leicht nachprüfen, indem man sich an den Computer setzt und es ausprobert.

Effizienzkriterien und Programmiermethodologie

Der Ursprung der Programmierung kann mit einem Wort charakterisiert werden: Institutionell. Computer waren bis vor ein paar Jahren sehr teure Maschinen, deren Nutzung nach sehr strengen Effizienzkriterien eingeteilt wurde. Die Strukturen der Programmiersprachen reflektieren diesen Ausgangspunkt. Früher wurden Programmiersprachen dahingehend entwickelt, daß der Programmierer so wenig Zeit wie möglich auf der Maschine verbrauchen mußte und so viel Arbeit wie möglich als Kopfarbeit dazu verwendete, um das Problem 'im stillen Kämmerchen' oder am Schreibtisch maximal vorzubereiten. Computerzeit war teuer, und es konnte sich kein Computerbetreiber leisten, kostbare Maschinenzeit mit Experimenten oder gar Herumspielen zu vergeuden. Demgemäß war auch die gesamte Programmierung auf dieses Kriterium der Effizienz hin strukturiert, und sie ist es auch heute noch, in einer Zeit wo sich die Kosten umgekehrt haben, und Hardware ein Zehntel der Softwarekosten ausmacht.

Das Aufkommen der Personal Computer brachte vor allem in der ersten Generation der 'Hacker' eine Zeit des 'Herumprobierens' am Computer, etwas, was man heute eher 'empirisches Programmieren' nennen müßte. Diese Methodik wurde aber abgelehnt, obwohl sie durchaus ihre Ergebnisse gebracht hatte, so etwa VISICALC, das Programm, das den APPLE-Computer in die Konzern-etagen brachte, und damit den Microcomputern den Weg zur allgemeinen Akzeptanz bereitete.

Es ist erst in wenigen Arbeiten untersucht worden, daß die Produktivität der Programmierung durch empirische Vorhehungsweise steigen kann (Weinberg, 'Psychology of Programming'), und interaktive Programmierung war bisher eher ein Anathema für alle Verfechter strukturierter Logik des Programmierens. Und genau das ist FORTH. Es ist ein empirisches Programmiersystem.

FORTH - Das Ein-Mann-Programmiersystem

Die Geschichte von FORTH unterscheidet sich so gravierend von der Entstehung der anderen Programmiersprachen, daß sie auch hier erwähnt werden soll. Sie ist charakteristisch für seine speziellen Qualitäten. FORTH ist als Ein-Mann-Produktivitätssystem entstanden. Es ist das Werk einer einzigen Person, Charles Moore. Später beschrieb er sich und das Ergebnis seiner Arbeit als 'der erste computerunterstützte Programmierer'. Er hatte ein System geschaffen, mit dem er in maximale Interaktion treten konnte oder, wie man heute sagen würde, mit dem er in eine geschlossene feedback-loop treten konnte. In der Biologie heißt dieses Konzept Symbiose oder Co-Evolution. Er trat mit seinem System in Interaktion und verbesserte es dynamisch. Er bemerkte, daß er mit seinen eigenen Fähigkeiten an seiner Kreation gewachsen war und gab sofort das feedback, indem er diese Eigenschaft des Systems weiterentwickelte oder wieder einschmolz. Eine solche Vorgehensweise war natürlich im Bereich der institutionellen Programmierung undenkbar. Diese Methodik ist aber die Wurzel von FORTH und sie erklärt alles, was FORTH heute ist.

Die Systemeigenschaften von FORTH sind in meinem Artikel 'FORTH - ein Programmiersystem ohne Grenzen' /1/ beschrieben. Aber diese Eigenschaften sind sozusagen nur die Mosaiksteine, die zusammen das Bild ergeben: Die Transparenz und die Möglichkeiten des TRACE, der Datenverkehr über den Stack, die Methodik der FORTH-Definition, die durch den Return-Stack möglich wird. - Hier soll mehr das daraus resultierende System-Bild betrachtet werden, vor allem in Hinsicht auf eine weitere mögliche Evolution dieser Konzepte. FORTH hat als wohl einziges Programmiersystem eine Möglichkeit der Evolution, da es eben nicht in seiner Syntax festgelegt ist. Und man muß nicht so ängstlich, wie etwa in COBOL, darauf bedacht sein, mit den Programmen, die vor 20 Jahren geschrieben wurden, noch kompatibel zu sein. In FORTH ist eine ganz andere Denkweise in dieser Richtung möglich: Es ist heute wesentlich billiger, sämtliche 100 Mrd.-Dollar-Investitionen in bestehenden COBOL-Programmen abzuschreiben, weil die Kosten der Wartung höher sind, als sämtliche Systeme von Grund auf neuzuschreiben, in einer neuen Methodologie, wie etwa der von FORTH.

Kriterien der Interaktivität

Interaktivität ist eine Eigenschaft, die graduell erscheint. Ein Videoterminal mit Tastatur ist interaktiv. Die Maus ist interaktiver. Wo liegen die Kriterien, und was ist maximale Interaktivität? Es ist klar, daß Interaktivität auf einem Zusammenspiel von Systemparametern beruht. Wichtige Faktoren sind hierbei die Geschwindigkeit und der Grad der Unterstützung. Frühere Systeme wurden speziell auf Effizienz in der Computerausnutzung optimiert und boten daher minimale Unterstützung für den Programmierer. Heutige Microcomputer-Systeme sind auf maximale Benutzerunterstützung ausgerichtet, werden aber noch so programmiert wie früher. Unterstützung kostet ihren Preis in Speicher und Maschinenzeit. Viele der heutigen Systeme drohen trotz der höheren Kapazität ihrer Prozessoren an den vielen Hilfsleistungen zu ersticken. APPLE's LISA ist dafür ein Beispiel. Software-Engineering nimmt eine neue Komponente an, die sich sonst eher in den Bereichen der Kunst aufhält: Ästhetik. Eine gelungene Mischung von Komponenten, wie Gewürze in einer Speise.

Der Bildschirm

Das heute wesentliche Feld der Interaktivität ist die Bildschirmdarstellung von Information. Heute vor zehn Jahren hat man zur Informationsdarstellung einen Bildschirm mit der Standardkapazität von 2000 alphanumerischen Zeichen zur Verfügung. Das ist dieselbe Fläche, wie bei IBM 3270-Bildschirmen. Trotz der gewaltig gestiegenen Prozessorleistung, die nun einem einzigen Bildschirm zur Verfügung steht, hat sich dieser Parameter nicht geändert. Es ist lediglich ein Graphik-Modus hinzugekommen mit etwa 500 mal 700 Punkten mit der Tendenz in Richtung 1000x1000 Punkte. Das ist aber nur ein statischer Wert. Um einen solchen Bildschirm aufzubauen, braucht der Prozessor ein bis zwei Sekunden. Mit schnell wechselnden Bildschirmgehalten ist sogar der Hochleistungsprozessor MC 68000 der LISA überfordert..

Trotz der offensichtlichen Einschränkungen des Bildschirms ist dieser noch das schnellste Interaktionsmedium des Personal Computer. Eingaben sind notorisch langsam. Tastaturen sind immer

noch am schnellsten, aber schwer zu beherrschen. Maus und Spracheingabe sind bequem aber erlauben nur sehr geringe Datenübertragungsraten.

Eine Theorie der Ikonen

Was ist der Effekt von Ikonen in der LISA oder in den Menues des MacIntosh? Eine Ikone ist ein graphisches Zeichen, also ein Zeichen, das aus einem vielfach größeren Zeichenvorrat ausgewählt wird, als es beim ASCII-Zeichensatz der Fall ist. Bei letzterem sind das eben nur etwa 100 Zeichen, Blockgraphik mit eingerechnet sind es etwa 200 Zeichen. Bei der Auflösung der LISA-Graphik sind es etwa 1000 Zeichen. Damit ist der Informationsinhalt einer Ikone auch wesentlich höher als der eines Namens (ebenso der nötige technische Aufwand).

Die Beziehung einer Ikone zu einem Ideogramm ist offensichtlich. Ein Ideogramm und eine Ikone drücken in einem Zeichen eine komplexe Bedeutung aus. In einer Ikone ist es eine bildliche Projektion, in einem Ideogramm mehr eine logische.

In FORTH ist ebenfalls ein ideographisches oder ikonisches Element enthalten. Bei FORTH ist es zwar kein graphisches Zeichen, das den Namen einer Definition darstellt, sondern ein Wort, das FORTH-Wort. Worte sind in gewissem Sinne Ideogramme, da sie ja ein Superzeichen bilden, also beim Lesen nicht als eine Folge von Buchstaben begriffen werden, sondern eben als Begriff.

Chinesische Ideogramme beziehen ihren Informationswert aus mehr Variablen als Worte der lateinischen Schrift. Im Chinesischen ist die Position maßgeblich, ob über, unter oder nebeneinander. Und auch die Nuancierung des Pinselstrichs ist bedeutsam. In der lateinischen Schrift gibt es nur noch die Folge, also die Aneinanderreihung von Buchstaben als Informationsträger. Nun sind FORTH-Worte zwar alphabetische Konstruktionen, aber ihre Positionierung ist relevant. Wer Anweisungen über die optimale Strukturierung einer FORTH-Definition liest, der merkt, welch' wichtige Bedeutung die Positionsinformation für die Lesbarkeit des Programms bekommen kann. - Es ist also aus dieser Sicht kein sehr großer Unterschied zwischen den Ikonen der LISA-Methodik und der FORTH-Programmierung. Die Gemeinsamkeit liegt aber woanders.

Der magische Screen

Das Wesentliche am Ikonengedanken ist zu erkennen, wenn man ein PASCAL-Programm, also einer modernen Programmiersprache, ansieht und im Vergleich dazu ein LISA-Menue. Der unterschied ist, daß in dem Programm die Information zwar (bei guter Programmierung) logisch strukturiert ist, aber sich diese Struktur über Seiten und Seiten im Programmlisting hinzieht. Ein LISA-Menue oder überhaupt ein Menue gibt die Information, die es enthält, auf einen Blick bzw. auf einem Screen des Video-Displays wieder. - Es gibt eine hierarchische Unterteilung von Menues, die nacheinander durchlaufen werden, wo immer ein kompletter Informationssatz mit einem Blick zu erfassen ist und eine Auswahl getroffen werden kann. Die logische Unterteilung der Information ist bei PASCAL wesentlich weiträumiger und bringt immer einen besonderen Nachteil mit sich, daß nämlich die relevante Information, die man sucht, über viele Seiten Programmlisting verteilt ist. Es erfordert einen höheren Aufwand, sie herauszufinden.

Es ist das Prinzip der FORTH-Programmierung, eine Unterscheidung in das WAS und WIE eines Programms zu machen und diese Unterscheidung auch räumlich zu trennen. Das heißt abstrakt: Eine Kontrollstruktur und eine Verarbeitungsstruktur. Auch in PASCAL ist eine solche Unterteilung zwar möglich durch Module und Blocks, aber sie ist mit der Verarbeitungsstruktur vermischt.

Eleganz durch Einschränkung

In FORTH hat sich der Programmierer durch die Besonderheit des Forth-Virtual memory systems daran gewöhnt, seine Information in 'Screens' unterzubringen, Blöcken von 1000 Zeichen mit 16 Zeilen mal 64 Zeichen, noch ganz im Stil der ersten Dampfmicros, als der Computer noch maximal tausend Zeichen vom seinem sowieso sehr beschränkten Speicher für ein memory mapped Video erbringen konnte. - Von diesen Screens waren aus Gründen der Übersichtlichkeit noch etwa 2/3 als Füllraum freizulassen, so daß nur etwa 300 Zeichen zur Darstellung der relevanten Information übrig blieben. Dies hat die Programmierung in FORTH in eine sehr ausgeprägte Strukturierung geführt (Nebenfaktor: Bei den frühen Microcomputern gab es auch keinen Drucker, bestenfalls ein ausrangiertes Teletype, so daß man tunlichst nicht viele Programmlistings machen wollte). - Diese Struktur heißt: Komprimiere die relevante Information auf einen Screen von 300 Zeichen und Sorge dafür, daß Du dein Problem lösen kannst, ohne das Listing all' der anderen

Screens zur Verfügung zu haben. Eine außerordentlich wirksame Methode des Trainings im strukturierten Programmieren. Sie führte dazu, daß man nicht nur strukturiert programmierte (GOTO gibt es in FORTH nicht), sondern auch noch, daß man hierarchisch programmieren lernte.

Hierarchische Programmierung

Das heißt: Das Problem mußte nicht nur maximal in Module unterteilt werden, sondern diese Module mußten auch noch in ihren Kommunikationsanforderungen in 300 Zeichen erschöpfend beschrieben werden. Bei Programmiersprachen, die mit Variablen arbeiten, ist dies einfach nicht machbar, aber mit dem Stack-Konzept war es möglich. Zudem war nur mit dem Return-Stack die Methode der geschachtelten Definitionen praktikabel. So fügten sich also viele verschiedene Bestandteile, von denen die meisten Einschränkungen waren, zu einem Bild.

Hierarchische Programmierung heißt: Zu der Modularisierung in Funktionen auch noch eine Unterteilung in logische Ebenen von Funktionen. Eine logische Typisierung. Allein Funktionen gleichen logischen Typus' können miteinander in Kommunikation treten. Wenn man keine Variablen verwendet ist nur der Stack als Datenverkehrsmedium zwischen FORTH-Worten (Unterprogrammen, ähnlich C-Funktionen) vorhanden, die in derselben FORTH-Definition vorkommen, die also auf derselben hierarchischen Ebene stehen. M.a.W.: Es ist ein orthogonales Kommunikationsmodell.

Fenster und Ikonen

Eine Hierarchie dieser Art ist es, auf die sich heute die Fenster-Software hin entwickelt. Ein Fenster und eine Ikone stehen in gradueller Beziehung. Wenn man ein Fenster maximal verkleinert, wird es zur Ikone, bevor es völlig verschwindet. Natürlich ist heutige Fenstersoftware noch nicht dort angelangt, und ein Fenster schrumpft schon lange vorher zu einem völlig nichtssagenden Stück Bildschirm zusammen, was leider bei all' der Euphorie über diese Methodik noch nicht aufgefallen ist. Zum Beispiel hat es wenig Sinn, in einem Texteditor mehr als ein split-screen Schema einzuführen, weil kleinere Fenster nur in den wenigsten Fällen noch eine Aussagekraft haben. Betrachtet man aber den logischen Zusammenhang von Ikone und Fenster, dann wird klar, in welche Richtung die Entwicklung gehen muß und welchen Weg sie noch vor sich hat.

Ikonen und typologische Ebenen

Die Ikone enthält die Information, die auf der entsprechenden typologischen Ebene der Kontrollstruktur relevant ist. Dies rein theoretisch zu formulieren, ist sehr schwer. Aber wenn man in FORTH eine Definitionsstruktur entwirft, dann kommt man bei der Auswahl der Namen für die einzelnen FORTH-Definitionen sehr schnell darauf, auf was es ankommt. Vorausgesetzt natürlich, man ist in der Lage, 'gute' FORTH-Programme zu schreiben, eine Kunst, über deren Essenz sich die Experten dieser Sprache lange und ausgiebig streiten. Es ist eine Hierarchisierung von Informationsebene und eine Spezifizierung in Bezug auf das Level in der Kontroll- oder Verarbeitungsstruktur, unter der Maßgabe, daß es in einem Blick erfäßbar sein muß.

Das Problem ist also das der Informationsverdichtung, eben der hierarchischen Informationsstrukturierung. Was muß an Darstellung noch vorhanden sein, wenn man die Ebenen der Abstraktion herauf- und hinuntersteigt? — Andere Elemente der Interaktivität sind die Möglichkeiten des TRACE und des interaktiven Debugging, die hier nicht eingehender beschrieben werden. Um das Bild der interaktiven Programmierung noch abzurunden, soll hier ein Auszug aus einem Leserbrief in BYTE Magazine in der Kolumne von Jerry Pournelle gebracht werden (BYTE 5/84, S. 428, 431):

"FORTH wird kompiliert wie Modula-2 oder PASCAL aber in FORTH erfolgt die Compilation direkt nach der Definition des Wortes, und das neue Wort wird einfach durch seinen Aufruf aktiviert. ...

Die Direktheit der Compilation und die Kürze der Definition, die damit ermöglicht wird, versetzt den Programmierer in die Lage, mit dem Programm zu interagieren, während es geschrieben wird. In Situationen, in denen das feedback der Aktionen im selben Augenblick erfolgt, kann man einen Bewußtseinsstand erreichen, in dem die Anstrengungen und die Ergebnisse sich gegenseitig beeinflussen und das Bewußtsein mit dem Prozeß verschmilzt, so daß man in der Arbeit 'aufgeht' - ein maximal produktiver Bewußtseinszustand. Dieser Bewußtseinszustand ist den meisten Künstlern vertraut. In ihrer Arbeit mit Pinsel, Bleistift oder Ton sind sie in direktem Kontakt mit ihrem Medium. Sie können etwas ausprobieren, sich ansehen, was herauskommt, und das Resultat,

den nächsten Schritt beeinflussen. Es ist ein vertrautes Gefühl für Schauspieler, für Sportler, für alle, die ein direktes feedback bekommen, während sie arbeiten.

Den meisten Programmierern ist das unbekannt, weil die meisten Programmiersprachen in einer Weise strukturiert und implementiert sind, daß eine Barriere für das direkte feedback existiert, eine Mauer von Zeit und Prozeduren zwischen der Idee und dem Resultat. ..."

Mit diesen Sätzen ist das Erlebnis des interaktiven Programmierens wohl angemessen beschrieben. Seine positiven Auswirkungen können zum Glück sehr einfach und empirisch bewiesen werden: Man nehme einen Home-Computer, lade das FORTH-System und fange an zu programmieren.

Interaktive Programmierung und selbstorganisierende Systeme

Dies sind also einige Ansätze zu dem Paradigma der interaktiven Programmierung. Das Besondere an diesem Prinzip ist seine leicht zu zerstörende Balance. Es ist eine Balance zwischen vielen verschiedenen und widersprüchlichen Faktoren. Diese Balance zeichnet Systeme aus, die wir allgemein als Leben bezeichnen, also die Welt der Organismen. Viele der Konzepte, die man zur Beschreibung lebendiger Systeme gefunden hat, lassen sich auch in FORTH wiederfinden. Diese Konzepte kann man auch mit dem Oberbegriff belegen: Selbstorganisierende Systeme. Sie sind sozusagen der Stein der Weisen in unser heutigen immer komplexer werdenden technologischen Welt. Sie sind das Ziel der riesigen Forschungsaufwendungen der Artificial Intelligence und der Projekte zum 5th Generation Computer.

Natürlich gibt es heute schon perfekt selbst-organisierende Systeme einer Komplexität, die 5 bis 6 Größenordnungen größer ist, als alle vom Menschen geschaffenen Maschinerien: Die Natur mit ihren Organismen. In der organischen Natur ist alles sozusagen 'natürlich' geregelt. Die Prinzipien dieser Regelung sind also der Schlüssel zur Schaffung technischer selbst-organisierender Systeme. Ein sehr wichtiger Beitrag hierzu ist Douglas Hofstadters Buch: 'Gödel, Escher, Bach', in dem er die Verbindungen der Computer und der natürlichen Systeme aufzeigt.

FORTH und das Grundprinzip der selbst-organisierenden Systeme

Ein Kernpunkt in Hofstadters Buch ist die Selbst-Referenz, ein Grundprinzip, das sich in allen selbst-organisierenden Systemen wiederfinden läßt. Es bedeutet, daß alles sich durch Rückbezug von einfachen Kopien von sich selbst aufbaut. Anders gesagt: Es gibt kleine, universelle Bausteine, die sich regelmäßig zu immer größeren Komplexen zusammenfügen. Von diesem Punkt ist es dann kein weiter Weg mehr zu FORTH. Hofstadter bescheidt die Regelmäßigkeit dieser Ordnung mit den Worten 'Schrödingersche periodische Kristalle' und bringt als Beispiele einer solchen Ordnung Fractals und die Musik von Bach. Beide Strukturen sind aber in ihrer Essenz Stack-Konstrukte. Damit die die Stack-Struktur von FORTH eine Widerspiegelung oder ein Morphismus der Organisationsprinzipien natürlicher Systeme.

Das Grundprinzip: feedback

Dieses von Hofstadter auch Selbst-Referenz genannte Prinzip ist heutzutage die Geheimformel in allen kybernetischen Patentrezepten. Es ist das Grund-Ordnungsprinzip der organischen Natur. Feedback ist das Element, mit dem der Programmierer in der Interaktion mit seinem Werkzeug sein Werkzeug erst schafft, es immer neu definiert, es seinen Vorstellungen anpaßt. Dies ist das Werkzeug der Co-Evolution. Es ist ebenso das Kriterium eines neuen wissenschaftlichen Paradigmas, das nicht mehr objektivistisch, newtonisch und karthesisch ist, sondern relativistisch und synergistisch. Es ist das Paradigma des Wissenschaftlers und seines Studiums als geschlossenes System, in dem der Forscher nicht das Objekt erforscht, sondern seine Interaktion mit dem Objekt, und erlebt, wie das 'Objekt' zum Partner und Lehrer wird. Ein Wachstumsprozess.

Weiteres Prinzip: Duale Komplementarität

Ein weitereers Erfolgsrezept aller selbst-organisierenden Systeme ist die duale Komplementarität. Hochentwickelte Organismen haben immer zwei Nervensysteme, einerseits ein autonomes, lokales, das vegetative Nervensystem, und andererseits ein motorisches, hierarchisches, das Zentral-Nervensystem. — Ein Beispiel in FORTH sind die beiden Stacks. Der Datenstack und der Kontrollstack erfüllen dual komplementäre Funktionen. Der Datenstack ist lokal, dezentral und auf die Produktionsstruktur bezogen. Der Kontrollstack ist hierarchisch und mit der Kontrollstruktur verbunden. — Ein höher organisiertes System kann nicht ohne beide Komponenten funktionieren. .

BASDIS 1.0**AIM 65 BASIC-Erweiterung**

- Inhalt: 1. Einleitung
2. Inbetriebnahme
3. Die neuen Befehle
4. Fehlerbedingungen
5. Wie es funktioniert
6. Erweiterungen

1. Einleitung

Das BASIC des AIM 65 ist eine abgemagerte Version des Microsoft-BASIC, wie man es von den Commodore-Rechnern her kennt. Die vorliegende Erweiterung ergänzt die fehlenden Befehle die zur Dateibearbeitung mit Floppydisk erforderlich sind. Mit dem neuen Befehl 'CBM' sind zusätzlich CBM-Programme lad- und speicherbar. Das Diskdirectory (Inhaltsverzeichnis) kann einfach als BASIC-Programm geladen werden. Die beim AIM-BASIC nicht implementierte ATN Funktion wurde nachkodiert.

Das Programm stützt sich auf den AIM DISKMON Monitor aus MICRO MAG Nr. 35. Mit wenigen Änderungen ist es sicher auch mit den Routinen zum IEEE 488-Bus lauffähig. Zum Verständnis soll hier noch einmal kurz auf die wichtigsten DISKMON-Routinen eingegangen werden:

Alle Routinen, die Befehle an den Bus übergeben, verlangen die Gerätenummer im Accu und die Sekundäradresse im Y-Register. FOPEN eröffnet ein File. Bei gelöschtem Carrybit (C=0) wird das File mit einem Filenamen eröffnet, bei gesetztem Carry (C=1) ohne Filenamen. Die Variablen LAE, TXT und TXT+1 speichern die Länge und die Adresse des Filenamens. DOLIST und DOTALK senden unter aktivem ATN ein 'LISTEN' bzw. 'TALK' und die Sekundäradresse an das Gerät. Mit LDAIEC wird ein Byte vom Bus in den Accu eingelesen, mit STAIEC vom Accu auf den Bus geschrieben. UNLIS und UNTALK beenden die Listen- oder Talk-Sequenz. Die Variable STATUS dient der Beobachtung des Bus-Status. Sie ist nach jedem Lese- oder Schreibvorgang gesetzt und nimmt dabei folgende Werte an:

hex 40	Fileende, das letzte Byte wurde gelesen
hex 42	es wurde hinter dem Fileende gelesen
hex 02	Read-Timeout: Busfehler
hex 03	Write-Timeout: Busfehler
hex 00	alles in Ordnung

Bei IEEE 488-Bus ist zur Beurteilung des Filestatus die Leitung EOI heranzuziehen.

2. Inbetriebnahme

Das BASIC ist wie üblich mit Taste (5) zu starten. Nachdem es initialisiert ist, wird es verlassen und die BASIC-Erweiterung geladen. Mit Taste (6) geht es zurück zum BASIC. Vor Beginn der Arbeit muß ein CLEAR-Befehl gegeben werden. — Die Erweiterung beginnt ab Adresse hex 212 und beschränkt den Arbeitsspeicher des BASIC nicht nach oben. In der Seite Null werden keine Speicherplätze belegt.

3. Die neuen Befehle**3.1 ATN**

SYNTAX: ATN (Argument)

ATN bildet den Arcustanges des eingegebenen Argumentes.

3.2 CLEAR

Dieser Befehl arbeitet in der gewohnten Weise, setzt aber zusätzlich die Zahl der offenen Files auf Null und den CBM-Modus (s.u.) zurück. Zu Beginn der Arbeit muß daher ein CLEAR gegeben werden.

3.3 OPEN

SYNTAX: OPEN Filenummer, Gerätenummer, Sekundäradresse oder:

OPEN Filenummer, Gerätenummer, Sekundäradresse, "Filename"

OPEN eröffnet ein File auf dem IEC-Bus. Filenummer, Gerätenummer und Sekundäradresse werden in die Liste der Files eingetragen. Es dürfen maximal 10 Files zur gleichen Zeit geöffnet sein. Bei Überschreitung der Höchstzahl erscheint ein OV-Error. Filenummern zwischen 0 und 255 sowie Gerätenummern und Sekundäradressen zwischen 0 und 15 sind gültig. Die Angabe eines Filenamens ist optional.

Beispiele: OPEN 3,8,15 eröffnet den Kommandokanal (15) der Floppy (8) als File-Nr. 3.

OPEN A,8,4,B\$ eröffnet ein File mit der Nummer aus Variable A auf Gerät 8 und Kanal 4 mit dem Filenamens aus B\$.

3.4 CLOSE

SYNTAX: CLOSE Filenummer

CLOSE schließt ein File auf dem IEC-Bus. Steht das File nicht in der Liste der Files, erscheint ein FC-ERROR. Das File wird aus der Liste entfernt.

Vorsicht: Wird der Kommandokanal der Floppy geschlossen, dann schließt diese selbsttätig alle offenen Floppyfiles, während sie im BASIC noch als geöffnet geführt werden. Auf diese Weise lassen sich im Fehlerfall die noch offenen Files auf der Floppy schließen.

3.3 PRINT#

SYNTAX: PRINT# Filenummer, Variable oder "Text"

Dieser Befehl arbeitet genau wie das normale PRINT, jedoch auf das angegebene File. Dieses muß offen sein, sonst erscheint ein FC-ERROR. Das Zeichen '#' muß ohne Leerraum direkt hinter dem Befehl stehen. Das gilt auch für alle anderen Befehle mit diesem Zeichen. Nach der Filenummer folgt ein Komma. Die Argumente dahinter sind wie bei einem normalen PRINT zu geben.

Beispiel: PRINT# 3,A,"Text",B\$ schreibt den Inhalt der Variablen A, den Text 'Text' und den Inhalt der Variablen B\$ in das File 3.

3.5 INPUT#

SYNTAX: INPUT# Filenummer, Var., Var., ... oder:

INPUT# Filenummer, "Text"; Var., Var., ...

Der Befehl arbeitet wie das normale INPUT von der Tastatur. Die Eingabe erfolgt aus dem angegebenen File, welches geöffnet sein muß, sonst FC-ERROR. Sind keine Daten mehr vorhanden, erscheint ein OD-ERROR. Es darf ein Ausgabertext in Anführungszeichen gegeben werden. Er wird jedoch ebenso wie das gewohnte '?' nicht ausgegeben.

3.6 GET#

SYNTAX: GET# Filenummer, Var\$, Var\$, ...

Dieser Befehl liest ein Zeichen aus dem angegebenen File in eine Stringvariable ein. Es können mehrere Variable hintereinander angegeben werden. Das File muß vor dem Einlesen geöffnet sein, sonst erscheint ein FC-ERROR. Ist die Variable nicht vom Typ String, dann erscheint ein TM-ERROR. Wird beim Lesen das Ende des Files überschritten, dann wird nur ein Leerstring "" übergeben. Damit läßt sich das Fileende feststellen. Die bei CBM-Rechnern vorhandene Variable ST, die den Filestatus enthält, steht hier nicht zur Verfügung. Der Status ist aber in gleicher Weise mit PEEK(42007) abrufbar.

Beispiel: GET#5, A\$,B\$,C\$ liest drei Zeichen von File Nr. 5 in die genannten drei Variablen ein.

3.7 LOAD#

SYNTAX: LOAD# Gerätenummer, "Filename"

Mit diesem Befehl wird das benannte Programm vom angeführten Gerät in den Speicher geladen. Der Filename muß immer angegeben werden, sonst erscheint ein SN-ERROR. Ein etwa vorhandenes altes Programm im Speicher wird beim Laden überschrieben und geht verloren. Ist das geladene Programm größer als der Speicher, erscheint ein OM-ERROR. Das Mischen zweier Programme, wie man es vom AIM her gewohnt ist, ist leider nicht möglich. Mit LOAD#8,"\$" wird das Directory der Floppy (8) wie ein Programm eingelesen. Es kann mit LIST ausgegeben werden.

Beispiel: LOAD#8,A\$ lädt das Programm mit dem in A\$ enthaltenen Namen von Gerät Nr. 8.

3.8 SAVE#

SYNTAX: SAVE# Gerätenummer, "Filename"

Es wird das im Speicher stehende Programm auf dem bezeichneten Gerät unter dem Filenamen gespeichert. Fehlt dieser, dann erscheint ein SN-ERROR. Anwendung wie bei 3.7.

3.9 CBM

Der AIM 65 und die Commodore-Rechner arbeiten mit einem Microsoft-BASIC. Sie setzen die Befehle in Tokens von einem Byte um, wenn sie eine Programmzeile übernehmen. Die Tokens der Maschinen sind jedoch verschieden. Gibt man nun vor einem SAVE#-Befehl den Befehl CBM, dann werden die AIM-Tokens in CBM-Tokens umgewandelt und abgespeichert. Das gleiche gilt bei LOAD#, es werden beim Laden CBM-Tokens in solche des AIM 65 umgesetzt. So lassen sich Programme mit Commodore-Rechnern austauschen

In den meisten Fällen muß die fremde Software noch überarbeitet werden, weil das CBM-BASIC einen umfangreicheren Befehlssatz hat. Beim CBM werden Steuerzeichen-Codes in Anführungszeichen hinter PRINT verwandt, die vom AIM als Tokens interpretiert werden. Dadurch entstehen merkwürdige Statements. Auf die folgenden Besonderheiten ist zu achten:

a) Laden von CBM-Programmen in den AIM

CBM	AIM
CLR, CMD, SYS, OPEN, CLOSE	wird zu REM
PRINT#	PRINT ohne #
INPUT#	INPUT, ebenso ohne #

Steuerzeichen in Anführungszeichen sind anzupassen (s.o). Die Abfrage der CBM-Variablen ST ist durch PEEK(42007) zu ersetzen.

b) Laden von AIM-Programmen in den CBM

Die Befehle CLOSE, OPEN und CBM werden beim AIM nicht als Tokens gespeichert und daher nur als Text übergeben. Das CBM entfällt natürlich für CBM-Rechner. OPEN und CLOSE müssen neu eingegeben werden. Das gilt auch für INPUT, INPUT# und PRINT#, denen jeweils noch ein # angehängt wird. Die Befehle SAVE# und LOAD# sollten in Programmen nicht vorkommen, da die Syntax hier unterschiedlich ist. Zur Abfrage des File-Endes beim Befehl GET# ist die Variable ST zu verwenden.

4. Fehlerbedingungen

Bei fehlerhafter Schreibweise der Befehle erscheint wie üblich ein SN-ERROR. Ebenso, wenn Filenummer, Gerätenummer oder Kanalnummer größer als 255 sind. Steht ein mit PRINT#, INPUT# oder GET# angesprochenes File nicht in der Liste, wird ein FC-ERROR ausgegeben. Versucht man mehr als 10 Files zu öffnen, erfolgt ein OV-ERROR. Wird bei GET# oder beim Filenamen bei OPEN, LOAD# und SAVE# der falsche Variablentyp angegeben, dann erscheint ein TM-ERROR. INPUT# und GET# dürfen nur innerhalb von Programmen benutzt werden, sonst wird ein ID-ERROR angezeigt.

Das Einlesen und Ausgeben der Bytes bei INPUT# und PRINT# geschieht über die User Input- und Outputvektoren. Der ursprüngliche Vektorinhalt wird bei der Befehlsausführung gerettet und dannach zurückgespeichert. Tritt ein Fehler beim Befehl PRINT# auf, dann wird die Fehlermeldung noch über den User-Vektor ausgegeben und erscheint nicht auf dem Display. - Bei einigen Floppy-Fehlern erfolgt ein Rücksprung in den Monitor. Schlimmstenfalls bleibt man in einer BASIC-Schleife hängen.

5. Wie es funktioniert

Bei der Initialisierung des BASIC wird die Routine, die die Zeichen aus dem BASIC-Programm list, in den RAM-Bereich hex BF bis D0 kopiert. An der Stelle C8 wird ein Sprung auf die BASIC-Erweiterung eingesetzt. Diese stellt zunächst fest, ob das gelesene Zeichen ein Token (hex 80 bis C5) ist. Findet sie ein Token für PRINT, INPUT, GET und LOAD oder SAVE, dann wird auf das mögliche Folgezeichen # abgefragt. Wenn es vorhanden ist, dann wird das entsprechende Unterprogramm angesprungen. Zur Erkennung von OPEN, CLOSE und CBM fragt die Erweiterung ab, von welcher Adresse das Programm aufgerufen wurde. Kam der Aufruf von BE09, dann hat

MICRO MAG

der Interpreter einen Variablenamen mit mehr als zwei Zeichen entdeckt. Der gefundene Name wird mit OPEN, CLOSE und CBM verglichen. Bei einer Übereinstimmung der Textkette wird in das entsprechende Unterprogramm verzweigt.

6. Erweiterungen

Weitere Befehle lassen sich leicht einbauen. Der Name eines neuen Befehls muß in die Liste 'TEXT' eingetragen werden, wobei beim letzten Zeichen Bit 7 zu 1 zu setzen ist. Die Wortlänge ist in LAENGE und die Adresse des ausführenden Programms in ADR einzutragen.

Literatur:

/1/ AIM-65 BASIC Language Programm Listing, GWK, Herzogenrath, 1979

/2/ Michael Konz: AIM-65 BASIC-ERweiterung, Funkschau, Heft 2/1981

/3/ Herwig Feichtinger: AIM liest CBM-Kassetten, mc, Heft 3/1982

/4/ Peter Treytl: Ausgabe-Umleitung beim AIM-BASIC, mc, Heft 11/1982

----- BASDIS 1.0: AIM-65 Basic-Erweiterung

0000 ;(C) Martin Albrecht, 10.2.1984
0000
0000

----- DISKMON Variablen und Unterprogramme

0000 LAE = \$A7 ; Länge des Filenamens
0000 TXT = \$AB ; Position des Filenamens
0000 STATUS = \$A417 ; IEC-Busstatus
0000
0000 UIN = \$108 ; User Input Vektor
0000 UOUT = \$10A ; User Output Vektor
0000 INFLG = \$A412 ; Eingabegerät
0000 OUTFLG = \$A413 ; Ausgabegerät
0000
0000 DDLIST = \$FFF1 ; zum Zuhören auffordern
0000 DOTALK = \$FEFF ; zum Senden auffordern
0000 FCLOSE = \$F17D ; File schließen
0000 FOPEN = \$F32C ; File öffnen
0000 LDAIEC = \$F106 ; ein Byte vom File einlesen
0000 STAIEC = \$F0EF ; ein Byte auf File ausgeben
0000 UNLIS = \$E597 ; Bus frei nach LISTEN
0000 UNTALK = \$E587 ; Bus frei nach TALK
0000

----- Basic Unterprogramme

0000 NEWCH = \$BF ; ein Zeichen lesen
0000 OLDCH = \$C5 ; altes Zeichen nochmal lesen
0000 GENERR = \$B259 ; Error ausgeben, Nr. in X
0000 FCERR = \$BF87 ; FC-ERROR ausgeben
0000 QVERR = \$C6BD ; QV-ERROR ausgeben
0000 OMERR = \$B257 ; OM-ERROR ausgeben
0000 TMERR = \$BB7A ; TM-ERROR ausgeben
0000 SNERR = \$BCD0 ; SN-ERROR ausgeben
0000 NUM255 = \$C4D9 ; Zahl < 255 einlesen
0000 NUMR = \$C4DC ; Zahl < 255 ohne NEWCH einlesen
0000 VALEXP = \$BB7F ; Wert eines Ausdrucks berechnen
0000 STRLAD = \$C3E4 ; Stringlänge und Position berechnen
0000 BPRINT = \$BBA9 ; Basic PRINT Funktion
0000 BINPU = \$B9BE ; Basic INPUT Funktion
0000 BBLOOP = \$B5CB ; Basic Befehlsschleife
0000 WSTART = \$B27F ; Basic Warmstart
0000 DIRIND = \$C0E4 ; Direkt/Programm unterscheiden
0000 PACKEN = \$B329 ; Zeilenanfangsadressen neu setzen
0000 FINDV = \$BDE4 ; Variable suchen
0000 STRPTR = \$C1CB ; Stringpointer setzen
0000 STOSTR = \$BB49 ; String speichern
0000 BCRLF = \$B900 ; CRLF ausgeben
0000

----- Erweiterung anbinden

0000 * = \$C8
00CB 4C1202 JMP ERWE1 ; Erweiterung einschleifen
00CB

MICRO MAG

Sicherheitsroutine anbinden

```
00CB      **=0
0000      4C9D06 JMP SAFETY
0003
```

Hauptprogramm

```
0003      **=$212
0212 ERWEI 8DB707 STA ATEMP      ;Accu retten
0215      8EB907 STX XTEMP      ;X-Reg. retten
0218      301C   BMI TOKTST     ;teste Tokens wenn neg.
021A TT2   6B    PLA            ;woher kam der Aufruf ?
021B      AA    TAX
021C      C90B   CMP  #$B       ;von $BE09 ?
021E      D007   BNE  B1
0220      6B    PLA
0221      C9BE   CMP  #$BE
0223      F043   BEQ  WORDS     ;ja, teste neue Befehle

0225      4B    PHA            ;Stack wiederherstellen
0226      8A    TXA
0227 B1    4B    PHA
0228 BR    AEB907 LDX XTEMP     ;X-Reg. und Accu wiederherstellen
022B      ADB707 LDA ATEMP
022E      C93A   CMP  #' '
0230      B003   BCS  B2
0232      4CCC00 JMP  $CC
0235 B2    60    RTS

0236      ;vergleiche gefundenen Token mit der Liste
0236 TOKTST C99A   CMP  #$9A     ;teste 'CLEAR'-Token
0238      D00A   BNE  TOKL     ;nein
023A      A900   LDA  #0       ;setze Anzahl Files
023C      8DBC07 STA  MAXFIL    ;bei 'CLEAR' auf Null
023F      8DBF07 STA  CBMFLB   ;CBM-Modus zurück
0242      F0D6   BEQ  TT2
0244

0244 TOKL  A204   LDX  #TOKNUM   ;Anzahl Tokens
0246 NXTTOK DDEC06 CMP  TOKENS,X ;vergleiche
0249      F005   BEQ  ISTOK     ;ist vorhanden
024B      CA    DEX
024C      10FB   BPL  NXTTOK   ;Schleife
024E      30CA   BMI  TT2

0250      ;ist Token, teste ob ein '#' folgt
0250 ISTOK A001   LDY  #1
0252      B1C6   LDA  ($C6),Y   ;teste auf '#'
0254      C923   CMP  #'#'
0256      D0C2   BNE  TT2     ;nein
0258      8A    TXA            ;hole Index
0259      0A    ASL  A         ;*2
025A      AA    TAX            ;als Index in die AdreBtabelle
025B      BDF106 LDA  BEFADR,X  ;Adresse Low
025E      856A   STA  $6A
0260      BDF206 LDA  BEFADR+1,X ;Adresse High
0263      856B   STA  $6B
0265      6C6A00 JMP  ($6A)     ;Befehl ausführen
0268

0268      ;vergleiche Befehlstext mit der Liste der Befehle
0268 WORDS  4B    PHA            ;rette Returnadresse
0269      8A    TXA
026A      4B    PHA
026B      A5C6   LDA  $C6       ;setze Pointer $6A,$6B
026D      38    SEC
026E      E902   SBC  #2       ;2 Zeichen zurück
0270      856A   STA  $6A
0272      A5C7   LDA  $C7
0274      E900   SBC  #0
0276      856B   STA  $6B
0278      A200   LDX  #0       ;Index in Befehlsliste
027A      A000   LDY  #0       ;Index in Programtext
027C      8CBA07 STY  CNTR     ;Befehlswort-Zähler auf 0
027F      F002   BEQ  CNMP     ;zum Vergleich
0281 INCZEI EB    INX
0282      CB    INY
0283 COMP  B16A   LDA  ($6A),Y  ;hole Zeichen
0285      38    SEC
0286      FDFB06 SBC  TEXT,X   ;Befehlszeichen subtrahieren
```

MICRO MAG

```

0289      FOF6   BEQ  INCZEI      ;war gleich, weiter
028B      C9B0   CMP  ##80       ;letztes Zeichen DK?
028D      F012   BEQ  MATCH      ;Befehl gefunden
028F      EEBA07 INC  CNTR       ;Zähler+1
0292      A000   LDY  #0         ;Programtext-Index zurück
0294      BISMIN EB      INX
0295      BDFA06 LDA  TEXT-1,X    ;Lies bis zum nächsten Wort
0298      10FA   BPL  BISMIN
029A      BDFB06 LDA  TEXT,X
029D      DOE4   BNE  COMP       ;ungleich 0, noch Befehlswort
029F      F0B7   BEQ  BR         ;Ende des Vergleichs
02A1
02A1      ;Befehlswort ausführen
02A1      MATCH 68      PLA        ;Returnadressen vom Stack
02A2      68      PLA
02A3      68      PLA
02A4      68      PLA
02A5      AEBA07 LDX  CNTR       ;Index
02A8      BD0B07 LDA  LAENGE,X    ;für die Längentabelle
02AB      18      CLC
02AC      656A   ADC  $6A       ;zum Pointer addieren
02AE      B5C6   STA  $C6       ;in $C6, $C7
02B0      A900   LDA  #0
02B2      656B   ADC  $6B
02B4      B5C7   STA  $C7
02B6      BA      TXA          ;in Accu
02B7      0A     ASL  A          ;*2
02B8      AA     TAX
02B9      BD0B07 LDA  ADR,X      ;ist Index in Befehlsadressen
02BC      B56A   STA  $6A       ;Adresse Low
02BE      BDOC07 LDA  ADR+1,X    ;Adresse High
02C1      B56B   STA  $6B
02C3      6C6A00 JMP  ($6A)     ;Befehl ausführen
02C6

```

ATN (Arcustangens-) Funktion

```

02C6      ATN   A5AE   LDA  $AE
02C8      48     PHA
02C9      1003   BPL  AT1
02CB      20B8CC JSR  $CCBB
02CE      AT1   A5A9   LDA  $A9
02D0      48     PHA
02D1      C9B1   CMP  ##81
02D3      9007   BCC  AT2
02D5      A9FB   LDA  ##FB
02D7      A0C6   LDY  ##C6
02D9      204ECB JSR  $C84E
02DC      AT2   A95C   LDA  #<ATNCON ;Konstanten für ATN
02DE      A007   LDY  #>ATNCON
02E0      2044CD JSR  $CD44
02E3      68     PLA
02E4      C9B1   CMP  ##81
02E6      9007   BCC  AT3
02E8      A94E   LDA  ##4E
02EA      A0CE   LDY  ##CE
02EC      20BFCS JSR  $C5BF
02EF      AT3   68     PLA
02F0      1003   BPL  ATRET
02F2      4CB8CC JMP  $CCBB
02F5      ATRET 60     RTS
02F6

```

OPEN-Funktion

```

02F6      OPEN 20C500 JSR  OLDCH   ;altes Zeichen
02F9      D003   BNE  ONR       ;kein ':' oder Zeilenende
02FB      DERR  4CD0BC JMP  SNERR  ;Syntax-Error ausgeben
02FE      ONR   20DCC4 JSR  NUMOR   ;Filenummer einlesen
0301      C92C   CMP  #,       ;Komma muß folgen
0303      DOF6   BNE  DERR
0305      BA     TXA          ;Wert in Accu
0306      48     PHA          ;retten
0307      205506 JSR  FILEDA  ;Filenummer schon vorhanden ?
030A      F011   BEQ  NEWENT    ;nein, neues File
030C      68     PLA          ;Accu holen
030D      BEBB07 STX  NOWX     ;Filenummer zwischenspeichern
0310      BDAC07 LDA  KANAL,X   ;altes File schließen

```

MICRO MAG

```

0313      AB      TAY
0314      BDA207 LDA  GERAET,X
0317      207DF1 JSR  FCLOSE
031A      4C2F03 JMP  GETGER      ;Gerätenummer lesen
031D  NEWENT AEBC07 LDX  MAXFIL    ;Anzahl offener Files
0320      E00A   CPX  #10         ;schon 10 ?
0322      9003   BCC  ENTR        ;nein, lege es an
0324      4CBDC6 JMP  OVERR      ;sonst Overflow-Error
0327  ENTR   EB   INX            ;erhöhe Anzahl
0328      BEBB07 STX  NOWX       ;in NOWX für später
0328      68     PLA
032C      9D9807 STA  FILENR,X    ;Filenummer eintragen
032F  GETGER 20D9C4 JSR  NUM255    ;Gerätenummer einlesen
0332      C92C   CMP  #,         ;Komma muß folgen
0334      D0C5   BNE  OERR       ;sonst Fehler
0336      BA     TXA            ;Wert in Accu
0337      AEBB07 LDX  NOWX
033A      9DA207 STA  GERAET,X    ;Gerätenummer eintragen
033D      20D9C4 JSR  NUM255    ;Kanalnummer lesen
0340      BA     TXA
0341      AEBB07 LDX  NOWX
0344      9DAC07 STA  KANAL,X     ;Kanalnummer eintragen
0347      ECBC07 CPX  MAXFIL     ;X < MAXFIL ?
034A      9005   BCC  REPL       ;ist Replace
034C      F003   BEQ  REPL       ;ebenso
034E      EEBB07 INC  MAXFIL     ;Anzahl Files erhöhen
0351  REPL   20C500 JSR  OLDCH    ;letztes Zeichen '?'
0354      D00A   BNE  FNAME     ;ja, Filename folgt
0356  OPO    BDAC07 LDA  KANAL,X ;sonst ohne Namen eröffnen
0359      AB      TAY
035A      BDA207 LDA  GERAET,X
035D      38     SEC            ;kein Filename
035E      B02F   BCS  DOIT       ;eröffne es

0360  FNAME  C92C   CMP  #,         ;Trennzeichen = Komma ?
0362      D097   BNE  OERR       ;sonst Fehler
0364      20BF00 JSR  NEWCH
0367      207FBB JSR  VALEXP     ;Filennamen aufbereiten
036A      240A   BIT  #A         ;ist neg. bei String
036C      1024   BPL  OTMERR     ;sonst Type-Mismatch-Error
036E      20E4C3 JSR  STRLAD    ;Länge und Adresse holen
0371      AA     TAX            ;Länge
0372      D006   BNE  SETNAM     ;Länge > 0
0374      AEBB07 LDX  NOWX
0377      4C5603 JMP  OPO        ;kein Filename
037A  SETNAM 86A7   STX  LAE       ;Länge setzen
037E      A56A   LDA  #6A        ;Adresse Low
037E      A468   LDY  #6B        ;Adresse High
0380      85AB   STA  TXT        ;setzen
0382      84A9   STY  TXT+1
0384      AEBB07 LDX  NOWX
0387      BDAC07 LDA  KANAL,X
038A      AB      TAY
038B      BDA207 LDA  GERAET,X
038E      18     CLC            ;mit Filennamen
038F  DOIT   4C2CF3 JMP  FOPEN    ;File eröffnen
0392  OTHERR 4C7ABB JMP  TMERR    ;Type-Mismatch-Error
0395

```

CLOSE-Funktion

```

0395  CLOSE  20C500 JSR  OLDCH    ;altes Zeichen lesen
0398      D006   BNE  FNR        ;wenn nicht Ende
039A      4CD0BC JMP  SNERR     ;Syntax-Error
039D  CERR   4C87BF JMP  FCERR    ;Function-Call-Error
03A0  FNR    20DCC4 JSR  NUMDR    ;Filenummer einlesen
03A3      BA     TXA            ;in Accu
03A4      205506 JSR  FILEDA     ;File offen ?
03A7      F0F4   BEQ  CERR       ;nein, FC-Error
03A9      BDAC07 LDA  KANAL,X    ;File schließen
03AC      AB      TAY
03AD      BDA207 LDA  GERAET,X
03B0      207DF1 JSR  FCLOSE
03B3  UP     BDA307 LDA  GERAET+1,X ;Files aufrücken
03B6      9DA207 STA  GERAET,X
03B9      BDAD07 LDA  KANAL+1,X
03BC      9DAC07 STA  KANAL,X
03BF      8D9907 LDA  FILENR+1,X
03C2      9D9807 STA  FILENR,X

```

MICRO MAG

```
03C5      EB      INX      ;bis zum Ende der Liste
03C6      ECBC07 CPX MAXFIL
03C9      90E8    BCC UP      ;Schleife
03CB      CEBC07 DEC MAXFIL   ;ein File weniger
03CE      60      RTS
03CF
```

CBM-Flag setzen

```
03CF      ;Flag für LOAD# und SAVE# im CBM-Format
03CF CBM  A901    LDA #1
03D1      8DBF07 STA CBMFLG   ;setzen
03D4      60      RTS
03D5
```

PRINT#-Funktion

```
03D5 PRINT 20BF00 JSR NEWCH      ;neues Zeichen
03D8      20D9C4 JSR NUM255     ;Filenummer einlesen
03DB      C92C    CMP #','      ;Komma muß folgen
03DD      F006    BEQ FILOK
03DF PERR  4CD0BC JMP SNERR      ;Syntax-Error
03E2 PFCERR 4CB7BF JMP FCERR     ;Function-Call-Error
03E5 FILOK BA     TXA            ;Filenummer
03E6      205506 JSR FILEDA     ;File offen ?
03E9      F0F7    BEQ PFCERR     ;File existiert nicht
03EB      BDAC07 LDA KANAL,X    ;File zum Zuhören auffordern
03EE      AB     TAY
03EF      BDA207 LDA GERAET,X
03F2      20F1FF JSR DOLIST
03F5      ADOA01 LDA UOUT       ;User-Output-Vektor retten
03FB      AC0B01 LDY UOUT+1
03FB      8DBD07 STA UT1
03FE      8CBE07 STY UT2
0401      A936    LDA #<BOUT    ;U-OUT auf BOUT umsetzen
0403      A004    LDY #>BOUT
0405      8D0A01 STA UOUT
0408      8C0B01 STY UOUT+1
040B      AD13A4 LDA OUTFLG     ;OUTFLG retten
040E      8DBB07 STA FT
0411      A955    LDA #'U'      ;auf 'U' setzen
0413      8D13A4 STA OUTFLG
0416      20BF00 JSR NEWCH      ;neues Zeichen
0419      20A9B8 JSR BPRINT     ;Basic-PRINT ausführen
041C      ADB807 LDA FT         ;OUTFLG und U-OUT-Vektor restaurieren
041F      8D13A4 STA OUTFLG
0422      ADBD07 LDA UT1
0425      ACBE07 LDY UT2
0428      8D0A01 STA UOUT
042B      8C0B01 STY UOUT+1
042E      2097E5 JSR UNLIS     ;Bus freigeben
0431      68     PLA            ;Return-Adresse vom Stack
0432      68     PLA
0433      4CCB85 JMP BBLOOP     ;zur Basic-Befehlsschleife
0436      68     PLA            ;Zeichen vom Stack
0437      4CEFF0 JMP STAIEC     ;in File schreiben
043A
```

INPUT#-Funktion

```
043A INPUT 20E4C0 JSR DIRIND     ;kein direkter Befehl erlaubt
043D      20BF00 JSR NEWCH      ;neues Zeichen
0440      20D9C4 JSR NUM255     ;Filenummer einlesen
0443      C92C    CMP #','      ;Komma muß folgen
0445      F006    BEQ FILOKI
0447      4CD0BC JMP SNERR      ;Syntax-Error
044A IERR  4CB7BF JMP FCERR     ;Function-Call-Error
044D FILOKI BA     TXA            ;Filenummer
044E      205506 JSR FILEDA     ;File offen ?
0451      F0F7    BEQ IERR      ;nein
0453      BDAC07 LDA KANAL,X    ;File zum Senden auffordern
0456      AB     TAY
0457      BDA207 LDA GERAET,X
045A      20EFFE JSR DOTALK
045D      ADOB01 LDA UIN       ;User Input Vektor retten
0460      AC0901 LDY UIN+1
0463      8DBD07 STA UT1
```

MICRO MAG

```

0466      8CBE07 STY UT2
0469      A9A3 LDA #<BIN      ;U-IN auf BIN umsetzen
046B      A004 LDY #>BIN
046D      8D0801 STA UIN
0470      8C0901 STY UIN+1
0473      AD12A4 LDA INFLG    ;INFLG retten
0476      8DB807 STA FT
0479      A955 LDA #'U'      ;INFLG auf 'U' setzen
047B      8D12A4 STA INFLG
047E      38 SEC
047F      6610 ROR #10       ;Ausgabe unterdrücken
0481      20BF00 JSR NEWCH    ;nächstes Zeichen
0484      20BEB9 JSR BINPU    ;Basic-Input-Funktion
0487      4610 LSR #10       ;Ausgabe wieder zulassen
0489      ADB807 LDA FT      ;INFLG und UIN-Vektor restaurieren
048C      8D12A4 STA INFLG
048F      ADBD07 LDA UT1
0492      ACBE07 LDY UT2
0495      8D0801 STA UIN
0498      8C0901 STY UIN+1
049B      20B7E5 JSR UNTALK   ;Bus freigeben
049E      68 PLA             ;Returnadresse vom Stack
049F      68 PLA
04A0      4CC8B5 JMP BBLOOP   ;zur Basic Befehlsschleife
04A3
04A3 BIN  2006F1 JSR LDAIEC    ;ein Zeichen vom File lesen
04A6      48 PHA             ;retten
04A7      AD17A4 LDA STATUS
04AA      C942 CMP #*42      ;hinten Fileende ?
04AC      D005 BNE BINOK
04AE      A206 LDX #6        ;nein
04B0      4C59B2 JMP GENERR   ;Out-Of-Data-Error
04B3 BINOK 68 PLA           ;erzeugen
04B4      60 RTS             ;Zeichen holen
04B5

```

----- GET#-Funktion

```

04B5 GET  20E4C0 JSR DIRIND   ;kein direkter Befehl erlaubt
04BB      20BF00 JSR NEWCH
04BB      20D9C4 JSR NUM255   ;Filenummer lesen
04BE      C92C CMP #         ;Komma muß folgen
04C0      F009 BEQ GETVAR
04C2 GETERR 4CD0BC JMP SNERR  ;Syntax-Error
04C5 GFCERR 4C87BF JMP FCERR  ;Function-Call-Error
04CB GTHERR 4C7ABB JMP THERR  ;Type-Mismatch-Error
04CB GETVAR BA TXA           ;Filenummer
04CC      205506 JSR FILEDA   ;File offen ?
04CF      F0F4 BEQ GFCERR    ;nein
04D1      BEBB07 STX NOWX    ;Index in Filetabelle
04D4 RNCH  AEBB07 LDX NOWX   ;Index holen
04D7      BDAC07 LDA KANAL,X ;File zum Senden auffordern
04DA      AB TAY
04DB      BDA207 LDA GERAET,X
04DE      20EFFE JSR DOTALK
04E1      2006F1 JSR LDAIEC   ;Zeichen vom File einlesen
04E4      A000 LDY #0        ;Index in Eingabepuffer
04E6      AE17A4 LDX STATUS  ;Status lesen
04E9      F004 BEQ NB       ;noch in File
04EB      E040 CPI #*40     ;Fileende-Marke ?
04ED      D004 BNE LEERST   ;schon hinter Fileende, Leerstring!
04EF NB   991600 STA $16,Y  ;Zeichen in Eingabepuffer
04F2      CB INV            ;Index + 1
04F3 LEERST A900 LDA #0     ;Begrenzer
04F5      991600 STA $16,Y  ;in Puffer
04F8      B506 STA #6       ;0 als Begrenzer
04FA      20B7E5 JSR UNTALK  ;Bus freigeben
04FD      20BF00 JSR NEWCH   ;nächstes Zeichen
0500      20E4BD JSR FINDV   ;Variable suchen bzw. einrichten
0503      240A BIT #A        ;neg. wenn Stringvariable
0505      10C1 BPL GTHERR    ;sonst Type-Mismatch
0507      B591 STA #91      ;Variablenadresse in $91,$92
0509      B492 STY #92
050B      A916 LDA #*16     ;Zeiger auf eingegebenes Zeichen ($0016)
050D      A000 LDY #0
050F      20CBC1 JSR STRPTR  ;Stringpointer setzen
0512      2049B8 JSR STOSTR  ;String in Variable speichern
0515      20C500 JSR OLDCH   ;folgt Komma auf Variable ?

```

MICRO MAG

```

051B      F006   BEQ  GETEND      ;nein, Ende
051A      C92C   CMP  #' '        ;Komma ?
051C      F0B6   BEQ  RNCH        ;ja, nächstes Zeichen
051E      DOA2   BNE  GETERR      ;anderes Zeichen, SN-Error
0520  GETEND  6B   PLA             ;Returnadresse vom Stack
0521      6B     PLA
0522      4CCB5  JMP  BLOOP        ;zur Basic-Befehlsschleife
0525

```

SAVE#-Funktion

```

0525  SAVE   206406 JSR  LS          ;Gerätenummer und Filenamen lesen
0528      A001   LDY  #1           ;Programm vorhanden ?
052A      B1C6   LDA  ($C6),Y
052C      D003   BNE  S0P          ;ja, wenn nicht 0
052E      4C7FB2 JMP  WSTART        ;zum Basic-Warmstart
0531  S0P    ADBB07 LDA  NOWX       ;Gerätenummer
0534      1B     CLC                ;mit Filenamen
0535      202CF3 JSR  FOPEN        ;
0538      ADBB07 LDA  NOWX       ;Gerätenummer
053B      A001   LDY  #1           ;Kanalnummer
053D      20F1FF JSR  DOLIST       ;zum Zuhören auffordern
0540      A573   LDA  $73         ;Programmstart in File
0542      20EFF0 JSR  STAI EC      ;
0545      A574   LDA  $74         ;
0547      20EFF0 JSR  STAI EC      ;
054A      A204   LDX  #4           ;4 Bytes Header
054C  GC     A000   LDY  #0
054E      B1C6   LDA  ($C6),Y     ;ein Byte lesen
0550      E000   CPX  #0         ;schon Programmtext ?
0552      F003   BEQ  SX0        ;ja
0554      CA     DEX
0555      101E   BPL  STORE        ;auf File speichern
0557  SX0    C900   CMP  #0         ;Ende der Zeile ?
0559      D004   BNE  SNEOL       ;nein
055B      A202   LDX  #2         ;2 Bytes (Rest des Headers)
055D      D01F   BNE  NULL        ;Zeilenende bearbeiten
055F  SNEOL  AB     TAY            ;Programmbyte
0560      1013   BPL  STORE        ;pos. wenn kein Token
0562      ACBF07 LDY  CBMFLG       ;CBM-Modus ?
0565      F00E   BEQ  STORE        ;nein
0567      A000   LDY  #0         ;Zeiger in Tokenliste
0569  NAT    D91107 CMP  AIMTK,Y   ;Vergleich mit AIM-Tokens
056C      F003   BEQ  CALTK       ;Token berechnen
056E      C8     INY              ;Index + 1
056F      D0FB   BNE  NAT         ;nächster Token
0571  CALTK  9B     TYA            ;Index in Tabelle + $80
0572      1B     CLC
0573      6980   ADC  ##80         ;ergibt CBM-Token
0575  STORE  20EFF0 JSR  STAI EC    ;in File speichern
0578  GCN    204E06 JSR  INCPTR     ;Zeichenpointer. erhöhen
057B      4C4C05 JMP  GC          ;nächstes Zeichen
057E  NULL   20EFF0 JSR  STAI EC    ;Zeilenende behandeln
0581      204E06 JSR  INCPTR     ;nächstes Zeichen

0584      B1C6   LDA  ($C6),Y
0586      20EFF0 JSR  STAI EC      ;auf File speichern
0589      204E06 JSR  INCPTR       ;nächstes Zeichen
058C      B1C6   LDA  ($C6),Y     ;holen
058E      4B     PHA                ;retten
058F      20EFF0 JSR  STAI EC      ;auf File speichern
0592      6B     PLA                ;holen
0593      D0E3   BNE  BCN         ;wenn 0 dann Programmende
0595      ADBB07 LDA  NOWX       ;Programmende, File schließen
0598      A001   LDY  #1           ;Kanal 1
059A      207DF1 JSR  FCLOSE
059D      A900   LDA  #0
059F      BDBF07 STA  CBMFLG      ;CBM-Modus zurücksetzen
05A2      4C7FB2 JMP  WSTART      ;zum Basic-Warmstart
05A5

```

LOAD#-Funktion

```

05A5  LOAD   206406 JSR  LS          ;Gerätenummer und Filenamen lesen
05A8      ADBB07 LDA  NOWX       ;Gerätenummer
05AB      A000   LDY  #0         ;Kanalnummer
05AD      1B     CLC                ;mit Filenamen
05AE      202CF3 JSR  FOPEN        ;File eröffnen
05B1      ADBB07 LDA  NOWX       ;zum Senden auffordern

```

MICRO MAG

```

05B4      A000  LDY #0
05B6      20E0FE JSR DOTALK
05B9      2006F1 JSR LDAIEC      ;Programmstartadresse überlesen
05BC      2006F1 JSR LDAIEC
05BF      A204  LDX #4          ;4 Bytes Header
05C1      A000  LDY #0
05C3      2006F1 JSR LDAIEC      ;Byte vom File lesen
05C6      E000  CPX #0          ;noch Header ?
05C8      F003  BEQ X0          ;nein
05CA      CA    DEX
05CB      101A  BPL NOREM      ;abspeichern
05CD      C900  CMP #0          ;Zeilenende ?
05CF      D004  BNE NEOL      ;nein
05D1      A204  LDX #4          ;4 Bytes Header
05D3      D012  BNE NOREM
05D5      AB    TAY
05D6      100F  BPL NOREM      ;Zeichen testen
05D8      ACBF07 LDY CBMFLG    ;pos. wenn kein Token
05DB      F00A  BEQ NOREM      ;CBM-Modus ?
05DD      297F  AND #%01111111 ;Bit 7 entfernen
05DF      AB    TAY
05E0      B91107 LDA AIMTOK,Y   ;als Index in Y-Reg.
05E3      D002  BNE NOREM      ;AIM-Token aus der Liste holen
05E5      A98E  LDA #9E        ;>0, dann gültig
05E7      A000  LDY #0          ;sonst auf REM setzen
05E9      91C6  STA ($C6),Y     ;Zeichen speichern
05EB      204E06 JSR INCPTR    ;Zeiger erhöhen
05EE      AD17A4 LDA STATUS    ;teste Fileende
05F1      C940  CMP #40        ;EDF ?
05F3      F029  BEQ LEND      ;Fileende
05F5      C942  CMP #42        ;Fehler ?
05F7      F00F  BEQ NULLE     ;ja
05F9      A5C7  LDA #C7        ;teste, ob noch Platz da ist
05FB      C580  CMP #80        ;Top of Memory High
05FD      90C2  BCC LLOOP     ;ja
05FF      A57F  LDA #7F
0601      38    SEC
0602      ESC6  SBC #C6        ;noch 3 Zeichen Platz ?
0604      C904  CMP #4
0606      B0B9  BCS LLOOP     ;>= 4 Zeichen Platz
0608      08    PHP            ;Flags retten
0609      A900  LDA #0          ;sonst Programmende setzen
060B      A202  LDX #2
060D      91C6  STA ($C6),Y     ;3 Nullen als Ende-Marke
060F      204E06 JSR INCPTR    ;Pointer erhöhen
0612      CA    DEX
0613      10FB  BPL NULLS     ;Schleife
0615      28    PLP            ;Flags holen
0616      B006  BCS LEND      ;bei Fehler
0618      202406 JSR SETVA     ;File schließen, Pointer setzen
061B      4C57B2 JMP OMERR     ;OM-Error ausgeben
061E      202406 JSR SETVA     ;File schließen, Pointer setzen
0621      4C7FB2 JMP WSTART    ;zum Basic-Warmstart
0624

```

LOAD-File schließen, Pointer setzen

```

0624 SETVA  ADBB07 LDA NOWX    ;Gerätenummer
0627      A000  LDY #0          ;Kanalnummer
0629      8CB0C7 STY MAXFIL    ;Anzahl Files auf 0
062C      8CBF07 STY CBMFLG    ;CBM-Modus zurücksetzen

062F      207DF1 JSR FCLOSE     ;File schließen
0632      A5C6  LDA #C6
0634      8575  STA #75        ;Variablenstart setzen
0636      8577  STA #77        ;Arraystart setzen
0638      8579  STA #79        ;Top of Used Memory setzen
063A      A5C7  LDA #C7
063C      8576  STA #76
063E      8578  STA #78
0640      857A  STA #7A
0642      A57F  LDA #7F        ;Top of free space setzen
0644      857B  STA #7B
0646      A580  LDA #80
0648      857C  STA #7C
064A      2029B3 JSR PACKEN    ;Zeilenstartadressen neu setzen
064D      60    RTS
064E

```

MICRO MAG

Programmzeiger erhöhen

```

064E INCPTR E6C6 INC #C6 ;Pointer $C6,$C7
0650 ;009 BNE IR
0652 E6C7 INC #C7
0654 IR 60 RTS
0655

```

auf offenes File testen

```

0655 FILEDA AEBC07 LDX MAXFIL ;Anzahl Files
0658 ;008 BEQ FILRET ;0, dann kein File offen
065A FLOOP DD9807 CMP FILENR,X ;vergleiche mit Filenummern
065D F003 BEQ FILRET ;File gefunden
065F CA DEX
0660 D0F8 BNE FLOOP ;Schleife
0662 FILRET 8A TXA ;Index in Accu
0663 60 RTS
0664

```

Gerätenummer und Filenamen lesen

```

0664 LS 20BF00 JSR NEWCH ;neues Zeichen
0667 20D9C4 JSR NUM255 ;Gerätenummer lesen
066A C92C CMP #',' ;Komma muß folgen
066C F009 BEQ FDNAM ;Filenamen holen
066E LSERR 4CD0BC JMP SNERR ;Syntax-Error
0671 LTMERR 4C7ABB JMP TMERR ;Type-Mismatch-Error
0674 LFCERR 4C87BF JMP FCERR ;Function-Call-Error
0677 FDNAM 8EBB07 STX NOWX ;Gerätenummer retten
067A 20BF00 JSR NEWCH ;neues Zeichen
067D 207FBB JSR VALEXP ;Filenamen lesen
0680 240A BIT $A ;neg. wenn String
0682 10ED BPL LTMERR ;kein Filenamen
0684 20E4C3 JSR STRLAD ;Länge und Adresse setzen
0687 AA TAX ;Länge
0688 FOEA BEQ LFCERR ;kein Filenamen
068A 86A7 STX LAE ;Länge setzen
068C A56A LDA $6A ;Adresse setzen
068E A46B LDY $6B
0690 85AB STA TXT
0692 84A9 STY TXT+1
0694 A573 LDA $73 ;Pointer $C6 auf Programmstart
0696 A474 LDY $74
0698 85C6 STA #C6
069A 84C7 STY #C7
069C 60 RTS
069D

```

Sicherheitsroutine

```

069D ;teste, ob in der Eingabeschleife INFLG=U oder OUTFLG=U
069D ;wenn ja, teste ob UIN auf BIN oder UOUT auf BOUT steht
069D ;und restauriere in diesem Fall UIN bzw. UOUT.
069D SAFETY AD12A4 LDA INFLG ;teste INFLG
06A0 C955 CMP #'U'
06A2 D01F BNE TOUT ;nicht User
06A4 AD0B01 LDA UIN ;teste ob UIN auf BIN steht
06A7 C9A3 CMP #<BIN
06A9 D018 BNE TOUT
06AB AD0901 LDA UIN+1
06AE C904 CMP #>BIN
06B0 D011 BNE TOUT
06B2 A90D LDA #13 ;steht auf BIN
06B4 8D12A4 STA INFLG ;INFLG zurück
06B7 ADBD07 LDA UT1 ;UIN restaurieren
06BA 8D0B01 STA UIN
06BD ADBE07 LDA UT2
06C0 8D0901 STA UIN+1
06C3 TOUT AD13A4 LDA OUTFLG ;teste OUTFLG
06C6 C955 CMP #'U'
06C8 D01F BNE DOCRLF ;nein
06CA ADA0A1 LDA UOUT ;teste, ob UOUT auf BOUT steht
06CD C936 CMP #<BOUT
06CF D018 BNE DOCRLF
06D1 AD0B01 LDA UOUT+1
06D4 C904 CMP #>BOUT
06D6 D011 BNE DOCRLF

```

MICRO MAG

```

06DB      A90D   LDA #13           ;steht auf BOUT
06DA      BD13A4 STA OUTFLG       ;OUTFLG zurück
06DD      ADDB07 LDA UT1          ;UOUT restaurieren
06E0      BD0A01 STA UOUT
06E3      ADBE07 LDA UT2
06E6      BD0B01 STA UOUT+1
06E9 DOCRLF 4C00B9 JMP BCRLF      ;Basic CRLF
06EC

```

----- Tabellen

```

06EC TOKNUM      =4           ;Anzahl Tokens
06EC TOKENS     97          .BYT $97,$84,$94,$93,$9B
06ED           84
06EE           94
06EF           93
06F0           9B
06F1 BEFADR D503 .WDR PRINT,INPUT,SAVE,LOAD,GET
06F3           3A04
06F5           2505
06F7           A505
06F9           B504
06FB TEXT      4F5045 .BYT 'DPE',$4E+$80
06FE           CE
06FF           434C .BYT 'CLOS',$45+$80
0703           C5
0704           4342 .BYT 'CB',$4D+$80
0706           CD
0707           00 .BYT 0
0708 LAENGE    04 .BYT 4,5,3
0709           05
070A           03
070B ADR       F602 .WDR OPEN,CLOSE,CBM
070D           9503
070F           CF03
0711

```

----- AIM-Tokens

```

0711 ;CBM-Token ist Index in Liste der AIM-Tokens
0711 AINTOK
0711      80          .BYT $80,$81,$82,$83,$84,$84,$85,$86,$87,$8B
0712      81
0713      82
0714      83
0715      84
0716      84
0717      85
0718      86
0719      87
071A      88
071B      89          .BYT $89,$8A,$8B,$8C,$8D,$8E,$8F,$90,$92,$93
071C      8A
071D      8B
071E      8C
071F      8D
0720      8E
0721      8F
0722      90
0723      92
0724      93
0725      94          .BYT $94,$00,$95,$96,$97,$97,$98,$99,$00,$00
0726      00
0727      95
0728      96
0729      97
072A      97
072B      98
072C      99
072D      00
072E      00
072F      00          .BYT $00,$00,$00,$9B,$9C,$9D,$9E,$9F,$A0,$A1
0730      00
0731      00

```

MICRO MAG

0732	9B	
0733	9C	
0734	9D	
0735	9E	
0736	9F	
0737	A0	
0738	A1	
0739	A2	.BYT \$A2,\$A3,\$A4,\$A5,\$A6,\$A7,\$A8,\$A9,\$AA,\$AB
073A	A3	
073B	A4	
073C	A5	
073D	A6	
073E	A7	
073F	AB	
0740	A9	
0741	AA	
0742	AB	
0743	AC	.BYT \$AC,\$AD,\$AE,\$AF,\$B0,\$B1,\$B2,\$B3,\$B4,\$B5
0744	AD	
0745	AE	
0746	AF	
0747	B0	
0748	B1	
0749	B2	
074A	B3	
074B	B4	
074C	B5	
074D	B6	.BYT \$B6,\$B7,\$BB,\$B9,\$BA,\$BB,\$BC,\$BD,\$BE,\$BF
074E	B7	
074F	BB	
0750	B9	
0751	BA	
0752	BB	
0753	BC	
0754	BD	
0755	BE	
0756	BF	
0757	C0	.BYT \$C0,\$C1,\$C2,\$C3,\$C4
0758	C1	
0759	C2	
075A	C3	
075B	C4	
075C		

Konstanten für Arcustangens-Funktion

075C	ATNCON	0B	.BYT \$0B,\$76,\$B3,\$B3,\$BD,\$D3,\$79,\$1E,\$F4,\$A6
075D		76	
075E		B3	
075F		B3	
0760		BD	
0761		D3	
0762		79	
0763		1E	
0764		F4	
0765		A6	
0766		F5	.BYT \$F5,\$7B,\$B3,\$FC,\$B0,\$10,\$7C,\$0C,\$1F,\$67
0767		7B	
0768		B3	
0769		FC	
076A		B0	
076B		10	
076C		7C	
076D		0C	
076E		1F	
076F		67	
0770		CA	.BYT \$CA,\$7C,\$DE,\$53,\$CB,\$C1,\$7D,\$14,\$64,\$70
0771		7C	
0772		DE	
0773		53	
0774		CB	
0775		C1	
0776		7D	
0777		14	
0778		64	
0779		70	

MICRO MAG

```

077A      4C      .BYT $4C,$7D,$B7,$EA,$51,$7A,$7D,$63,$30,$88
077B      7D
077C      B7
077D      EA
077E      51
077F      7A
0780      7D
0781      63
0782      30

```

```

0783      88
0784      7E      .BYT $7E,$7E,$92,$44,$99,$3A,$7E,$4C,$CC,$91
0785      7E
0786      92
0787      44
0788      99
0789      3A
078A      7E
078B      4C
078C      CC
078D      91

```

```

078E      C7      .BYT $C7,$7F,$AA,$AA,$AA,$13,$B1,$00,$00,$00
078F      7F
0790      AA
0791      AA
0792      AA
0793      13
0794      81
0795      00
0796      00
0797      00
0798      00      .BYT $00
0799

```

Arbeitsvariablen

```

0799 FI          ***+10          ; Filenummern
07A3 GE          ***+10          ; Gerätenummern
07AD SE          ***+10          ; Sekundäradressen
07B7 FILENR     =FI-1          ; Index läuft ab 1
07B7 GERAET     =GE-1          ; Index läuft ab 1
07B7 KANAL      =SE-1          ; Index läuft ab 1
07B7
07B7 ATEMP      ***+1          ; Zwischenspeicher für Accu
07BB FT         ***+1          ; Zwischenspeicher für INFLG/OUTFLG
07B9 XTEMP      ***+1          ; Zwischenspeicher für X-Reg.
07BA CNTR       ***+1          ; Zähler und Zwischenspeicher
07BB NOWX       ***+1
07BC MAXFIL     ***+1          ; Anzahl offener Files
07BD UT1        ***+1          ; Zwischenspeicher für User-Vektor
07BE UT2        ***+1          ; dito
07BF CBMFLG     ***+1          ; Flag für CBM-Modus
07C0
07C0 ENDERW     00              ; Ende der Erweiterung = Programmstart
07C0              .BYT 0,0,0    ; kein Programm nach dem Initialisieren
07C1           00
07C2           00
07C3
07C3           **=$BB
00BB          4CC&02 JMP ATN    ; Einsprung für ATN-Funktion
00BE
00BE           **=$73
0073          ; Programmstart, Var.-Start, Array-Start, Top of Used Memory
0073          ; setzen
0073          C007 .WOR ENDERW,ENDERW,ENDERW,ENDERW
0075          C007
0077          C007
0079          C007
007B
007B          .END
ERRORS=0000

```

Karl-Anton Dichtel, 7800 Freiburg

EPSON FX-80 am AIM mit Remon

Das folgende Programm ermöglicht die Ansteuerung eines FX-80 mit Centronics-Interface ohne weitere Hardware durch die User-VIA des AIM 65. Programmstart über *9C00 mit Taste F1 oder Änderung des Betriebssystems in ECE5 in JSR IRSO in JSR 9C00. Bei dieser Umschaltung des ON/OFF bzw. Programmstart über PRINT-Taste muß der Befehl in Zelle 9C13 in ein RTS geändert werden. — Der erstmalige Durchlauf nach dem Einschalten oder nach dem Betätigen der Reset-Taste ergibt:

1. Initialisierung der User-VIA
2. Umsetzen des DILINK-Vektors für Zeichenausgabe an den Drucker
3. Ausgabe von Kontrollzeichen für den Drucker
4. Text 'ON' auf dem Display
5. Einschalten des Druckers durch Setzen von Bit 1 zu '1' in Zelle A408.

Ein Programmdurchlauf, wenn die VIA bereits initialisiert ist, ergibt:

1. Ausschalten Druckerausgabe
2. Text 'OFF' (nur auf dem Display)

Weitere Programmstarts ändern nur den ON/OFF-Zustand des Druckers.

Eine Betätigung der DEL-Taste löscht keine Zeichen im Printerbuffer. Dies müßte analog zur Videoausgabe in REMON noch implementiert werden. Falls nur gespeicherte Daten bzw. Texte gedruckt werden, stellt dies keinen Nachteil dar.

Die Hardware wird wie folgt beschaltet, wobei alle Anschlüsse des Centronics-Interfaces mit der VIA verbunden sind, aber nicht alle werden vom Programm bedient. Anschlüsse von Port A, die als Eingänge programmiert sind, erzeugen über die internen pull up-Widerstände logisch 1.

USER-VIA	FX-80	Bedeutung
CB2	1	Strobe
PB0	2	Data 1
PB1	3	Data 2
PB2	4	Data 3
PB3	5	Data 4
PB4	6	Data 5
PB5	7	Data 6
PB6	8	Data 7
PB7	9	Data 8
CB1	10	Acknlg
PA7	11	Busy
PA6	12	Paper empty
PA5	14	Auto Feed XT
GND	16,17	Masse
GND	19-30	Masse
PA4	31	Init
PA3	32	Error
GND	33	Masse
PA2	36	Slct In

0000 ON	=\$E6FA	; TEXTAUSGABE ON
0000 OFF	=\$E6F1	; TEXTAUSGABE OFF
0000 VIA	=\$A000	; GRUNDADRESSE VIA
0000 OUTREB	=VIA	; AUSGABE DATENBYTE
0000 OUTREA	=VIA+1	; E/A KONTROLLEITUNGEN
0000 DDRB	=VIA+2	; 8 AUSGAENGE

MICRO MAG

```

0000 DDRA          =VIA+3           ;BITS:OUT,REST:IN
0000 PCR          =VIA+$C
0000 DIRA         =$20             ;NUR BIT 5 AUSGANG
0000 DIRB         =$FF             ;AUSGANG DATEN
0000 STROBE       =$A0             ;AUTOMATISCHER STROBE
0000 FLAG        =$A408           ;BIT 1
0000 VIOUT       =$F255
*****

0000          ;PROGRAMMSTART
0000          *=$9C00             ;STARTADRESSE INIT BZW. ON/OFF
9C00 PRINT  ADO3A0 LDA DDRA
9C03          C920  CMP #DIRA      ;IST VIA INITIALISIERT ?
9C05          F009  BEQ PRIN1
9C07          20429C JSR INIT       ;INITIALISIERUNG
9C0A          20699C JSR DILINK     ;DILINK-VEKTOR SETZEN
9C0D          205B9C JSR KOUT       ;DRUCKERMODE
9C10 PRIN1   20169C JSR ALTER      ;DRUCKER EIN
9C13          4CB2E1 JMP $E1B2     ;ZURUECK
*****

9C16          ;DRUCKER EIN/AUS
9C16 ALTER  ADO8A4 LDA FLAG       ;FLAG=0:PRINTER OFF
9C19          2902  AND #02        ;BIT 1
9C1B          F00A  BEQ ALTE1
9C1D          CE08A4 DEC FLAG
9C20          CE08A4 DEC FLAG
9C23          20F1E6 JSR OFF       ;TEXT:OFF (NUR DISPLAY)
9C26          60    RTS
9C27 ALTE1   20FAE6 JSR ON        ;TEXT:ON (NUR DISPLAY)
9C2A          EE08A4 INC FLAG
9C2D          EE08A4 INC FLAG
9C30          60    RTS
*****

9C31          ;ZEICHENAUSGABE AN DRUCKER
9C31 DROUT   48    PHA
9C32          AD08A4 LDA FLAG
9C35          2902  AND #02
9C37          F005  BEQ NOTPR     ;DRUCKER AUS
9C39          68    PLA
9C3A          48    PHA
9C3B          20529C JSR BOUT      ;BYT AUSGEBEN
9C3E NOTPR   68    PLA
9C3F          4C55F2 JMP VIOUT     ;VIDEO AUSGABE

9C42          ;INITIALISIERUNG
9C42 INIT    A9FF  LDA #DIRB
9C44          BD02A0 STA DDRB
9C47          A920  LDA #DIRA
9C49          BD03A0 STA DDRA
9C4C          A9A0  LDA #STROBE
9C4E          BD0CA0 STA PCR
9C51          60    RTS
*****

9C52          ;AUSGABE:1 BYT AN DRUCKER
9C52 BOUT    2C01A0 BIT OUTREA
9C55          30FB  BMI BOUT       ;READY?

```


2. Der Assembler

Das Ziel bei der Entwicklung dieses Programmes war es, dem alten FORTH-Assembler die neuen Befehle des CO2-Prozessors beizubringen, ohne dabei die Mängel dieser Assemblerart zu beseitigen und ohne den Aufwand, einen völlig eigenständigen neuen Assembler aufzubauen. In sein Vokabular werden die neuen Befehle und Adressierungsarten durch Neudefinierung des alten Wortes eingefügt. Dabei ist die Variable MODE von großem Nutzen, da sie die vorher gewählte Adressierungsart enthält. Diese Variable wird abgefragt und das Ergebnis mit den möglichen Adressierungsarten verglichen. Dadurch wird das problemlose Einfügen der neuen Adressierungsarten in die alten Befehls Worte erst möglich.

Die Bit-Branch-Befehle sind sowohl direkt als auch durch die größeren Strukturen wie IF " THEN, BEGIN .. UNTIL usw. erreichbar. Dazu wurde ein neuer 'Conditional Specifier' eingeführt. BS ergibt dann die Bit-Set-Bedingung und BS NOT entsprechend die Bit-Reset-Bedingung. Zusätzlich müssen vorher das angesprochene Bit und die Zeropage-Adresse auf den Stack geschoben werden. Ebenso wird durch den Assembler der unbedingte absolute Sprung in den Kontrollstrukturen durch den neuen Branch-Always-Befehl (BRA) ersetzt. Daher bringt der neue Assembler bereits dann, wenn vorhandene alte FORTH-Assembler-Programme neu kompiliert werden, einen Zeit- und Speicherplatzvorteil.

FORGET TASK

```
HEX D000 DP ! ( Kompiliert ab $D000 )
EOAO DUP UFIRST ! ULIMIT !
( routine fuer start mit <N> )
ASSEMBLER C2BF JSR, C2CE JSR,
0 # LDA, 305 STA,
0 # LDA, 306 STA, ( TASK bei $ 309 )
6 # LDY, UP )Y LDA, TAX, B535 JMP,
FORTH
```

DECIMAL

```
( CASE - Struktur )
: CASE ?COMP CSP @ !CSP 6 ; IMMEDIATE
: OF 6 ?PAIRS COMPILE OVER COMPILE =
COMPILE OBRANCH HERE 0 , COMPILE DROP 7 ; IMMEDIATE
: ENDOF 7 ?PAIRS COMPILE BRANCH HERE 0 ,
SWAP 2 [COMPILE] ENDIF 6 ; IMMEDIATE
: ENDCASE 6 ?PAIRS COMPILE DROP
BEGIN SP@ CSP @ = 0= WHILE 2 [COMPILE] ENDIF REPEAT
CSP ! ; IMMEDIATE
: U< ( n1 n2 --- f )
( unsigned compare for address )
OVER OVER << SWAP << XOR
IF SP@ 3 + C@ SP@ 3 + C@ < ROT ROT 2DROP
ELSE - << THEN ;

: TABELLE ( defining word for opcodetabell )
<BUILDS 30 * ALLOT ( opcodetabelle als neuer datentyp )
DOES> SWAP 30 * + 30 - ;
HEX
2B TABELLE OPTAB ( tabelle aufbauen )
: % ( wort zum einlesen der tabelle )
20 WORD HERE DUP 1+ SWAP C@ DUP 1+ ALLOT
ROT SWAP CMOVE ; ( liest nachfolgenden string bis zum )
( naechsten leerzeichen )
```

MICRO MAG

(Opcodes als mnemonic, adressierungsart, bytanzahl)

```
1 OPTAB % BRK110RA32---11---11TSB620RA62
2 OPTAB % ASL62RMBH2PHP110RA52ASL01---11
3 OPTAB % TSB930RA93ASL93BBRF3BPL420RA22
4 OPTAB % ORAE2---11TRB620RA82ASL82RMBH2
5 OPTAB % CLC110RAC3INC01---11TRB930RAB3
6 OPTAB % ASLB3BBRF3JSR93AND32---11---11
7 OPTAB % BIT62AND62ROL62RMBH2PLP11AND52
8 OPTAB % ROL01---11BIT93AND93ROL93BBRF3
9 OPTAB % BMI42AND22ANDE2---11BIT82AND82
A OPTAB % ROL82RMBH2SEC11ANDC3DECO1---11
B OPTAB % BIT83ANDB3ROLB3BBRF3RTI11EOR32
C OPTAB % ---11---11---11EOR62LSR62RMBH2
D OPTAB % PHA11EOR52LSR01---11JMP93EOR93
E OPTAB % LSR93BBRF3BVC42EOR22EORE2---11
F OPTAB % ---11EORB2LSR82RMBH2CLL11EORC3
10 OPTAB % PHY11---11---11EORB3LSR82BBRF3
11 OPTAB % RTS11ADC32---11---11STZ62ADC62
12 OPTAB % ROR62RMBH2PLA11ADC52ROR01---11
13 OPTAB % JMPA3ADC93ROR93BBRF3BVS42ADC22
14 OPTAB % ADCE2---11STZ82ADC82ROR82RMBH2
15 OPTAB % SE111ADCC3PLY11---11JMP63ADCB3
16 OPTAB % RORB3BBRF3BRA42STA32---11---11
17 OPTAB % STY62STA62STX62SMBH2DEY11BIT52
18 OPTAB % TXA11---11STY93STA93STX93BBSF3
19 OPTAB % BCC42STA22STAE2---11STY82STAB2
1A OPTAB % STX72SMBH2TYA11STAC3TXS11---11
1B OPTAB % STZ93STAB3STZB3BBSF3LDY52LDA32
1C OPTAB % LDX52---11LDY62LDA62LDX62SMBH2
1D OPTAB % TAY11LDA52TAX11---11LDY93LDA93
1E OPTAB % LDX93BBSF3BCS42LDA22LDAE2---11
1F OPTAB % LDY82LDA82LDX72SMBH2CLV11LDAC3
20 OPTAB % TSX11---11DYB3LDAB3LDC3BBSF3
21 OPTAB % CPY52CMP32---11---11CPY62CMP62
22 OPTAB % DEC62SMBH2INY11CMP52DEX11---11
23 OPTAB % CPY93CMP93DEC93BBSF3BNE42CMP22
24 OPTAB % CMPE2---11---11CMP82DEC82SMBH2
25 OPTAB % CLD11CMPC3PHX11---11---11CMPB3
26 OPTAB % DECB3BBSF3CPX52SBC32---11---11
27 OPTAB % CPX62SBC62INC62SMBH2INX11SBC52
28 OPTAB % NOP11---11CPX93SBC93INC93BBSF3
29 OPTAB % BEQ42SBC22SBCE2---11---11SBC82
2A OPTAB % INCB2SMBH2SED11SBCC3PLX11---11
2B OPTAB % ---11SBCB3INCB3BBSF3---11---11
60 USER CODE.5 SMUDGE ( variable )
( hier mit USER damit objectcode eprom-faehig ist )
: .BEFEHL DUP 3 TYPE ;
: CODE-ADR ( sucht CODE in OPTAB )
DUP CODE.S ! 6 ( 6 codes pro zeile )
/MOD SWAP 5 * ( 5 zeichen pro code )
SWAP 1+ OPTAB SWAP + ;
: ?BYTE ( sucht anzahl der bytes )
DUP 4 + C@ F AND 1 MAX 3 MIN ;
: ?MODE ( sucht adressierungsart )
3 + C@ 12 DIGIT DROP ; ( hier neue zahlenbasis )
: .2BYT S->D <# # # # # #> TYPE SPACE ;
: *2BYT ." $" .2BYT ;
: .1BYT S->D <# # # # #> TYPE SPACE ;
```

MICRO MAG

```
: $1BYT ." #" .1BYT ;
: RELA ( branch-rumpf )
DUP 7F > IF FF XOR 1+ NEGATE THEN
3 PICK + ;
: BRBS ( branch fuer BBR und BBS )
RELA 3+ ( correctur der relativen adresse )
$2BYT ;
: BRAN ( branch fuer normale branchbefehle )
RELA 2+ $2BYT ;
ASSEMBLER
CODE NIB ( schiebt um ein nibble nach rechts )
TOP LDA,
.A LSR, .A LSR, .A LSR, .A LSR,
TOP STA,
NEXT JMP, END-CODE
: BITS ( nummer des bits und zero-page adresse ausgeben )
." %" CODE.S @ NIB DUP
8 < IF . ELSE 8 - . ENDIF $1BYT ;
CODE MSB ( n1 n2 --- >b <b )
( trennung von zp-adresse und relativem sprung )
0 # LDA,
TOP 1+ STA,
SEC 1+ LDA,
SEC STA,
0 # LDA,
SEC 1+ STA,
NEXT JMP,
END-CODE
12 BASE ! ( wieder neue zahlenbasis )

: .MODE ( bestimmung der adressierungsart )
OVER ?MODE 4 SPACES
CASE ( es gibt 17 moeglichkeiten )
0 OF ." .A" DROP ENDOF ( accu )
1 OF DROP ENDOF ( implied )
2 OF ." (" $1BYT ." ),Y" ENDOF ( <zp>,y )
3 OF ." (" $1BYT ." ,X)" ENDOF ( <zp>,x )
4 OF BRAN ENDOF ( branch )
5 OF ." #" DUP 2DUP $1BYT ( immediate )
." #" DECIMAL 0 3 D.R 2 BASE ! ( hex, dec, bin, string )
." #%" 0 8 D.R HEX DUP 20 > IF
." #" EMIT ELSE DROP ENDOF
6 OF $1BYT ENDOF ( zero page )
7 OF $1BYT ." ,Y" ENDOF ( zp,y )
8 OF $1BYT ." ,X" ENDOF ( zp,x )
9 OF $2BYT ENDOF ( extended )
A OF ." (" $2BYT ." )" ENDOF ( indirect )
B OF $2BYT ." ,X" ENDOF ( ext,x )
C OF $2BYT ." ,Y" ENDOF ( ext,y )
E OF ." (" $1BYT ." )" ENDOF ( <zp> indirect )
F OF DUP MSB BITS BRBS ENDOF ( bbr,bbs )
G OF ." (" $2BYT ." ),X" ENDOF ( <ind>,x )
H OF BITS ENDOF ( rmb,smb )
ENDCASE ;
HEX
: PRINT ( adr --- adr+ )
CR DUP .2BYT SPACE ( gibt einen befehl aus )
DUP C@ CODE-ADR ?BYTE 3 PICK C@ SPACE .1BYT
CASE
```

MICRO MAG

```
1 OF 6 SPACES OVER C@ ENDOF ( 1-byte befehle )
2 OF OVER 1+ C@ DUP .1BYT 3 SPACES ENDOF ( 2-byte .. )
3 OF OVER 1+ DUP DUP @ SWAP C@ .1BYT SWAP 1+ C@ .1BYT ENDOF
ENDCASE
5 SPACES SWAP ( abstand zum mnemonic-feld )
.BEFEHL SPACE SWAP .MODE ( decodieren und ausgeben )
?BYTE SWAP DROP + ;
: DISASS ( from to --- )
SWAP BEGIN PRINT ( disassembliert von - bis )
DUP 3 PICK UK
0= UNTIL DROP DROP ;
: DISA ( from --- next )
16 0 DO PRINT LOOP ; ( schreibt einen Bildschirm voll )
```

```
HEX
300 DP ! ( wieder ab $0300 compilieren )
5000 DUP UFIRST ! ULIMIT !
: TASK ;
305 C@ D007 C!
306 C@ D00C C!
FINIS ( ende des disassemblers )
```

```
FORGET TASK HEX : TASK ; ( beginn ab $0300 )
ASSEMBLER DEFINITIONS
```

```
HEX
: NJ NEXT JMP, ;
( 65C02 kommandos )
: MODE-CL 2 MODE C! ;
: BRA, B0 C, ; ( 'branch always' direkt erreichbar )
: PHY, 5A C, ; ( neue push-pull befehle )
: PLY, 7A C, ;
: PHX, DA C, ;

: PLX, FA C, ;
: INC, MODE C@ 0 = IF 1A C, ELSE INC, ENDIF MODE-CL ;
( adressierungsart 'accumulator' hinzufuegen )
: DEC, MODE C@ 0 = IF 3A C, ELSE DEC, ENDIF MODE-CL ;
: JMP, MODE C@ 3 = IF 7C C, , ELSE JMP, ENDIF MODE-CL ;
( mit x indizierter indirekter sprung hinzufuegen )
: ZPTEST ( kontrolliert ob zeropage-adressierung moeglich )
SWAP DUP FF > ROT SWAP ;
: ZPTE DUP FF > ;
: STZ, MODE C@ DUP ( neuer befehl store-zero )
2 = IF ZPTEST IF 9C C, DROP , ELSE 64 C, DROP C,
THEN ELSE DUP
3 = IF ZPTEST IF 9E C, DROP , ELSE 74 C, DROP C,
THEN ELSE DUP
ENDIF ENDIF MODE-CL ;
: BIT, MODE C@ DUP ( mit neuen adressierungsarten )
1 = IF 89 C, DROP C, ELSE
3 = IF ZPTE IF 3C C, , ELSE 34 C, C, THEN ELSE
BIT, ENDIF ENDIF MODE-CL ;
: MODE@ MODE C@ F = ;
( adresierungsart 'indirect' hinzufuegen )
: ORA, MODE@ IF 12 C, C, ELSE ORA, ENDIF MODE-CL ;
: AND, MODE@ IF 32 C, C, ELSE AND, ENDIF MODE-CL ;
: EOR, MODE@ IF 52 C, C, ELSE EOR, ENDIF MODE-CL ;
: ADC, MODE@ IF 72 C, C, ELSE ADC, ENDIF MODE-CL ;
: STA, MODE@ IF 92 C, C, ELSE STA, ENDIF MODE-CL ;
```

MICRO MAG

```
: LDA, MODE@ IF B2 C, C, ELSE LDA, ENDIF MODE-CL ;
: CMP, MODE@ IF D2 C, C, ELSE CMP, ENDIF MODE-CL ;
: SBC, MODE@ IF F2 C, C, ELSE SBC, ENDIF MODE-CL ;
: ISB, ZPTE IF C C, , ELSE 4 C, C, ENDIF ;
( zwei neue befehle fuer bits )
: TRB, ZPTE IF 1C C, , ELSE 14 C, C, ENDIF ;
: RME, 10 * 7 + C, C, ; ( reset memory bit )
( zp-add bit --- )
: SMB, 10 * 87 + C, C, ; ( set memory bit )
: BBR, 10 * F + C, C, C, ; ( direkt erreichbar )
: BBS, 10 * 8F + C, C, C, ; ( reljmp zp-add bit --- )

( bei control words JMP, durch BRA, ersetzen )
( und relativen sprung berechnen )
: ELSE, ( addr1 2 --- addr2 2 ; at assembly )
2 ?PAIRS HERE 1+ BRA, 0 C, SWAP
HERE OVER 1+ - SWAP C! 2 ;
: ENDIF, ( addr 2 --- ; at assembly )
2 ?PAIRS HERE OVER 1+ - SWAP C! ;
: THEN, ENDIF, ;
: AGAIN, ( addr 1 --- ; at assembly )
1 ?PAIRS HERE 3 + - FF - BRA, C, ;
: REPEAT, ( addr1 1 addr3 3 --- ; at assembly )
3 ?PAIRS >R AGAIN, R> HERE OVER 1+ - SWAP C! ;

CODE NIB2 ( subr. fuer NOT )
TOP LDA, ( hoeherwertiges nibble loeschen )
.A ASL, .A ASL, .A ASL, .A ASL,
.A LSR, .A LSR, .A LSR, .A LSR,
TOP STA,
NJ END-CODE
: BR.CHK DUP NIB2 F = ; ( unterscheidung zwischen normal- )
( und bit-branch befehlen )
: NOT ( cc1 --- cc2 ) ( negation der bedingung )
BR.CHK IF 80 XOR ELSE NOT ENDIF ;

: BR.INS ( branch einfuegen )
BR.CHK IF C, C, ELSE C, ENDIF ;

( bei control words bit-branch befehle ermoeglichen )
: IF, ( --- addr 2 ; at assembly )
BR.INS HERE 0 C, 2 ;
: WHILE, ( --- addr 3 ; at assembly )
BR.INS HERE 0 C, 3 ;
: UNTIL, ( addr 1 cc --- ; at assembly )
BR.CHK IF >R >R 1 ?PAIRS R> R> C, C, ELSE
>R 1 ?PAIRS R> C, ENDIF HERE 1+ - C, ;
: BS ( add bit --- add cc )
10 * F + ; ( as a conditional specifier )

FORTH DEFINITIONS ( umschalten auf forth )
ASSEMBLER ( und assembler aufrufen )
CODE TEST ( beispiele fuer die neuen moeglichkeiten )
PHX,
PHY,
,X 2000 JMP,
TOP LDA,
.A INC,
```

MICRO MAG

```

20 ) ORA,
20 ) STA,
88 # LDA,
20 TSB,
0= IF,
TOP STZ,
ENDIF,
# 11 BIT,
CS IF,
20 6 RMB,
ELSE,
20 1 SMB,
ENDIF,

```

```

20 0 BS IF,
55 # LDA,
ELSE,
54 # LDA,
ENDIF,
E97A JSR,
REGIN,
TOP STZ,
22 4 BS
UNTIL,
50 # LDA,
E97A JSR,
PLY,
PLX,
NJ
FND-CODE
HEX
FINIS

```

Hier das funktionslose Beispielprogramm.
So sieht ein Ausdruck des Disassemblers aus

```

DN OK
080F 0845 DISASS
080F DA PHX
0810 5A PHY
0811 7C 00 20 JMP ($2000),X
0814 B5 00 LDA $00,X
0816 1A INC .A
0817 12 20 ORA ($20)
0819 92 20 STA ($20)
081B A9 88 LDA #$88 #136 #%10001000
081D 04 20 TSB $20
081F D0 02 BNE $0823
0821 74 00 STZ $00,X
0823 89 11 BIT #$11 # 17 #% 10001
0825 90 04 BCC $082B
0827 67 20 RMB %6 $20
0829 80 02 BRA $082D
082B 97 20 SMB %1 $20
082D 0F 20 04 BBR %0 $20 $0834
0830 A9 55 LDA #$55 # 85 #% 1010101 #'U
0832 80 02 BRA $0836
0834 A9 54 LDA #$54 # 84 #% 1010100 #'T
0836 20 7A E9 JSR $E97A
0839 74 00 STZ $00,X
083B 4F 22 FB BBR %4 $22 $0839
083E A9 50 LDA #$50 # 80 #% 1010000 #'P
0840 20 7A E9 JSR $E97A
0843 7A PLY
0844 FA PLX OK
OK

```

Roland Löhrr

FORTH: Entwicklungs und Zielsystem

Rockwell bietet u.a. die Einchipper R65F11 (40 Pin) und R65F12 (64 Pin Quip) an, die im maskenprogrammierten ROM von 3 KB bereits einen Standard-Befehlssatz der Sprache FORTH enthalten. Hinzu kommen 2 Timer, 192 Byte RAM on Chip und 2 bzw. 5 Ports von 8 Bit Breite. Die Pins PA6 und PA7 können dabei als serielle Schnittstelle voll duplex für verschiedene Datenformate und Baudraten betrieben werden. Zusammen mit wenigen zusätzlichen Bausteinen läßt sich damit ein stand alone Computer aufbauen, der in FORTH programmiert ist und der auch schon einen Floppy Disk-Handler enthält.

Solche FORTH-Computer sind nicht nur für den bequemen Aufbau von Steuerungen interessant, sondern auch als Lehr- und Entwicklungssysteme. In diesem Fall benötigt man ein Entwicklungs-ROM (Typenbezeichnungen: siehe am Schluß), das Programme zu erproben und zu kompilieren gestattet. Interessant in dieser Kombination sind die Möglichkeiten, schon bei der Entwicklung mit Disketten zu arbeiten, einen Target-Compiler benutzen und den erzeugten Code direkt in ein EEROM oder EPROM übertragen zu können. Die Steuerung des Entwicklungssystems erfolgt über den seriellen Kanal des Einchippers von einem Terminal in Vollduplex-Betrieb (hier mit 7 Daten- und 2 Stopbits, ohne parity bei 1200 Baud). Nach der Entfernung des Entwicklungs-ROMs kann man das System dann stand alone arbeiten lassen.

Eine Entwicklungsplatine

In der Rockwell Applikationsschrift mit Bestell-Nr. 2162 ist ein vollständiges Platinen-Layout nebst Schalt- und Bestückungsplan für den Aufbau eines FORTH-Systems enthalten, und zwar für den Typ R65F11 und auch für R65F12, wenn man die abgebildete Adapterplatine aufsetzt. Die Hauptplatine hat einen Steckplatz für das 28-polige Entwicklungs-ROM, einen weiteren 28-poligen und zwei 24-polige Steckplätze für Speicher (EPROMs, RAMs oder EEROMs). Hinzu kommt der serielle Duplexkanal und der Platz für einen FD-Controller WD 2793 (Western Digital), neben Takterzeugung, Dekodierung, Reset usw.. Der FD-Controller kann bis zu 4 Laufwerke mit insgesamt 2,4 MB ansprechen (360 Blöcke quad density pro Seite, Blöcke zu 1 KB). Diese unbestückte Platine kann zu etwa 100 DM (ohne Gewähr) bei den Rockwell-Distributoren bezogen werden. Sie hat keine Bestellnummer, so daß man sich wohl auf die vorerwähnte Applikationsschrift beziehen muß.

Der Autor konnte eine fertig bestückte Platine dieser Art betreiben, die Rockwell vorübergehend leihweise zur Verfügung stellte. Der Anschluß an das Terminal erfolgte in Minutenschnelle. Dabei trat vorübergehend die Überraschung auf, daß am Terminal CBM 710 die Leiterbahnen 2 und 3 für TX und RX Data am 25-poligen Stecker nicht gekreuzt sein dürfen. - Im seriellen Betrieb echot der Computer der Entwicklungsplatine alle Eingaben auf das Terminal..

RSC-FORTH: Eigenschaften

Zum Betrieb und zur Programmierung eines FORTH-Computers dieser Art sollte man unbedingt das RSC-FORTH User's Manual heranziehen: ca. 350 Seiten, Bestell-Nr. 2148, Preis 15 \$). Zwar läuft es auf Strecken parallel mit dem AIM 65 FORTH User's Manual, es enthält jedoch die entscheidenden Hinweise für den Betrieb dieses FORTH, die VLISTs, neue Befehle, Betrieb der Massenspeicherung und vor allem die Target-Kompilierung (kopfloser/headerless Code). Die nachfolgenden Angaben sind vor allem dieser Quelle entnommen.

Zunächst nebenstehend die VLIST (Befehlsliste) des 3 K Kernel-ROMs auf dem Chip. Die dort genannten Adressen sind Parameterfeldadressen.

Wie beim AIM 65, so handelt es sich auch hier um ein FIG-FORTH. Wir finden im Kernel alle notwendigen arithmetischen, logischen und Vergleichsbefehle, solche für die Ein- und Ausgabe, auch zur Formatierung. Neben einigen wichtigen neuen Befehlen, auf die später hingewiesen wird, sind auch solche zum Holen und Abspeichern von Bytes oder Worten vom/zum Memory enthalten. Alle Befehls Worte sind nur runtime executives (ausführende Routinen), die normalerweise im

MICRO MAG

Wörterbuch (Dictionary) als verkettete Information gehalten würden. Dieses Dictionary wird stattdessen getrennt im Entwicklungs-ROM gehalten.

Die Trennung hat folgende Vorteile: Ein Anwendersystem mit fertig compilertem Programm braucht keine Suche im Dictionary und keinen Assembler mehr. Es braucht platzsparend nur noch ausführbaren Code in der Form vorwiegend von Wortadressen für den inneren Interpreter und in der Form ggfs. von Maschinenbefehlen. Daher werden die nicht mehr benötigten Dienstleistungen extern im entfernbaren Entwicklungs-ROM untergebracht. Und diese strenge Trennung kann der Programmierer auch durchhalten, wenn er eine Target-Compilierung veranlaßt. In diesem Falle wird der erzeugte EPROM-fähige Code von den 'Headern' freigehalten, und die Verwaltungsinformation landet in einem anderen RAM-Bereich nach Wahl des Benutzers.

Das RSC-FORTH erspart damit Kopfschmerzen anderer Art in der Target-Compilierung. Hier könnte der Ehrgeiz aufkommen, nur die 'wirklich benötigten' FORTH-Worte einzubinden. Das erfordert zeitaufwendige mehrfache Durchgänge. Hier kann man hingegen sagen: Ein arbeitsfähiger (hier und da vielleicht etwas zu großer) Kernel ist unveränderbar im ROM on chip. Alles was hinzukommt, kann als dichter Code in das EPROM des Anwenders übernommen werden, ohne daß man Mehrfachverdichtungen und Einbindungen laufen lassen muß. - Der Ausführungszeit schadet der ggfs. zu große Kernel nicht, denn in jedem Falle werden ja vom FORTH-System nur Adreßworte ausgeführt, egal wie sie über den Speicher streuen.

Besonderheiten der Speicherverwaltung

Die genannten Einchipper haben ein RAM on chip, und zwar im Adressbereich von hex 40-FF. Hier liegt - im Gegensatz zur 6502 - von FF herunterkommend der Hardwarestack. FORTH

!	F858	2DUP	F7EF	D+-	FC42	MOD	FCD4
#	FE7D	3	F8BB	D.	FEC6	NEGATE	F7A5
#>	FE5C	4	F8BF	D.R	FEB0	OR	F6CE
#S	FEA0	;S	F717	DABS	FC56	OVER	F7C5
(+LOOP)	F4D0	<	E954	DECIMAL	F9BC	PAD	F8F0
(. ")	FA31	<#	FE52	DIGIT	F50D	PICK	F98F
(DO)	F4F8	=	F938	DISK	FD08	QUERY	FAAC
(FIND)	F535	>	F96C	DNEGATE	F7B5	R	F73F
(LOOP)	F4AF	>R	F734	DPL	F8E2	R>	F73F
<NUMBER)	FB06	?	FEEC	DREAD	F056	RP!	F6FD
*	FCB6	?TERMINAL	F60A	DROP	F7CF	RP@	F80C
*/	FCE8	@	F83B	DUP	F7E5	R0	F8CD
*/MOD	FCDC	ABS	FC4E	DWRITE	FDBE	ROT	F974
+	F778	AND	F6BE	EEC!	FEF4	S->D	FC2C
+!	F818	BANKC!	FF42	EMIT	F5D4	S0	F8CA
+-	FC36	BANKC@	FF4A	ENCLOSE	F591	SEEK	FE11
-	F96C	BANKEEC!	FF52	ERASE	FAE4	SELECT	FD43
-DUP	F9A5	BANKEEXECUTE	FF5A	EXECUTE	F471	SIGN	FE6C
-TRAILING	FA0B	BASE	F8D9	EXPECT	FA45	SP!	F6F3
.	FEE4	BL	F8C3	FILL	FABE	SP@	F6EA
.R	FED8	BLANKS	FAEC	HEX	F9B1	SPACE	F99D
/	FCCA	BOUNDS	F803	HLD	F8E5	SPACES	FE3A
/MOD	FCBE	BRANCH	F480	HOLD	FAF4	SWAP	F7D3
0	F8AF	C!	F868	IN	F8DF	TIB	F8C6
0<	F76B	C/L	F8E8	INIT	PDF1	TOGGLE	F830
0=	F7A5	C@	F84B	KEY	F5F6	TYPE	F93F
0BRANCH	F497	CLD/WRM	F8DC	LEAVE	F722	U*	F646
1	F8B3	CLIT	F458	LIT	F40E	U/	F67B
1+	F8F8	CMOVE	F626	M*	FC7E	U<	F940
1-	F913	COLD	FB48	M/	FC94	UC/L	F8D0
2	F8B7	COUNT	F9E3	M/MOD	FCF2	UPAD	F8D3
2+	F820	CR	F613	MAX	FC6E	UR/W	F8D6
2-	F920	D+	F787	MIN	FC5E	XOR	F6DC
2DROP	F7D1						

VLIST des RSC-FORTH mit Parameterfeldadressen

erfordert daneben einen Datenstack, der zu C2 initialisiert wird. Damit ist für viele Anwendungen eine Verschachtelungstiefe bis zu etwa 30 gegeben. Am unteren Ende, oberhalb der Adresse 40 liegen verschiedene Pointer des Systems. Die I/O-Ports, Timer und Kontrollregister liegen im Adressbereich 00-1F.

Der Bereich 0100-013F ist für die Decodierung eines FDC-Controllers vorgesehen. Ab 0200 kann auf der genannten Entwicklungsplatine RAM decodiert werden. Ab 0300 findet man User-Variable, ab 0380 den Terminal Input Buffer und ab 0400 RAM oder EPROM nach den Bedürfnissen des Benutzers. In Systemen mit minimaler Ausstattung muß mindestens der Bereich 0300-03FF als RAM gehalten werden.

Beim Reset des Systems führen die Routinen im Kernel an jeder Speichergrenze von 1 K eine Prüfung auf ein bestimmtes Bitmuster durch. Treffen sie es an, so ist es das Zeichen für ein erkanntes Autostart-ROM. Sie entnehmen dann aus den folgenden zwei Bytes die Parameterfeldadresse des ersten Befehls und gelangen somit in die Ausführung des Anwender Forth-Systems. Wir haben dafür das Wort AUTOSTART, das dieses Muster hinterlegt. Diese Eigenschaft Autostart kann bereits während der Programmentwicklung vorteilhaft benutzt werden, solange das Programm noch im RAM ist und nicht in einen Festwertspeicher kopiert wurde (trotzdem: vorher sichern!). Legt man mit Autostart das fragliche Bitmuster ins RAM und drückt die Reset-Taste, so erfolgt bereits ein Test unter Bedingungen wie beim stand alone.

Die Hilfen des Development-ROM (8 K)

Für die Target-Compilierung wird, wie erwähnt, der ausführende Code von der Verwaltungsinformation des Wörterbuches freigehalten. Um trotzdem in der Entwicklungsphase vom Wörterbuch her die Bezüge zum erzeugten Code finden zu können, wird im Wörterbucheil gegenüber dem normalen FORTH ein zusätzlicher Parameterfeld-Pointer geführt. Bei der Compilierung wird dessen Inhalt statt des benutzten Wortes in den Zielcode eingebunden. Es ist aber auch möglich, ein Wort nur für die Testphase zu entwickeln, dessen Code nicht in den Zielcode eingehen soll. Das Wort HWORD entfernt dafür den Code der letzten Definition aus dem Zielcode (unter Berichtigung der Verwaltungsinformation) und stellt ihn stattdessen in das Dictionary ein. Es gibt weitere neue Kontrollworte für das Dictionary, z.B. ALLOT/. Sie enden typisch mit dem Schrägstrich.

Der Kernel enthält bereits Befehlswoorte und beschreibende Variable für Diskettenbetrieb, so z.B. DISK, DREAD, DWRITE, SELECT, SEEK u.a.m. Das Entwicklungs-ROM enthält daneben den Befehl FORMAT, der beide Seiten einer Disk formatiert. Auch Befehle zur Bearbeitung von Screens sind enthalten.

Für den Memory-DUMP auf einen externen Prommer gibt es Befehle, die das vom AIM u.a. her bekannte 'Semikolon-Format' bei der Ausgabe von Blöcken erzeugen. Auf dem Board kann aber auch mit EEC! ein elektrisch löschbares PROM programmiert werden oder, wenn man die Spannungen anlegt, auch ein EPROM. — Wenn man Port B mit den höheren Adreßbusleitungen belegt, um zusätzliche Speicherbänke zu dekodieren, dann kann man fast 4 MB Speicher erreichen. Zur Benutzung steht dann das WORT BANKEEC! zur Speicherung und das BANKEXECUTE für die Ausführung zur Verfügung.

Andere Leistungen des Entwicklungs-ROMs betreffen mnemonische Konstanten für die Interfaceadressen, das CASE-Statement und natürlich einen FORTH-Assembler, der den erweiterten Befehlssatz der CPU abdeckt. Das erwähnte Handbuch zum RSC-FORTH geht ausführlich auf alle alten und neuen Merkmale ein, erklärt auch die Interfaceprogrammierung und die Behandlung von Interrupts.

Zusammenfassung

Dieser Bericht umfaßt für die Leser, die sich schon etwas mit FORTH auskennen, nur die wichtigsten Merkmale der Einchipper mit FORTH und der Entwicklungsplatine. Rückschauend läßt sich feststellen, daß beide Komponenten weitsichtig angelegt sind und es erlauben, sowohl ein Entwicklungssystem als auch Zielsysteme bequem und preiswert aufzubauen. Das zur Hardware. Bekanntlich kostet das Schreiben von Software viel mehr als die Hardware. Hier bietet FORTH

als höhere strukturierte Programmiersprache erhebliche Vorteile gegenüber der reinen Assemblerprogrammierung, sobald man sich in die Anfangsgründe eingearbeitet hat. Insofern ist zu hoffen, daß die hier gegebenen zeitgemäßen Möglichkeiten mit FORTH zunehmend genutzt werden.
Hinweise

Hinweise

Als notwendige Literatur wurden im Text bereits erwähnt: a) RSC-FORTH User's Manual (Best.-Nr. 2148), b) Die Application Note 'A Low Cost Development Module for the R65F11 FORTH Microcomputer' (2162). Empfehlenswert sind weiterhin c) RSC FORTH R65FRX Development and R65FKX Kernel ROMs (2177). Diese Schrift enthält Vorschläge für System-Konfigurationen und die dazu benötigten Kernel- und Entwicklungs-ROMs, denn FORTH-Systeme können auch mit dem ROM-freien R6511Q aufgebaut werden, wenn man den Kernel als weiteren Baustein auf die Platine bringt. Insgesamt gibt es fünf verschiedene Systemoptionen.

3FDC END-CODE	3FCB 0<	3FC0 0 =	3FB5 VS
3FAA CS	3F9B NOT	3F73 ELSE,	3F63 THEN,
3F37 ENDIF,	3F1E IF,	3EFC REPEAT,	3EE6 AGAIN,
3ECD WHILE,	3EAC UNTIL,	3E99 BEGIN,	3E79 BITCLR
3E4B BITSET	3E29 RMB,	3DF1 SMB,	3DE1 BIT,
3DD1 JMP,	3DC1 JSR,	3DB1 STY,	3DA1 LDY,
3D91 LDX,	3DB1 CPY,	3D71 CPX,	3D61 STX,
3D51 ROR,	3D41 ROL,	3D31 LSR,	3D21 INC,
3D11 DEC,	3D01 ASL,	3CF1 STA,	3CE1 SBC,
3CD1 ORA,	3CCL LDA,	3DB1 EOR,	3CA1 CMP,
3C91 AND,	3C81 ADC,	3C73 TXS,	3C65 TYA,
3C57 TXA,	3C49 TSX,	3C3B TAY,	3C2D TAX,
3C1F SEI,	3C11 SED,	3C03 SEC,	3BF5 RTS,
3BE7 RTI,	3BD9 PLP,	3BCB PLA,	3BBD PHP,
3BAF PHA,	3BA1 NOP,	3B93 INY,	3B85 INX,
3B77 DEY,	3B69 DEX,	3B5B CLV,	3B4D CLI,
3B3F CLD,	3B31 CLC,	3B23 BRK,	3A54 RP)
3A44 SEC	3A34 TOP	3A27)	3A1C)Y
3A10 X)	3A04 ,Y	39F8 ,X	39EC MEM
39DF #	39D4 ,A	39A1 SETUP	3993 BINARY
3984 PUTOA	3976 PUSHOA	3967 POPTWO	3958 POP
394C PUT	3940 PUSH	3933 NEXT	3926 XSAVE
3918 UP	390D W	3903 IP	38F8 N

VLIST des RSC-FORTH Assemblers



Bücher

Norton, H. n. (Hrsg.): SSG Sensor Selection Guide. Elsevier Sequoia S.A., Lausanne 1984, 162 S., SFr. 30, ISBN 0-444-75024-X. Die Sensortechnik wird immer weiter vorangetrieben. Das Buch enthält etwa 150 Einträge unter gleicher Gliederung für Konfiguration, Montage, el. Diagramm, stat. u. dyn. Verhalten, Kalibrierung, Anwendungshinweise, Zusatzeinrichtungen. Behandelte Sachgebiete sind Beschleunigung, Vibration, mechanischer Ort, Durchfluß, Feuchtigkeit, Verdrehung, Füllstand, Druck, Dichte, Geschwindigkeit, Temperatur, Viskosität, Vakuum, Kraft und Masse, Höhe. Die Blätter sind mit Schemazeichnungen und Diagrammen unterlegt.

Computer Publications Survey 1984. Der Verlag North Holland, PO. Box 991, NL-1000 NZ Amsterdam legte seinen neuen Buchkatalog (100 S.) vor, in dem sicher mehr als 200 wissenschaftliche Titel zu den zahlreichen mit dem Computer verbundenen Sachgebieten mit der Beschreibung des Inhalts vorgestellt werden. Dieser Verlag veröffentlicht auch einen SOFTWARE CATALOG.

Rockwell International: R6500 Programming Manual. Der vom AIM 65 her bekannte Programmierleitfaden ist nunmehr auf den erweiterten Befehlssatz der neuen CPU's angepaßt worden. Das Buch hat die Bestell-Nr. 202 bei den Distributoren.

Hans-Georg Lange, 1000 Berlin 30

CBM 6x0 und 7x0 als Terminal

Die Commodore-Rechner der o.a. Serien verfügen über eine hardwaremäßig realisierte RS-232-Schnittstelle, wobei der Interfacebaustein 6551 benutzt wird. Damit entfallen die vielen Probleme der softwaremäßigen Realisierung, die denjenigen wohl leidlich bekannt sind, die eine asynchrone Schnittstelle auf diesem Wege realisieren wollten. Das Betriebssystem 'FIFO' zudem alle ankommenden Bytes in einen 256 Byte großen Pufferspeicher. Die Verwendung der CBM als 'DCU' bietet sich somit geradezu an.

Zur Hardware:

1. Da der CBM sich selbst als Host betrachtet, der über die RS-232 Daten an Peripheriegeräte ausgeben will, müssen im Anschlußstecker die Leitungen RxD und TxD (2 und 3) für diese Anwendung vertauscht werden.
2. Die vorgeschriebenen Signalpegel (HIGH größer/gleich 3 V, LOW kleiner/gleich 3 V) müssen eingehalten werden. Eine per TTL simulierte Schnittstelle funktioniert nicht, es müssen entsprechende Treiber, z.B. MC 1488, zwischengeschaltet werden. Die benötigten Spannungen können dem RS-232-Stecker direkt entnommen werden.

Das wiedergegebene Programm erklärt sich (hoffentlich) selbst. Wie man mit wenig Aufwand der ganzen Geschichte einen Hauch von 'Intelligenz' verleiht, sollen die beiden realisierten Sonderfunktionen zeigen. Hier ist eine Reihe von Erweiterungen denkbar, z.B. die Einbindung des Screen-Editors oder der Floppy-Betrieb. - Nebenbei: Der beim Programmtest benutzte 'Host' war ein AIM 65.

```

LINE # LOC   CODE   LINE
0004 0000    ;
0005 0000    ;
0006 0000    ; DIESES PROGRAMM DIENST ZUM BETRIEB DES CBM 610/20 710/20
0007 0000    ; ALS TERMINAL AN EINEM HOST-RECHNER UEBER RS232.
0008 0000    ; DATEN WERDEN VOM KEYBOARD GELESEN
0009 0000    ; UND UEBERTRAGEN. ANKOMMENDE BYTES WERDEN AUF
0010 0000    ; DEN BILDSCHIRM GESCHRIEBEN, DIE
0011 0000    ; BETRIEBSART IST 'FULL DUPLEX'
0012 0000    ; 'DEL' ZEICHEN (ASCII 127) UND 'LF' (ASCII 10)
0013 0000    ; WERDEN AUSGEBLENDET
0014 0000    ;
0015 0000    ; DA DIE INPUT-ROUTINE #FFCF NICHT BENUTZT WERDEN
0016 0000    ; KANN, WIRD MIT 'GET' GEARBEITET UND EIN UNDERLINE-
0017 0000    ; KURSOR SIMULIERT.
0018 0000    ;
0019 0000    ; SONDERFUNKTIONEN:
0020 0000    ; '_' (POUND-SIGN BEI CBM 7X0)
0021 0000    ; ALLE ANKOMMENDEN ZEICHEN WERDEN AB $1000
0022 0000    ; IM SEGMENT ISEG ABGESPEICHERT BIS ZUM AUFTRETEN
0023 0000    ; DES NAECHSTEN PROMPTERZEICHENS 'PROMPT' VOM HOST
0024 0000    ; '_' AUSGABE DES SPEICHERINHALTS, AUCH WIEDERHOLT,
0025 0000    ; AN DEN BILDSCHIRM
0026 0000    ;
0027 0000    ; -----
0028 0000    ;
0029 0000    ; CBM ROM-ROUTINEN:
0030 0000    ;

```

MICRO MAG

```

0031 0000      BSOUT=0FFD2          ;AUSGABE EINES ZEICHENS
0032 0000      BASIN=0FFE4          ;BASIN=GETIN: EINGABE EINES ZEICHENS
0033 0000      CHCIN=0FFC6          ;TALK
0034 0000      CHKOUT=0FFC9         ;LISTEN
0035 0000      CLRCH=0FFCC         ;RESTORE I/O
0036 0000      OPEN =0FFC0         ;OEFFNEN LOG.FILE
0037 0000      ;
0038 0000      I6509 =1            ;6509 INDIRECTION BANK
0039 0000      ;
0040 0000      RS232=14            ;LOG FILE RS232
0041 0000      LA = 09E            ;LOG. GERÄTEADRESSE
0042 0000      FA = 09F            ;PRIMÄRADRESSE
0043 0000      SA = 0A0            ;SEKUNDAERADRESSE
0044 0000      FNADR = 090         ;STARTADRESSE DES FILENAMENS:LOW,HIGH,SEGMENTNR
0045 0000      FILEN = 09D         ;LÄNGE DES FILENAMENS
0046 0000      ;
0047 0000      ISEG = 2            ;USER SEGMENT
0048 0000      PROMPT =60          ;'<<' HOST-PROMPTER
0049 0000      ;
0050 0000      ; ZERO PAGE
0051 0000      ;
0052 0000      ; x = 02
0053 0002      ;
0054 0002      NFLAG x=x+1         ;◁ = ABSPEICHERN
0055 0003      PTR1 x=x+2         ;ADRESSZÄHLER
0056 0005      PTR2 x=x+2         ;ZEIGER AUF LETZTES GESP. BYTE
0057 0007      ;
0058 0007      ;
0059 0007      ;
0060 0007      ; x=0700           ;FREIER RAH-BEREICH IM SEGMENT 15
0061 0700      ;
0064 0700      INDT                ;OEFFNEN DER RS232 SCHWITTSTELLE
0065 0700 A9 0E      LDA #RS232
0066 0702 85 9E      STA LA          ;LOG .FILE 14
0067 0704 A9 02      LDA #2          ;PRIMÄRADR. 2=RS232
0068 0706 85 9F      STA FA
0069 0708 A9 03      LDA #3          ;BIDIREKTIONAL
0070 070A 85 A0      STA SA
0071 070C A9 AC      LDA #<FNAME    ;LOW-BYTE ADR. FILENAME
0072 070E 85 90      STA FNADR
0073 0710 A9 07      LDA #>FNAME
0074 0712 85 91      STA FNADR+1
0075 0714 A9 0F      LDA #15        ;LAEUFT IN UND HAT FILENAME IN SEG. 15
0076 0716 85 92      STA FNADR+2
0077 0718 A9 04      LDA #FNEND-FNAME ;SOLLTE 4 SEIN
0078 071A 85 9D      STA FILEN
0079 071C 18         CLC
0080 071D 20 C0 FF    JSR OPEN      ;OEFFNEN RS232
0081 0720 A9 00      LDA #0          ;SPEICHERFLAG ZURUECK
0082 0722 85 02      STA NFLAG
0083 0724            ;
0084 0724            START
0085 0724 A2 0E      LDX #RS232
0086 0726 20 C6 FF    JSR CHCIN    ;HOLE ZEICHEN VON RS232C
0087 0729 20 E4 FF    JSR BASIN
0088 072C 48         PHA
0089 072D 20 CC FF    JSR CLRCH    ;RESTORE I/O
0090 0730 68         PLA

```

MICRO MAG

```

0091 0731 A6 02      LDX MFLAG      ;SPEICHERFLAG GESETZT?
0092 0733 F8 10      BEQ STRT11     ;NEIN
0093 0735 C9 3C      CMP #PROMPT    ; PROMPTER?
0094 0737 D0 0C      BNE STRT11     ;NEIN
0095 0739 A5 03      LDA PTR1      ;ZEIGER FUER SPEICHERENDE UMSETZEN
0096 073B 85 05      STA PTR2
0097 073D A5 04      LDA PTR1+1
0098 073F 85 06      STA PTR2+1
0099 0741 A9 00      LDA #0        ;MEMORY-FLAG ZURUECK
0100 0743 85 02      STA MFLAG
0101 0745 29 7F      STRT11 AND #67F
0102 0747 C9 00      CMP #000     ;WAR EIN ZEICHEN VON RS ?
0103 0749 F8 29      BEQ START2    ;NEIN
0104 074B C9 7F      CMP #67F     ;DELETE ?
0105 074D F8 25      BEQ START2    ;WAR DELETE
0106 074F C9 0A      CMP #00A     ;LINEFEED ?
0107 0751 F8 21      BEQ START2    ;WAR LF
0108 0753 A6 02      LDX MFLAG
0109 0755 F8 03      BEQ STRT01    ;NICHT ABSPEICHERN
0110 0757 20 87 07    JSR PUTMEM    ;ABSPEICHERN
0111 075A C9 0D      STRT01 CMP #0D ;NEUE ZEILE?
0112 075C D0 07      BNE START1
0113 075E 48        PHA
0114 075F A9 14      LDA #20      ;DELETE KURSOR
0115 0761 20 D2 FF    JSR BSOUT    ;IN LETZTER ZEILE
0116 0764 68        PLA
0117 0765 48        START1 PHA    ;ZEICHEN RETTEN
0118 0766 A9 9D      LDA #157     ;KURSOR LINKS
0119 0768 20 D2 FF    JSR BSOUT
0120 076B 68        PLA
0121 076C 20 D2 FF    JSR BSOUT    ; ZEICHEN AUSGEBEN
0122 076F A9 EF      LDA #239     ;KURSOR AUSGEBEN
0123 0771 20 D2 FF    JSR BSOUT
0125 0774          ;
0126 0774 A9 00      START2 LDA #0
0127 0776 20 E4 FF    JSR BASIN    ;EIN ZEICHEN VON KB0 HOLEN
0128 0779 F8 29      BEQ START3    ;WAR KEINE TASTE
0129 077B C9 5C      CMP #'\'      ; BACKSLASH: ALLES IN BANK ISEG AB #1000 SPEICHERN
0130 077D D0 0C      BNE STRT21    ;WAR NICHT '\'
0131 077F A9 00      LDA #0       ;ADRESSZEIGER ZURUECKSETZEN
0132 0781 85 03      STA PTR1
0133 0783 A9 10      LDA #10
0134 0785 85 04      STA PTR1+1
0135 0787 85 02      STA MFLAG    ;MEMORY-FLAG SETZEN
0136 0789 A9 0D      LDA #0D      ;STATT '\' EIN CR AUSGEBEN
0137 078B C9 5F      STRT21 CMP #'_' ;VIEN-BEFEHL?
0138 078D D0 06      BNE STRT22
0139 078F 20 C9 07    JSR VIEN     ;AUSGABE SPEICHERINHALT
0140 0792 4C 45 07    JMP STRT11   ; PROMPTER
0141 0795 48        STRT22 PHA
0142 0796 A2 0E      LDX #RS232
0143 0798 20 C9 FF    JSR CHKOUT   ;LISTEN TO RS232
0144 079B 68        PLA
0145 079C 20 D2 FF    JSR BSOUT    ;ZEICHEN AUSGEBEN
0146 079F 48        PHA
0147 07A0 20 CC FF    JSR CLRCH    ;RESTORE I/O
0148 07A3 68        PLA
0149 07A4 C9 40      START3 CMP #'@ ;ENDE?

```

MICRO MAG

```

0150 07A6 F0 03          BEQ ENDE
0151 07AB 4C 24 07      JMP START          ;NEIN, LOOP!
0152 07AB 60            ENDE RTS          ;RUECKKEHR ZU BASIC
0153 07AC              ;
0154 07AC              FNNAME          ;'FILENAME' DER RS 232
0155 07AC 1A          .BYT 26+0+0    ;2400 BAUD, 8 DATENBITS,KEINE PARITAET
0156 07AD 10          .BYT 16      ;ECHO MODE AN
0157 07AE 00          .BYT 0       ;2 BYTE MUESSEN NOCH KOMMEN
0158 07AF 00          .BYT 0       ;OHNE BEDEUTUNG
0159 07B0              FNEND
0160 07B0              ;
0161 07B0 E6 03      INCPTR INC PTR1      ;ERHOEHEN ADRESSZEIGER
0162 07B2 D0 02      BNE INCRTRS
0163 07B4 E6 04      INCPTR INC PTR1+1
0164 07B6 60          INCRTRS RTS
0165 07B7              ;
0166 07B7              PUTHEN          ;ABSPEICHERN ENPF. ZEICHEN
0167 07B7 A0 00      LDY #0
0168 07B9 A6 01      LDX I6509      ;SEGMENT SICHERN
0169 07BB 90          PHA              ;ZEICHEN SICHERN
0170 07BC A9 02      LDA #ISEG       ;ES WIRD ALLES IN BANK ISEG ABGELEGT
0171 07BE 85 01      STA I6509
0172 07C0 68          PLA
0173 07C1 91 03      STA (PTR1),Y    ;ZEICHEN ABLESEN
0174 07C3 20 B0 07    JSR INCPTR      ;ZEIGER ERHOEHEN
0175 07C6 86 01      STX I6509
0176 07C8 60          RTS
0177 07C9              ;
0178 07C9              VIEN           ;AUSGABE DES GESPEICHERTEN DIALOGS
0179 07C9 A6 01      LDX I6509      ;IND. BANK RETTEN
0180 07CB A9 02      LDA #ISEG      ;USER SEGMENT
0181 07CD 85 01      STA I6509
0182 07CF A9 00      LDA #0
0183 07D1 85 03      STA PTR1       ;ZEIGER AUF TEXTANFANG
0184 07D3 A8          TAY
0185 07D4 A9 10      LDA #10
0186 07D6 85 04      STA PTR1+1
0187 07D8              ;
0188 07D8 B1 03      VLOOP LDA (PTR1),Y    ;KEINE ZEICHEN HOLEN
0189 07DA 20 D2 FF    JSR BSOUT      ;AUSGEBEN
0190 07DD 20 B0 07    JSR INCPTR     ;ZEIGER ERHOEHEN
0191 07E0 A5 06      LDA PTR2+1     ;TEST AUF ENDE
0192 07E2 C5 04      CMP PTR1+1
0193 07E4 D0 F2      BNE VLOOP      ;HIGH-BYTE UNGLEICH?
0194 07E6 A5 03      LDA PTR1       ;VERGLEICH LOW-BYTE
0195 07E8 C5 05      CMP PTR2
0196 07EA 90 EC      BCC VLOOP
0197 07EC              ;
0198 07EC A9 00      LDA #0
0199 07EE 85 03      STA PTR1       ;ZEIGER ZURUECK
0200 07F0 A9 10      LDA #10
0201 07F2 85 04      STA PTR1+1
0202 07F4 86 01      STX I6509      ;IND.BANK ZURUECK
0203 07F6 A9 3C      LDA #PROMPT    ;PROMPTERZEICHEN LADEN
0204 07FB 60          RTS
0205 07F9              ;
0206 07F9          .END

```

SYMBOL TABLE

SYMBOL VALUE

BASIN	FFE4	BSOUT	FFD2	CHKIN	FFC6	CHKOUT	FFC9
CLRCH	FFCC	ENDE	07AB	FA	009F	FNADR	0090
FNADR	07AC	FNEND	07B0	FNLEN	009D	I6509	0001
INDPT	07B0	INCRIS	07B6	INIT	0700	ISEG	0002
LA	009E	NFLAG	0002	OPEN	FFC0	PROMPT	003C
PTR1	0003	PTR2	0005	PUTMEM	07B7	RS232	000E
SA	00A0	START	0724	START1	07A5	START2	0774
START3	07A4	STRT01	075A	STRT11	0745	STRT21	07B8
STRT22	0795	VIEH	07C9	VLOOP	07D8		

END OF ASSEMBLY



Roland Löhrl

Terminalbetrieb mit CBM 710

Im Artikel 'BASIC 4: Die neuen Befehle' in Heft 32 dieser Zeitschrift wurden die neuen Möglichkeiten des CBM 710 vorgestellt, insbesondere auch auf Seite 9 die Kommandos, die die Bedienung der RS-232-Schnittstelle betreffen. Diese wird von einem Interfacebaustein vom Typ ACIA 6551 zur Entlastung der CPU bedient. Die Schnittstelle muß als Geräteummer 2 angesprochen werden, gefolgt von einem Byte für die Datenrichtung und einem OPEN-String von 4 Bytes, von denen die ersten beiden Nutzbytes sind, und der Rest ist leeres Stroh ('HI' in Zeile 250 des nachfolgenden Programms).

Die Schnittstelle wurde inzwischen mit 1200 Baud im Duplexverkehr zufriedenstellend erprobt. Höhere Geschwindigkeiten unter diesen Verhältnissen konnten hier noch nicht ausprobiert werden. — Bei der Programmentwicklung war es das Ziel, eine Lösung nicht nur für einen speziellen Fall zu implementieren, sondern im interaktiven Dialog mit dem Benutzer eine Anpassung an alle geäußerten Fälle zu erlauben. Wir finden daher in der Reihenfolge die nachstehende Abfrage der Betriebsparameter:

1. Wahl der Baudrate zwischen 50 und 19200 bzw. 16x externe Clock
2. Zahl der Datenbits (5-8)
3. Zahl der Stop-Bits
4. Betriebsart: Ausgabe/Eingabe/Duplex
5. Codewandlung CBM/ASCII?
6. Echo-Modus: Normal oder Echo (dann Senden nicht möglich)
7. Paritätskontrolle und Mark und Space: disabled/odd/even/mark bit ohne parity/
space bit ohne parity

Mit den erfragten Parametern erfolgt in Zeile 250 das OPEN. Zeile 260 holt Zeichen von der Tastatur und sendet sie über RS 232 an den Computer. 270 holt das Echo im Duplexverkehr vom Host zurück und schreibt es auf den Bildschirm. - Die Routine ließe sich beschleunigen, wenn dieser Teil des aktiven Datenverkehrs an den Programmanfang verlegt würde.

```

10 REM RS232 INTERFACE FÜR VOLL DUFLEX DATUM 24.4.84
20 PRINT"INITIALISIERUNG DER RS232-SCHNITTSTELLE";PRINT;PRINTCHR$(15)
22 PRINT"EINGABE + WAHL DER BAUDRATE"
25 FORI=0TO15:READA#:PRINTI,A#:NEXT
30 INPUT"EINGABE";A#:BR=VAL(A#);IFBR>15THEN30:REM BAUDRATE
32 IFBR<>0THENBR=BR+16:REM INTERNE CLOCK EIN
35 PRINT"EINGABE ZAHL DER DATENBITS";FORI=0TO5STEP-1:PRINTI;"BIT";NEXT
40 INPUT"EINGABE";A#:DB=VAL(A#);IFDB>8ORDB<5THEN40:REM DATENBITS
45 IFDB=8THENDB=0:ELSEIFDB=7THENDB=32:ELSEIFDB=6THENDB=64:ELSEDB=96
50 PRINT"EINGABE ZAHL DER STOPBITS";PRINT
60 PRINT0,"1 STOP-BIT";PRINT
    
```


Nachdem man durch Austausch der EPROMs für Tastatur und die Zeichenerzeugung auf dem Bildschirm nun endlich sieht, was man in deutscher Sprache eintippt, beginnen weitere Probleme: Schreibt der Drucker auch alle Buchstaben, so wie sie am Bildschirm stehen? Oder wenn man einen Matrixdrucker hat und eine Schreibmaschine als Schönrunder: Verhalten sie sich beide gleich? Und dann ist noch die Frage, welche Schnittstellen vom Textsystem bedient werden, Centronics? IEE 488-Bus? Serielle Schnittstelle mit wieviel Baud? Kann man solche Schnittstellen wahlweise bedienen? - Es kann gelegentlich längere Zeit dauern, bis man die Fetzen des Textverarbeitungssystems zusammengeklittert hat, bis man auf allen angeschlossenen Einheiten eine gleichmäßige deutsche Ausgabe nach dem Willen des Anwenders erreicht.

Wenn die Hardware sich nun endlich konformistisch zeigt, tritt die Frage auf, wie freundlich das Textsystem nun eigentlich für den Anwender ist. Beim Wordpro in verschiedenen Versionen hat den Autor eigentlich immer gestört, daß er sich zu seiner Bedienung eigentlich immer ein dickes Handbuch auf die Knie legen mußte, um richtige Bedienungen zu erreichen. Der Wordstar war hier schon hilfreicher, indem er die HELP-Funktion zur Verfügung stellte, mit der man je nach Einarbeitungsgrad feststellen konnte, welche Bearbeitungsmöglichkeiten auf der jeweiligen Befehlsebene zur Verfügung stehen.

Es sind Überlegungen und Beobachtungen aus langer Zeit, die in den vorgehenden Absätzen mitgeteilt wurden. Vor etwa zwei Wochen kam nun auf den Autor die Aufgabe zu, zwei Bücher für ein anderes Unternehmen im Text zu erfassen und mit weiteren Aufgaben in der Organisation als fertige Exemplare herstellen zu lassen, wobei die möglichst modernen Methoden des computergesteuerten Fotosatzes zum Einsatz kommen sollten. Es war dieses Anlaß, unter Geschäftsfreunden einen möglichst aktuellen Überblick über leistungsfähige Texterfassungssysteme zu gewinnen. Die Wahl fiel nach einiger Beratung auf eine Kombination von Commodore 8296 mit Floppy 1001 (Single Drive) und auf das Textsystem PROTEXT. Nachdem die erste größere Texteingabe mit der notwendigen Korrekturlesung erledigt ist, darf aus den Erfahrungen wie folgt berichtet werden:

1. Erfahrungen

Ein Texterfassungssystem, das man als 'Hausarbeitsplatz' in andere Hände legt, muß möglichst unkompliziert sein. Das trifft auf PROTEXT zu. Das Handbuch ist gut gegliedert, hat nur 43 aussagefähige Seiten und bietet Such-, Veränderungs- und Ediermöglichkeiten, die mühelos zu beherrschen sind, auch nach kurzer Einweisung von einer Dame, die bisher nur die elektromechanischen Kugelköpfe der IBM hat rollen lassen. Eine solche Weitergabe der Texterfassung für Buchdruck sollte aber auf den reinen Text beschränkt werden, wobei der Auftraggeber dann noch aus eigener Sorgfalt die Formatierungsbefehle einfügen sollte, die den Schriftgrad, die Schriftart, die Schrifthöhe (Punkte) und den Durchschuß zwischen den Zeilen betreffen. Die Terminalcomputer der Lichtsatzsysteme haben eine eigene Formatierungssprache, deren Gebrauch viel Aufmerksamkeit erfordert. PROTEXT hat zwei Stufen der HILFE-Funktion: In der Kurzform sieht man (ohne Beschädigung des bisher eingegebenen Textes) alle Befehle als Kombination von Tastendrücken dokumentiert. In der Langform findet man zu jedem Tastendruck eine ausführliche Dokumentation auf dem Bildschirm, womit ein Lernsystem zur Einarbeitung gegeben ist. Die prinzipiell guten interaktiven Fähigkeiten unserer derzeitigen Computer sind damit benutzerfreundlich in deutscher Sprache realisiert, ähnlich wie bei der HELP-Funktion des Wordstar, die sich ja auf den Einarbeitungsgrad des Benutzers einstellen läßt.

PROTEXT wird in zwei EPROMs für deutsche Tastaturbelegung und entsprechenden Zeichensatz für den Bildschirm geliefert. Das Programm wird von Disketten für CBM 8050 oder 8250 geladen, auf die die erfaßten Texte dann auch abgespeichert und wieder geladen werden können. Es zeigte sich jedoch, daß man offensichtlich nicht mit einer single drive Floppy auskommt, in die man abwechselnd die Programm- und dann die Datendiskette einlegt. Keine Schwierigkeiten treten jedoch dann ein, wenn man auch die Texte auf die Programmdiskette abspeichert (was allerdings nicht immer so ganz erwünscht ist). Zu bemerken ist weiter, daß die Programmversion 3.00 auf den CBM 8032 zugeschnitten ist. Sie läuft auch auf dem 8296, macht jedoch von dessen großen Speicher noch keinen Gebrauch. Hier soll die Version 3.02, die jetzt in Umlauf kommt, mit erweiterten Leistungsmerkmalen die auf 8296 angepaßte sein.

2. Leistungsmerkmale

Die für den Bildschirm üblichen und bequemen Editierbefehle sollen hier nicht vertieft werden. Es gilt wieder die Regel: Das was auf dem Bildschirm ist, das wird auch so abgespeichert. Im übrigen gibt es viele Parallelen zum Wordstar. Text wird absatzweise als Endlostext eingetippt. Wenn ein längeres Wort nicht mehr in eine Zeile paßt, dann wird es ohne Trennung automatisch ganz in die Folgezeile gezogen. Die Zeilenbreite für die Bildschirmeingabe läßt sich von normal 80 Zeichen auf 120 umstellen. Alle Such- und Tabulierungsfunktionen (die auch repetiert werden können) überstreichen dann die volle Textbreite. Man kann das Textfenster für die Anzeige auf den interessierenden Bereich legen.

Die Formatierungen für Drucker sind weitgehend unabhängig von denen für den Bildschirm. Ihre Leistungsfähigkeit wird im nächsten Abschnitt beschrieben. Es besteht jedoch die Möglichkeit, das, was auf dem Drucker erscheinen soll, sich im Vorwege auf dem Bildschirm anzeigen zu lassen, und zwar eben auch formatiert. Dabei kann man dem System mitteilen, wieviele Schreibstellen je Zeile benutzt werden sollen. Man definiert ferner die Trenntiefe, d.h. die Stelle am Zeilenende, ab der die automatische Silbentrennung einsetzen soll. Diese Dienste stehen sowohl für Block- als auch für Flattersatz zur Verfügung.

Weiterhin sind folgende Eigenschaften bemerkenswert: Texte können zu einem globalen File verkettet werden. Andererseits ist es möglich, eine sog. Jobdatei zu schaffen, die dann die Namen und die Reihenfolge der Files zu einer globalen Datei für den Ausdruck und für Textänderungen zusammenstellt. Bei der vorliegenden Version 3.00 von Protext klappten beim Autor allerdings diese globalen und Jobdienste nicht. Das soll 3.02 bringen. Hilfreiche Funktionen sind auch: Wort löschen, Springe zu Zeile Nr., Datum einziehen, Alpha-Lock, Einfügepunkt setzen/suchen, Absatz erzeugen, zwei Absätze zusammenfügen und die Archivfunktion, mit der man Textfiles lesen kann, ohne den gegenwärtig im Computer enthaltenen Text zu stören.

3. Ausgabeformatierung

Die Formatierung für den Bildschirm wurde schon erwähnt. Nun diejenige für Drucker. Das Seitenbild kann gestaltet werden durch die Schreibbreite, die Zeilenzahl/Seite, Kopf- und Fußleisten, Setzen des linken und rechten Randes, Silbentrennung ein/aus, Trennungstiefe, Druck aus, Druckpause mit Ausgabe einer Nachricht an den Bediener, Leerzeilen usw..

Für die Ausgabe stehen einige Druckertreiberprogramme zur Verfügung, und zwar für die Geräte CBM 8510/12 und 8515, juki 10/12, Epson, CBM 8028-Einzug und Olympia. Diese Treiber enthalten ganze Tabellenwerke, die auf die besonderen Bedürfnisse des Benutzers abgeändert werden können, und zwar für Gerätenummer, Sekundäradresse, IEEE-Steuerzeichen usw.. Innerhalb des


```

BEGIN,          ( BEGIN .. WHILE .. REPEAT)
  ROLA,
  .CS WHILE,
  INCX,
  REPEAT,

( ASSEMBLER-ANWEISUNGEN)
100 ORG          ( SETZE KUNSTLICHEN PROGRAMMZÄHLER AUF 100)
  55 .FCB        ( LEGE KONSTANTE AB)
3456 .FDB       ( LEGE WORT AB)
  5 .RMB        ( RESERVIERE 5 BYTE SPEICHERPLATZ)
" STRING"      ( ABLAGE EINES STRINGS)
100 LABEL L1    ( BILDUNG EINES EXTERNEN SYMBOLS)
L1 JMP,        ( SYMBOLISCHES SPRUNGZIEL)
  BHI,          ( CONDITIONAL, DAS NUR SEINEN OFCODE ABLEGT)
  4 WR1         ( OFFSET 4 DAZU INS RAM SCHREIBEN)
VLOC LABEL L2  ( BILDUNG EINES LABELS MIT WERT DER STERNADRESSE)
L2 JMP,        ( SPRUNG AUF DIESES LABEL, HIER AUF SICH SELBST)

( BRANCH ON BIT SET OR CLEAR)
BEGIN,
  PORTB .BC5 WHILE, ( SOLANGE BIT 5 IN PORT B NOCH CLEAR)
  REPEAT,          ( WARTESCHLEIFE)

FINIS          ( ENDE DES QUELLPROGRAMMES)

```

oo

Aus der Branche

Fifth Generation and Super Computers. Internationales Symposium in Rotterdam, 11.-13. Dez. 1984. Auskunft: c/o Rotterdam Tourist Office, Stadthuisplein 19, NL-3012 AR Rotterdam.

Euromicro-Symposium und europ. Mikromaus-Wettbewerb 28.-30. Aug. 1984 in Kopenhagen mit Lehrveranstaltungen, Hauptvorträgen, techn.-wiss. Sitzungen. Weitere Informationen: Dr. Harald Schumny, PTB, Lab. 7.41, Bundesallee 100, 3300 Braunschweig.

FORCE Computers (68000 VMEbus) jetzt auch im Vertrieb der SYNELEC Datensysteme GmbH, Postfach 15 17 27, 8000 München 15, Tel.: 089 - 725 30 81.

VALVO GmbH, Hamburg: Auf der Hannover-Messe wurde das EUROM für BTX vorgeführt. Es enthält alle für den Bildschirmtext (CEPT) notwendigen Attribute. Das 40-polige IC erlaubt einen sehr kompakten Aufbau eines Dekoders und ist in seiner Busstruktur bereits für das Zusammenwirken mit 16 bit-Prozessoren ausgelegt. Einbau in Serienprodukte wohl ab Herbst 1984.

PDV-bus-Controller MEE 3000 für Prozedatenverarbeitung und serielle Datenübertragung zwischen max. 255 Stationen mit 1 Mbit/sec.. Der Baustein wurde zur Hannover-Messe angekündigt. Infos: VALVO GmbH, UB Bauelemente, Burchardstr. 19, 2000 Hamburg 1.

Pufferspeicher für Computer/Drucker mit IEEE 488-Schnittstelle werden von der Fa. Wiesemann in 5600 Wuppertal 2, Postfach 201 605 angeboten mit 32, 64, 96 und 120 KB. Tel.: 0202-50 50 77.

Literaturrecherchen für EDV und Elektronik führt die Firma M+C Micro-Computer GmbH in 4018 Langenfeld, Karlstr. 17 durch. T. 021 73-7 65 77.

6502 Controllerkarten, auch mit BASIC bietet die Fa. Michael Nowak in 1000 Berlin an, G.-Müller-Str. 15, T. 030-784 91 93. Europakarten mit 6502, VIA 6522, ACIA 6551, bis 16 K Ram, bis 32 K EPROM.

1/2 Europakarte mit CPU R6511Q, bis 32 KB EPROM und 16 KB RAM, serieller Port mit VG-64-Leiste für die Portleitungen und Buserweiterungsstecker und mit KIM-1-ähnlichem Betriebssystem von der Fa. Brühl Elektronik, Hegelstr. 10, 8500 Nürnberg 10, T. 0911 - 35 90 88. Bei Redaktionsschluß ging dem Herausgeber ein Exemplar der sauber verarbeiteten Karte zu. Die CPU hat bekanntlich 32 Portpins und eignet besonders für größere Steueraufgaben. Die Karte wird über die serielle Schnittstelle angesprochen, wenn sie zur Entwicklung benutzt wird. Im Verlaufe soll auch das RSC-FORTH für sie erhältlich sein. Wir berichten weiter.

Karl-Heinz Dose, 2060 Bad Oldesloe

Berechnung der ATN-Funktion

auf AIM 65/PC 100

Obwohl die ATN-Funktion bei vielen technischen Berechnungen benötigt wird und Grundlage für die Berechnung aller weiteren Arcus-Funktionen ist, wird sie im BASIC des AIM 65 recht stiefmütterlich behandelt. Zum einen, weil sie nicht vollständig implementiert ist, zum anderen, weil das von Rockwell angegebene Programm auf einem sehr schlechten Näherungspolynom basiert. Besonders störend ist, daß auch markante Werte dieser Funktion nicht richtig approximiert werden. Beispiel:

$$\arctan(1)=\pi/4 \quad =0,785 \cong 45 \text{ Grad}$$

Der AIM liefert demgegenüber für $\text{ATN}(1)=0,794$, entsprechend 45,5 Grad. Es entsteht also eine Abweichung bereits in der 2. Stelle hinter dem Komma.

Dieser Fehler kann behoben werden durch geeignete Veränderung der Koeffizienten des Näherungspolynoms, ohne den Grad des Polynoms (hier: $N=23$) zu vergrößern. Dazu müssen im ATN-Programm von Rockwell einige DATA-Zeilen verändert werden. Der besseren Übersicht wegen habe ich das Programm noch einmal vollständig aufgelistet. Die Zeilen 1200 bis 1310 enthalten die neuen Koeffizienten, die im BASIC als normalisierte Dualzahl mit fünf Bytes darzustellen sind.

Die Funktion kann natürlich auch unmittelbar mit einem Maschinenprogramm realisiert werden, das bei entsprechender Änderung der Startadresse auch in ein EPROM abgespeichert werden könnte. Im angefügten Assemblerausdruck ist zusätzlich in der Kommentarspalte der Wert der Koeffizienten noch einmal als Dezimalzahl angegeben.

Nach der BASIC-Initialisierung müssen beide Programme nur einmal durchlaufen werden. Im übrigen gelten die gleichen Bemerkungen wie für das Originalprogramm von Rockwell. - Der maximale Fehler des veränderten Polynoms liegt bei $10 \text{ hoch } -8$ und hat damit wohl für alle technischen Berechnungen einen akzeptablen Wert.

```
1000 REM *****
1010 REM ATN-FUNKTION MIT NEUEN KOEFFIZIENTEN
1020 REM *****
1030 REM INIT ATN PC 100
1040 POKE 188,189
1050 POKE 189,15
1060 POKE 127,128
1070 POKE 128,15
1080 RESTORE
1090 READ A
1100 READ B
1110 IF B<0 THEN RETURN
1120 POKE A,B
1130 A=A+1
1140 GOTO 1100
1150 REM *****
1160 REM KOEFFIZIENTEN-TABELLE
1170 DATA 3968 : REM STARTADRESSE HEX (0F80)
1180 DATA 11 : REM ANZAHL-1
1190 REM 12 NEUE KOEFFIZIENTEN
1200 DATA 118,150,50,109,227
1210 DATA 121,9,234,134,63
1220 DATA 122,237,184,58,91
1230 DATA 124,2,201,144,122
```

```

1240 DATA 124,213,254,24,234
1250 DATA 125,17,247,158,34
1260 DATA 125,182,253,153,252
1270 DATA 125,98,246,152,13
1280 DATA 126,146,64,68,242
1290 DATA 126,76,204,53,222
1300 DATA 127,170,170,168,86
1310 DATA 129,0,0,0
1320 REM TABELLENENDE
1330 REM *****
1340 REM ANFANG MASCHINENPROGRAMM
1350 REM STARTADRESSE HEX(0FB0)
1360 DATA 165,174,72,16,3
1370 DATA 32,184,204,165,169
1380 DATA 72,201,129,144,7
1390 DATA 169,251,160,198,32
1400 DATA 78,200,169,128,160
1410 DATA 15,32,68,205,104
1420 DATA 201,129,144,7,169
1430 DATA 78,160,206,32,143
1440 DATA 197,104,16,3,76
1450 DATA 184,204,96,-1
1460 END
    
```

```

---
0000 ;ATN-FUNKTION MIT VERBESSERTEN KOEFFIZIENTEN
0000 ;*****
0000 * = $0FB0
0FB0
0FB0 A98F LDA #CATN ; ATN-VEKTOR IN ZERO-PAGE
0FB2 85BC STA $BC ; UND
0FB4 857F STA $7F ; BASIC-OBERGRENZE RENDERN
0FB6 A90F LDA #>ATN
0FB8 85BD STA $BD
0FB8 8580 STA $80
0FBC 4C82E1 JMP $E182 ; RUECKSPRUNG MONITOR
0FBF
0FBF ATN A5AE LDA $AE ; START MASCHINENPROGRAMM
0F91 48 PHA
0F92 1003 BPL ATN1
0F94 20B8CC JSR $CCB8
0F97 ATN1 A5A9 LDA $A9
0F99 48 PHA
0F9A C981 CMP #$81
0F9C 9007 BCC ATN2
0F9E A9FB LDA #$FB
0FA0 A0C6 LDY #$C6
0FA2 204EC8 JSR $C84E
0FA5 ATN2 A9BF LDA #CATNTAB
0FA7 A00F LDY #>ATNTAB
0FA9 2044CD JSR $CD44
0FAC 68 PLA
0FAD C981 CMP #$81
0FAF 9007 BCC ATN3
0FB1 A94E LDA #$4E
0FB3 A0CE LDY #$CE
0FB5 208FC5 JSR $C58F
0FB8 ATN3 68 PLA
    
```

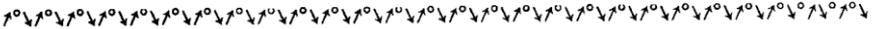
MICRO MAG

```

0FB9      1003  BPL ATN4
0FBB      4CB8CC JMP #CCB8
0FBE ATN4  60     RTS
0FBF
0FBF      ;KOEFFIZIENTEN-TABELLE
0FBF ATNTAB 0B     .BYT 11      ; ANZAHL-1
0FC0      76     .BYT 118,150,50,189,227 ; -5.72956044E-4
0FC1      96
0FC2      32
0FC3      6D
0FC4      E3
0FC5      79     .BYT 121,9,234,134,63 ; 4.20886569E-3
0FC6      09
0FC7      EA
0FC8      86
0FC9      3F
0FCA      7A     .BYT 122,237,184,58,91 ; -.0145092554
0FCB      ED
0FCC      B8
0FCD      3A
0FCE      5B
0FCF      7C     .BYT 124,2,201,144,122 ; .031930508
0FD0      02
0FD1      C9
0FD2      90
0FD3      7A
0FD4      7C     .BYT 124,213,254,24,234 ; -.0522442792
0FD5      D5
0FD6      FE
0FD7      18
0FD8      EA
0FD9      7D     .BYT 125,17,247,158,34 ; .0712730746
0FDA      11
0FDB      F7
0FDC      9E
0FDD      22
0FDE      7D     .BYT 125,182,253,153,252 ; -.089350894
0FDF      B6
0FE0      FD
0FE1      99
0FE2      FC
0FE3      7D     .BYT 125,98,246,152,13 ; .110821907
0FE4      62
0FE5      F6
0FE6      98
0FE7      0D
0FE8      7E     .BYT 126,146,64,68,242 ; -.142823293
0FE9      92
0FEA      40
0FEB      44
0FEC      F2
0FED      7E     .BYT 126,76,204,53,222 ; .199997751
0FEE      4C
0FEF      CC
0FF0      35
0FF1      DE
0FF2      7F     .BYT 127,170,170,168,86 ; -.333333264
0FF3      AA
0FF4      AA

```

0FF5	A8	
0FF6	56	
0FF7	81	.BYT 129,0,0,0,0 ; 1
0FF8	00	
0FF9	00	
0FFA	00	
0FFB	00	
0FFC		.END ATN



Bücher

Hilf, W.; Nausch, A.: M68000 Familie, Teil 1, Grundlagen und Architektur. te-wi Verlag, München 1984, ca. 576 S., DM 79,-, ISBN 3-921 803 16-0. Die Autoren sind Mitarbeiter der Fa. Motorola, W. Hilf als langjähriger Schulungsleiter und A. Nausch als Applikationsingenieur. Man darf ihnen bestätigen, daß sie mit ihren Erfahrungen, 'aus erster Quelle', ein informatives und sorgfältig aufgemachtes Buch herausgegeben haben. Die grobe Gliederung ist: Allgemeines, Aufbau des M68000, Adressierungsarten (61 S.), Befehlssatz (372 S.), Die verschiedenen Versionen des M68000 und Anhänge. An der Stoffeinteilung sieht man, daß vor allem in Hinsicht auch auf den bald erwarteten zweiten Band (Schwerpunkt Programmierung und Interfacing) Schwerpunkte bei den Adressierungsarten und bei der ausführlichen Besprechung der Befehle und ihrer Wirkungsweise gesetzt wurden. Hier gibt es einen gut lesbaren verständlichen Text, der in seinem Inhalt weit über das hinausgeht, was z.B. in den Firmenschriften zum 68000 und in entsprechenden Büchern der Firma Valvo enthalten war. So ist der Hauptteil für die Befehle jeweils pro Befehl gegliedert in die Abschnitte: Name und Wirkung in Kurzform, Assembler-Syntax, Operation, Wirkung auf Flags, Befehlsbeschreibung ausführlich, Opcode und Erklärung, zugelassene Adressierungsarten für Quelle und Ziel, Ausführungszeiten des Befehls für verschiedene Adressierungsarten und Zahl der benötigten Bytes für den Befehl, Beispiel, typische Anwendung. Vor allem die letzteren Abschnitte sind jeweils hilfreich, zumal wir Darstellungen in umrahmten Tabellen finden. Oft genug sind zudem Schemazeichnungen für die Abläufe enthalten. — Unter den zahlreichen Büchern, die von Osborne/McGraw-Hill in englisch und von te-wi in deutsch zu den einzelnen Prozessortypen herausgegeben wurden, darf dieses als das wohl gelingendste und in den einzelnen Abschnitten als das ausführlichste bezeichnet werden. Es gehört auf jeden Fall in die Hand der Systemplaner und der Assemblerprogrammierer. Es ist aber auch interessant, wenn man sich nur für die Architektur der leistungsfähigen CPU-Familie interessiert.

Thies, K-D.: Die 8085/8086 Interfaces - Funktion und Programmierung intelligenter Mikroprozessor-Peripherie. te-wi Verlag, München 1983, 633 S., DM 89,-, ISBN 3-921 803-23-3. Auch dieser Autor hat langjährige Schulungserfahrung. Sein Stil ist vorbildlich für die Behandlung komplexer technischer Zusammenhänge, er verbindet die Verlässlichkeit und Vollständigkeit in Datenblättern mit einer bildlichen und sofort erfassbaren Darstellungsweise. Das Buch beschreibt die wichtigsten Peripheriebausteine zu o.a. Mikroprozessoren. Wir finden folgende Hauptabschnitte: Interfaces im System, 8205: 1-aus-8 Binärdekoder, 8282 Oktal-Latch, 8085 Interruptsteuerung on chip, Hypothetischer A/D-Wandler, 8255A Parallel-E/A, 8253 Zähler und Zeitgeber, 8251 Serielle E/A, 8237 DMA-Controller, 8259 Interruptsteuerung. Die einzelnen Kapitel sind für die verschiedenen Anwendungen z.T. noch weit gegliedert. Wir finden immer aufschlußreiche Schemazeichnungen, die die Anschlußbelegungen an den Bausteinen erkennen lassen und die ihre Einbettung in das System und die hervorgehobenen Signalwege schnell erkennen lassen, dazu den Begleittext und auch Programmabschnitte in Assemblersprache. Das Buch macht damit innerhalb eines mit den Bausteinen aufgebauten Systems das Zusammenspiel der Signale und der Programmierung transparent und dürfte sich nicht nur für Betreiber von 8xxx-Systemen anbieten, sondern auch für solche, die Bausteine dieser Familie mit bestimmten Eigenschaften in anderen Systemen einsetzen möchten.

Osborne, A.; Eubanks, G. jr.; McNiff, M.: C BASIC Anwenderhandbuch. Bei McGraw-Hill, Hamburg 1984, 224 S. DM 39,80, ISBN 3-89028-006-4. Eubanks wird als der Erfinder des C BASIC bezeichnet, das auf CP/M-Systemen sehr beliebt ist und das auch kompiliert. Das vorliegende Buch ist eine gelungene Übersetzung aus dem Amerikanischen. Wir finden klare deutsche Formulierungen und damit einen gut lesbaren Text. Das Standardwerk beleuchtet die Sprache von allen Seiten her, insbesondere auch die Handtierung des Computers unter C BASIC. Zahlreiche Skizzen, Programmausschnitte und Protokolle von Dialogen unterlegen den Inhalt, so daß man deutlich sieht, worauf es ankommt. Wichtige Abschnitte betreffen die Datentypen und Operationen, die Ein- und Ausgabe, die Programmorganisation und modulares Programmieren sowie die Dateibehandlung. Übersichten runden den Stoff ab. Obwohl der Rezensent kein Kenner des Sprachdialektes ist, hat er den Eindruck, daß er sich mit diesem Buch zuverlässig einarbeiten kann.

Ing. Louis Rutten, B-3980 Tessenderlo

Step by Step and Walk for CBM

(Anm. des Hrsg.: Das vorliegende Programm wurde vor allem für Ausbildungszwecke entwickelt. Es erlaubt es, Maschinenprogramme -M.L.- und BASIC-Programme im Modus Step oder Walk mit Registeranzeige zu durchfahren. Der Disassembler wurde vom Autor aus anderer Quelle übernommen, um die mnemonischen Befehle ausschreiben zu können. Wenn man letztere nicht möchte, erhält man nur Hexcode angezeigt. In diesem Falle ist der JSR-Befehl ab Adresse 3984 in 3x'EA'=NOP abzuändern. Die vorliegende Version gilt für CBM 3032. Ein Umschreiben auf 4032 ist möglich, wenn man die Adreßreferenzen im Text berücksichtigt.)

This program gives the opportunity to execute an other program step by step or to walk through it until certain chosen breakpoints are reached.

Written to examine how the microprocessor works, it can also efficiently be used to test and debug M.L. programs or to follow BASIC and system routines.

Four modes can be chosen: step by step BASIC (BS), walk BASIC(BW), step by step M.L. (MS) and walk M.L. (MW).

The program has following advantages.

- A clearly display in the mode STEP, as shown on figure 1. Even print statements are executed on the bottom-side of the screen and the contents of absolute addresses will be displayed in binary form (which is useful to examine VIA and PIA).
- False opcodes are detected, so that the microprocessor doesn't crash; in that case the execution will be stopped and the address that contains the false code will be displayed.
- The execution can always be stopped (even in an endless iteration).
- On a breakpoint one can change the mode from walk to step. Changing from step to walk can always be done.
- The program doesn't destroy BASIC. Nearly all BASIC statements are possible in BW mode. One can stay in that mode until the STOP button is pressed (try RUN and GOTO).

For them who like to imply this program into a monitor (only the beginning and end have to be changed), they must know that \$BA contains a flag to indicate the mode. For BASIC bit 6=0, for M.L. bit 6=1; for step bit 7=0, for walk bit 7=1. Also \$10 contains a flag; this flag indicates whether the operand is an absolute address (0) or not (1).

Lit. - BCM, Banneux, Belgique: Programmes internes PET CBM.
- MC Juli 83: 6502-Programmiermodell (Rudiger Hamsch)

FORMATS

VECTOR:

SYS14336 <CR>

◆V XXXX YYYY <CR>

Sets two breakpoints for walk. Always two addresses have to be given, this being the case it can be a dummy (\$FFFF).

MICRO MAG

M.L. STEP:

SYS14336 <CR>

◆S XXXX <CR>

XXXX is the startaddress of a program that will be executed step by step. Some buttons have a function:

"<": each time this button is pressed the next instruction will be executed.

"SP": holding de spacebar down, the instructions have been successively executed.

".": changes mode to walk.

"STOP": stops the execution.

M.L. WALK

SYS 14336 <CR>

◆SHIFT S XXXX <CR>

Starts a program in walk mode. The function of the buttons is the same. "." changes the mode in step.

BASIC STEP

As exemple: 10 PRINT "K"

20 SYS 14380

30 FOR K=1 TO....

Line 20 starts the step mode for the rest of the program (unless one changes the mode).

BASIC WALK

SYS 14385:RUN or SYS 14385 <CR>

Unless the "STOP" key is pressed, all BASIC lines and direct statements are executed in the walk mode.

(\$FFD2 is a certain breakpoint and then one can change the mode to step if wished-for.)

The display in walk mode is as shown below.

21 3E FF 00 F6 FFD2 4C 32 F2 JMP F232

6 5 0 2

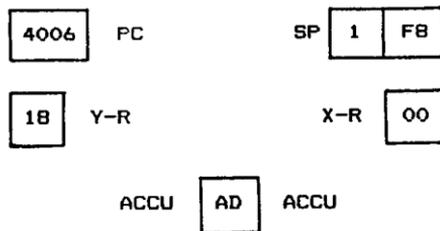


Fig. 1

1	0	1	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

N V - B D I Z C

AD 02 40
BD 10 40
AB

LDA 4002
STA 4010

10101101 NA
10101010 VOOR

MICRO MAG

CRSR MOVEMENTS

```

36FB D8          CLD
36FC A9 13      LDA ##13    HOME
36FE 20 D2 FF   JSR $FFD2
3701 60          RTS
3702 A9 11      LDA ##11    DOWN
3704 D0 08      BNE $370E
3706 A9 1D      LDA ##1D    RIGHT
3708 D0 04      BNE $370E
370A A2 04      LDX ##04    CR
370C A9 0D      LDA ##0D
370E 20 D2 FF   JSR $FFD2
3711 CA          DEX
3712 D0 FA      BNE $370E
3714 60          RTS
    
```

PRINT REGISTERS

```

3715 B9 42 03   LDA $0342,Y
3718 20 75 E7   JSR $E775
371B 60          RTS
    
```

PRINT BYTE BIN.

```

371C EA          NOP
371D A0 01      LDY ##01    OPERAND (ADDRESS)
371F B1 FB      LDA ($FB),Y  IN $05/06
3721 85 05      STA $05
3723 C8          INY
3724 B1 FB      LDA ($FB),Y
3726 85 06      STA $06
3728 A0 00      LDY ##00
372A B1 05      LDA ($05),Y  GET BYTE
372C 48          PHA          SAVE BYTE
372D A0 08      LDY ##08    FOR 8 BIT
372F EB          INX
3730 68          PLA          REST TO ACCU
3731 0A          ASL
3732 48          PHA          SAVE REST
3733 A9 18      LDA ##18    1 OR 0
3735 2A          ROL
3736 9D 20 83   STA $8320,X  ON SCREEN
3739 8B          DEY
373A D0 F3      BNE $372F
373C 6B          PLA          0 TO ACCU
373D 85 10      STA $10    FLAG ABS. ADDR.=0
373F 60          RTS
    
```

LENGTH OF INSTR.

```

3740 EB          INX          X=0
3741 86 B6      STX $B6    LENGTH=0
3743 AA          TAX          SAVE OPCODE
3744 C9 20      CMP ##20    "JSR"=3 BYTES
3746 F0 26      BEQ $376E
3748 29 9F      AND ##9F
374A F0 24      BEQ $3770    1 BYTE
374C 29 0F      AND ##0F
374E C9 08      CMP ##08
3750 F0 1E      BEQ $3770    1 BYTE
3752 C9 0A      CMP ##0A
3754 F0 1A      BEQ $3770    1 BYTE
3756 BA          TXA
3757 29 10      AND ##10
3759 F0 09      BEQ $3764
375B BA          TXA
375C 29 0F      AND ##0F
375E C9 09      CMP ##09
3760 B0 0C      BCS $376E    3 BYTES
3762 90 0B      BCC $376F    2 BYTES
3764 BA          TXA
3765 29 09      AND ##09
3767 F0 06      BEQ $376F    2 BYTES
3769 B0 02      BCS $376D    3 BYTES ABS. ADDR.
376B 90 02      BCC $376F    2 BYTES
376D C8          INY          Y=4 ABS. ADDR.
376E C8          INY          NUMB. BYTES
376F C8          INY
3770 C8          INY
3771 BA          TXA          OPCODE TO ACCU
3772 60          RTS
    
```

MICRO MAG

HEX CODE	INSTR.		
3773 B1 FB	LDA (\$FB),Y	GET BYTE	
3775 20 75 E7	JSR \$E775	PRINT BYTE	
3778 20 CD FD	JSR \$FD CD	SPACE	
377B C8	INY		
377C C4 B6	CPY \$B6	ALL BYTES?	
377E D0 F3	BNE \$3773		
3780 A0 00	LDY ##00		
3782 60	RTS		
PROC. STAT. BIN.			
3783 AD 42 03	LDA \$0342	GET P	
3786 A2 08	LDX ##08	FOR 8 BIT	
3788 48	PHA	SAVE BYTE	
3789 68	PLA	REST TO ACCU	
378A 0A	ASL	GET NEXT BIT	
378B 48	PHA	SAVE REST	
378C A9 18	LDA ##18	0 OR 1	
378E 2A	ROL		
378F 20 D2 FF	JSR \$FFD2	PRINT	
3792 A9 1D	LDA ##1D	CRSR RIGHT	
3794 20 D2 FF	JSR \$FFD2		
3797 20 D2 FF	JSR \$FFD2		
379A CA	DEX		
379B D0 EC	BNE \$3789		
379D 68	PLA	CORRECTION SP	
379E 60	RTS		
PC IN \$05/06			
379F AD 40 03	LDA \$0340		
37A2 85 06	STA \$06		
37A4 AD 41 03	LDA \$0341		
37A7 85 05	STA \$05		
37A9 A0 00	LDY ##00		
37AB 60	RTS		
EXIST OPCODE?			
37AC 20 E3 37	JSR \$37E3	PC IN \$FB/FC	
37AF B1 FB	LDA (\$FB),Y	GET OPCODE	
37B1 C9 A2	CMP ##A2	"BIT" EXIST	
37B3 F0 1A	BEQ \$37CF		
37B5 48	PHA	SAVE OPCODE	
37B6 29 0F	AND ##0F		
37B8 C9 02	CMP ##0210 NO CODE	
37BA F0 14	BEQ \$37D0		
37BC 4A	LSR		
37BD 90 03	BCC \$37C2		
37BF 4A	LSR		
37C0 B0 0E	BCS \$37D011 NO CODE	
37C2 68	PLA		
37C3 48	PHA		
37C4 A2 1A	LDX ##1A		
37C6 DD 69 3B	CMP \$3B69,X	COMP. WITH FALSE	
37C9 F0 05	BEQ \$37D0	CODES	
37CB CA	DEX		
37CC 10 FB	BPL \$37C6		
37CE 68	PLA	OPCODE TO ACCU	
37CF 60	RTS		
END			
37D0 EA	NOP		
37D1 EA	NOP		
37D2 EA	NOP		
37D3 20 D0 FD	JSR \$FDD0	CR	
37D6 20 E3 37	JSR \$37E3	PC IN \$FB/FC	
37D9 20 6A E7	JSR \$E76A	PRINT PC	
37DC AE 46 03	LDX \$0346	RESTORE SP AND	
37DF 9A	TXS	TO B. READY	
37E0 4C 89 C3	JMP \$C389		
PC IN \$FB/FC			
37E3 AD 41 03	LDA \$0341		
37E6 85 FB	STA \$FB		
37E8 AD 40 03	LDA \$0340		
37EB 85 FC	STA \$FC		
37ED A0 00	LDY ##00		
37EF 60	RTS		

MICRO MAG

GET 2 ADDRESSES

```

37F0 20 EB E7 JSR $E7EB
37F3 20 A7 E7 JSR $E7A7
37F6 20 97 E7 JSR $E797
37F9 20 EB E7 JSR $E7EB
37FC 20 A7 E7 JSR $E7A7
37FF 60      RTS

```

M.L. START

```

3800 A9 DA LDA #$DA PRINT ♦
3802 20 D2 FF JSR $FFD2 GET CHAR.
3805 20 CF FF JSR $FFCF DROP ♦
3808 C9 DA CMP #$DA
380A F0 F9 BEQ $3805 CORRECTION SP
380C 08 PHP V?
380D C9 56 CMP #$56 THEN VECTOR
380F F0 0A BEQ $381B S?
3811 C9 53 CMP #$53 THEN MS
3813 F0 1F BEQ $3834 SHIFT S?
3815 C9 D3 CMP #$D3 THEN MW
3817 F0 1B BEQ $3834 TO BASIC
3819 68 PLA
381A 60 RTS

```

VECTOR

```

381B 20 F0 37 JSR $37F0 2 ADDRESSES
381E A2 04 LDX #$04 IN BREAKVECTORS
3820 B5 FA LDA $FA, X
3822 9D 50 03 STA $0350, X
3825 CA DEX
3826 D0 FB BNE $3820
3828 68 PLA CR AND TO BASIC
3829 4C D0 FD JMP $FDD0

```

BASIC STEP

```

382C 08 PHP SAVE P
382D A9 38 LDA #$38 FLAG BS
382F D0 03 BNE $3834

```

BASIC WALK

```

3831 08 PHP SAVE P
3832 A9 BB LDA #$BB FLAG BW
3834 85 BA STA $BA
3836 68 PLA P TO TEMP.MEM.
3837 8D 42 03 STA $0342
383A D8 CLD
383B 18 CLC
383C 68 PLA PC+1 (FOR BS)
383D 69 01 ADC #$01 IN TEMP.MEM.
383F 8D 41 03 STA $0341
3842 68 PLA
3843 69 00 ADC #$00
3845 8D 40 03 STA $0340
3848 8E 44 03 STX $0344 REG. TO TEMP.MEM.
384B 8C 45 03 STY $0345
384E BA TSX
384F 8E 46 03 STX $0346
3852 24 BA BIT $BA
3854 50 D0 BVC $3863 MODE?
3856 20 F9 37 JSR $37F9 IF BASIC NO INPUT
3859 A5 FB LDA $FB M.L. GET ADDRESS
385B 8D 41 03 STA $0341 FOR START IN
385E A5 FC LDA $FC TEMP.MEM.
3860 8D 40 03 STA $0340
3863 24 BA BIT $BA
3865 30 2A BMI $3891 MODE?
3867 A0 01 LDY #$01 IF WALK NO LAY OUT
3869 84 10 STY $10 FLAG ABS. ADDR.=1
386B 88 DEY
386C A9 93 LDA #$93 CLR
386E 20 D2 FF JSR $FFD2
3871 A9 0F LDA #$0F PRINT LAY OUT
3873 85 C7 STA $C7
3875 A9 3A LDA #$3A
3877 85 C8 STA $C8
3879 A9 69 LDA #$69
387B 85 C9 STA $C9
387D A9 3B LDA #$3B

```

MICRO MAG

387F	85	CA		STA	CA	
3881	B1	C7		LDA	(\$C7),Y	
3883	20	D2	FF	JSR	FFD2	
3886	E6	C7		INC	C7	
3888	D0	C2		BNE	\$388C	
388A	E6	C8		INC	C8	
388C	20	C6	FC	JSR	FCC6	
388F	D0	F0		BNE	\$3881	
3891	20	9F	37	JSR	\$379F	GET OP CODE
3894	B1	05		LDA	(\$05),Y	
3896	20	B1	37	JSR	\$37B1	EXIST OP CODE?
3899	78			SEI		
389A	A9	C0		LDA	##C0	ENABLE INT. T1
389C	8D	4E	EB	STA	EB4E	
389F	A9	CC		LDA	##CC	INT. VECTOR IS
38A1	85	90		STA	\$90	\$38CC
38A3	A9	38		LDA	##38	
38A5	85	91		STA	\$91	
38A7	CE	13	EB	DEC	EB13	NO SYST. INT.
38AA	A9	00		LDA	##00	
38AC	8D	4B	EB	STA	EB4B	T1 ONE SHOT
38AF	A2	70		LDX	##70	TIME TO REACH
38B1	8E	44	EB	STX	EB44	NEXT INSTR.
38B4	8D	45	EB	STA	EB45	IN T1
38B7	AE	46	03	LDX	\$0346	REG. AND PC
38BA	9A			TXS		ON STACK
38BB	A2	00		LDX	##00	
38BD	8D	40	03	LDA	\$0340,X	
38C0	48			PHA		
38C1	EB			INX		
38C2	E0	06		CPX	##06	
38C4	D0	F7		BNE	\$38BD	
38C6	68			PLA		
38C7	A8			TAY		
38C8	68			PLA		
38C9	AA			TAX		
38CA	68			PLA		
38CB	40			RTI		JUMP TO Progr.
38CC	20	7B	FC	JSR	FC7B	REST. SYST. INT.
38CF	A2	06		LDX	##06	PC AND REG.
38D1	68			PLA		TO TEMP.MEM.
38D2	9D	3F	03	STA	\$033F,X	
38D5	CA			DEX		
38D6	D0	F9		BNE	\$38D1	
38D8	BA			TSX		
38D9	8E	46	03	STX	\$0346	
38DC	58			CLI		
38DD	A5	D9		LDA	\$D9	SAVE CHAR. TO
38DF	48			PHA		PRINT
38E0	24	BA		BIT	##BA	MODE?
38E2	10	03		BPL	\$38E7	STEP
38E4	4C	BF	39	JMP	\$39BF	WALK
38E7	A2	20		LDX	##20	
38E9	A4	10		LDY	\$10	ABS. ADDRESS?
38EB	D0	07		BNE	\$38F4	NO
38ED	A2	16		LDX	##16	PRINT BIN.
38EF	20	1D	37	JSR	\$371D	
38F2	A2	14		LDX	##14	COPY LINE
38F4	8D	47	83	LDA	\$8347,X	
38F7	9D	1F	83	STA	\$831F,X	
38FA	CA			DEX		
38FB	D0	F7		BNE	\$38F4	
38FD	EB			INX		FLAG ABS.ADDR.=1
38FE	86	10		STX	\$10	
3900	20	E3	37	JSR	\$37E3	PC IN \$FB/FC
3903	20	FB	36	JSR	\$36FB	HOME
3906	A0	04		LDY	##04	
3908	A2	03		LDX	##03	
390A	20	02	37	JSR	\$3702	
390D	EB			INX		
390E	20	06	37	JSR	\$3706	
3911	20	6A	E7	JSR	\$E76A	PRINT PC
3914	A2	10		LDX	##10	
3916	20	06	37	JSR	\$3706	
3919	20	15	37	JSR	\$3715	PRINT SP
391C	20	0A	37	JSR	\$370A	
391F	88			DEY		
3920	EB			INX		

MICRO MAG

3921	20	06	37	JSR	#\$3706	
3924	20	15	37	JSR	#\$3715	PRINT Y
3927	A2	12		LDX	##12	
3929	20	06	37	JSR	#\$3706	
392C	88			DEY		
392D	20	15	37	JSR	#\$3715	PRINT X
3930	20	0A	37	JSR	#\$370A	
3933	88			DEY		
3934	A2	0B		LDX	##0B	
3936	20	06	37	JSR	#\$3706	
3939	20	15	37	JSR	#\$3715	PRINT ACCU
393C	20	0A	37	JSR	#\$370A	
393F	EB			INX		
3940	20	06	37	JSR	#\$3706	
3943	20	83	37	JSR	#\$3783	PRINT P BIN.
3946	A2	06		LDX	##06	
3948	20	0C	37	JSR	#\$370C	
394B	88			DEY		
394C	A9	20		LDA	##20	EFFACE LINE
394E	AA			TAX		
394F	9D	47	83	STA	#\$8347, X	
3952	CA			DEX		
3953	D0	FA		BNE	#\$394F	
3955	20	AF	37	JSR	#\$37AF	EXIST OPCODE?
3958	20	40	37	JSR	#\$3740	LENGTH INSTR.?
395B	A2	3E		LDX	##3E	
395D	B4	B6		STY	##B6	
395F	C0	04		CPY	##04	ABS. ADDRESS?
3961	D0	12		BNE	#\$3975	
3963	88			DEY		
3964	B4	B6		STY	##B6	
3966	C9	4C		CMP	##4C	IGNORE "JMP"
3968	F0	0B		BEQ	#\$3975	
396A	C5	6C		CMP	##6C	
396C	F0	07		BEQ	#\$3975	
396E	B4	B6		STY	##B6	
3970	20	1D	37	JSR	#\$371D	PRINT BIN.
3973	B4	10		STY	##10	FLAG ABS.ADDR.=0
3975	A0	00		LDY	##00	
3977	20	73	37	JSR	#\$3773	PRINT HEXCODE
397A	A9	14		LDA	##14	INSTRUCTION
397C	24	BA		BIT	##BA	
397E	30	02		BMI	#\$3982	
3980	A9	0C		LDA	##0C	
3982	B5	C6		STA	##C6	
3984	20	B4	3B	JSR	#\$3BB4	DISASSEMBLY
3987	20	D0	FD	JSR	#\$FD00	
398A	A4	C6		LDY	##C6	CRSR READY FOR
398C	B1	C4		LDA	(#C4), Y	PRINT STATEMENT
398E	C9	20		CMP	##20	
3990	F0	05		BEQ	#\$3997	
3992	E6	C6		INC	##C6	
3994	4C	8A	39	JMP	#\$398A	
3997	68			PLA		RESTORE CHAR.
3998	85	D9		STA	##D9	TO PRINT
399A	20	01	F3	JSR	#\$F301	STOP?
399D	C9	FB		CMP	##FB	IF "SPACE"
399F	D0	03		BNE	#\$39A4	
39A1	4C	99	38	JMP	#\$3899	NEXT
39A4	C9	FF		CMP	##FF	RELEASE BUTTON
39A6	D0	F2		BNE	#\$399A	
39A8	20	01	F3	JSR	#\$F301	"STOP"?
39AB	F0	0F		BEQ	#\$39BC	YES
39AD	C9	FF		CMP	##FF	
39AF	F0	F7		BEQ	#\$39A8	
39B1	C9	BF		CMP	##BF	IF "." CHANGE MODE
39B3	D0	EC		BNE	#\$39A1	
39B5	45	BA		EOR	##BA	
39B7	85	BA		STA	##BA	
39B9	4C	63	38	JMP	#\$3863	NEXT
39BC	4C	D3	37	JMP	#\$37D3	END
39BF	20	01	F3	JSR	#\$F301	"STOP"?
39C2	F0	FB		BEQ	#\$39BC	YES
39C4	A2	06		LDX	##06	BREAKPOINT?
39C6	CA			DEX		
39C7	CA			DEX		

MICRO MAG

3B94	D0	12	BNE	\$3BA8
3B96	A4	B6	LDY	\$B6
3B98	F0	0E	BEQ	\$3BA8
3B9A	A5	FF	LDA	\$FF
3B9C	C9	E8	CMP	##E8
3B9E	B1	FB	LDA	(\$FB),Y
3BA0	B0	1C	BCS	\$3BBE
3BA2	20	CB	JSR	\$3BCB
3BA5	88		DEY	
3BA6	D0	F2	BNE	\$3B9A
3BA8	06	FF	ASL	\$FF
3BAA	90	0E	BCC	\$3BBA
3BAC	BD	A4	LDA	\$3CA4, X
3BAF	20	4B	JSR	\$3C4B
3BB2	BD	AA	LDA	\$3CAA, X
3BB5	F0	03	BEQ	\$3BBA
3BB7	20	4B	JSR	\$3C4B
3BBA	CA		DEX	
3BBB	D0	D5	BNE	\$3B92
3BBD	60		RTS	
3BBE	20	D3	JSR	\$3BD3
3BC1	AA		TAX	
3BC2	EB		INX	
3BC3	D0	01	BNE	\$3BC6
3BC5	C8		INY	
3BC6	98		TYA	
3BC7	20	CB	JSR	\$3BCB
3BCA	8A		TXA	
3BCB	86	B4	STX	\$B4
3BCD	20	75	JSR	\$E775
3BD0	A6	B4	LDX	\$B4
3BD2	60		RTS	
3BD3	A4	FC	LDY	\$FC
3BD5	AA		TAX	
3BD6	10	01	BPL	\$3BD9
3BD8	88		DEY	
3BD9	65	FB	ADC	\$FB
3BDB	90	01	BCC	\$3BDE
3BDD	C8		INX	
3BDE	60		RTS	
3BDF	AB		TAY	
3BE0	4A		LSR	
3BE1	90	0B	BCC	\$3BEE
3BE3	4A		LSR	
3BE4	B0	17	BCS	\$3BFD
3BE6	C9	22	CMP	##22
3BE8	F0	13	BEQ	\$3BFD
3BEA	29	07	AND	##07
3BEC	09	80	ORA	##80
3BEE	4A		LSR	
3BEF	AA		TAX	
3BF0	BD	53	LDA	\$3C53, X
3BF3	B0	04	BCS	\$3BF9
3BF5	4A		LSR	
3BF6	4A		LSR	
3BF7	4A		LSR	
3BF8	4A		LSR	
3BF9	29	0F	AND	##0F
3BFB	D0	04	BNE	\$3C01
3BFD	A0	B0	LDY	##80
3BFF	A9	00	LDA	##00
3C01	AA		TAX	
3C02	BD	97	LDA	\$3C97, X
3C05	85	FF	STA	\$FF
3C07	29	03	AND	##03
3C09	85	B6	STA	\$B6
3C0B	98		TYA	
3C0C	29	BF	AND	##BF
3C0E	AA		TAX	
3C0F	98		TYA	
3C10	A0	03	LDY	##03
3C12	E0	8A	CPX	##8A
3C14	F0	0B	BEQ	\$3C21
3C16	4A		LSR	
3C17	90	0B	BCC	\$3C21
3C19	4A		LSR	
3C1A	4A		LSR	
3C1B	09	20	ORA	##20

MICRO MAG

```

3C1D 88          DEY
3C1E D0 FA      BNE $3C1A
3C20 C8          INY
3C21 88          DEY
3C22 D0 F2      BNE $3C16
3C24 60          RTS
3C25 A8          TAY
3C26 B9 B1 3C   LDA $3CB1, Y
3C29 BD 0B 02   STA $020B
3C2C B9 F1 3C   LDA $3CF1, Y
3C2F BD 0C 02   STA $020C
3C32 A9 00      LDA #$00
3C34 A0 05      LDY #$05
3C36 0E 0C 02   ASL $020C
3C39 2E 0B 02   ROL $020B
3C3C 2A          ROL
3C3D 88          DEY
3C3E D0 F6      BNE $3C36
3C40 69 3F      ADC #$3F
3C42 20 D2 FF   JSR $FFD2
3C45 CA          DEX
3C46 D0 EA      BNE $3C32
3C48 4C CD FD   JMP $FDCD
3C4B C9 24      CMP #$24
3C4D F0 03      BEQ $3C52
3C4F 20 D2 FF   JSR $FFD2
3C52 60          RTS
    
```

M 3C53, 3D38

```

3C53 40 02 45 03 D0 08 40 09 30 22 45 33 D0 08 40 09
3C63 40 02 45 33 D0 08 40 09 40 02 45 B3 D0 08 40 09
3C73 00 22 44 33 D0 8C 44 00 11 22 44 33 D0 8C 44 9A
3CB3 10 22 44 33 D0 08 40 09 10 22 44 33 D0 08 40 09
3C93 62 13 7B A9 00 21 81 82 00 00 59 4D 91 92 86 4A
3CA3 85 9D 2C 29 2C 23 2B 24 59 00 58 24 24 00 1C 8A
3CB3 1C 23 5D 8B 1B A1 9D 8A 1D 23 9D 8B 1D A1 00 29
3CC3 19 AE 69 AB 19 23 24 53 1B 23 24 53 19 A1 00 1A
3CD3 5B 5B A5 69 24 24 AE AE AB AD 29 00 7C 00 15 9C
3CE3 6D 9C A5 69 29 53 B4 13 34 11 A5 69 23 A0 D8 62
3CF3 5A 48 26 62 94 88 54 44 CB 54 68 44 EB 74 00 B4
3D03 08 84 74 B4 2B 6E 74 F4 CC 4A 72 F2 A4 8A 00 AA
3D13 A2 A2 74 74 72 44 68 B2 32 B2 00 22 00 1A 1A
3D23 26 26 72 72 8B CB C4 CA 26 4B 44 44 A2 CB 04 22
3D33 10 20 2D 2F 33 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
    
```

Diverse Splitter

Korrekturen und Hinweise zu früheren Artikeln. Der Herausgeber dankt den aufmerksamen Lesern. Zunächst Herr Wolfgang Masarie aus 8346 Simbach:

Verlegte FIND-Routine des AIM in Heft 35, S.66: Unter Adresse F866 mußte es wohl BNE \$F84E heißen, als Branch Always.

Mini-Floppy für AIM 65, Heft 33, S. 6: Im Schaltplan sind Pin A und Pin B von IC5 nicht richtig bezeichnet. Der Kondensatorwert muß 100 pF sein. Ein 7401-Gatter kann MOT nicht steuern (rechts unten). Ich habe eine ähnliche Schaltung aufgebaut und normale Bustreiber ALS33 und ALS34 verwendet, mußte aber den Terminatorchip der Floppy, der 150 Ohm Pullup-Widerstand enthält, mit 330 Ohm austauschen.

Textformattierer ROFF in Heft 34, S. 45: Herr Uwe Metzler aus Berlin schreibt: Nach der Implementierung stellte ich fest, daß bei einer Ausgabe über den User-Vektor das Programm nicht einwandfrei arbeitet, denn der Akku-Inhalt darf nicht zerstört werden. Hier eine kleine Änderung zur Routine PUTC, die jetzt zu einwandfreiem Arbeiten führt:

```

PUTC   JSR PHXY
        PHA
        LDX SKIFLG
        BNE PUTC2
    
```

```

CMP #SEMIBL
BNE PUTC1
LDA #BLANK
PUTC1 JSR OUTALL
PUTC2 PLA
      JSR PLXY
      RTS
    
```

ASSMOS 1.0 in Heft 36, S. 12: Beim Label KT MPL wurde erklärt, daß INC jetzt Befehlsklasse 13 ist (hex 0D). Die Speicherstelle wurde jedoch nicht angegeben. Man ändere alt \$DEF6 mit \$0C zu neu \$DED7 zu \$0D. So wird auch INC A korrekt ausgeführt.

DISMON in Heft 35: Wenn man bei \$EA27 CMP #'L durch CMP #'F ersetzt, entfällt das lästige Scrollen im Video-Betrieb mit CRT2 beim Load des Editors von der Floppy. Die beiden letzten Hinweise gab Herr Harald Grunewald in Stade.

St.Dir. Peter Rix, 2350 Neumünster

Schnelle BCD-Multiplikation

Multiplikationsprogramme arbeiten zumeist mit vielen zeitaufwendigen Verschiebeoperationen. Hier spielt sicher die Tradition des bitweisen Schiebens bei binären Multiplikationen mit. - BCD-Zahlen werden in 4 Bit dargestellt. Wenn man nun den bei der CPU 6502 möglichen Dezimalmodus benutzt, muß man nach jedem Schritt der mehrfachen Addition (vom Multiplikator her bestimmt) jeweils um 4 Bitstellen schieben. - Das nachstehende Programm kommt mit einer einmaligen Verschiebung des Produktes aus (Label PMAL10). Die eigentliche Multiplikation wird von der Routine MPLY ausgeführt, die einmal für jedes Nibble (Dezimalziffer des Multiplikators) aufgerufen wird, und zwar zunächst für die jeweils 'linken' im Byte, dann ab LOWER für die 'rechten', die mit AND#\$F präpariert wurden. - Die Multiplikation wird vorbereitet, indem ab MAL für den Multiplikanden durch Addition auf sich selbst sofort das 2- und 4-fache gebildet wird. Im Unterprogramm MPL wird das aktuelle Nibble des Multiplikators mit LSR A bitweise nach rechts verschoben. Jenachdem, was im Carry landet, muß man nacheinander entweder 1-, 2- oder einmal oder zweimal den 4-fachen Multiplikanden mit JSR ADD zum Produkt aufaddieren. - Dieser Algorithmus dürfte der bisher schnellste sein. Er kann für beliebig breite Datenfelder benutzt werden. Ein Echo ist erwünscht, auch hinsichtlich eines ähnlichen Divisions-Algorithmus.

SCHNELLE BCD-MULTIPLIKATION MIT M*M=2M STELLEN

FUER GEPACKTE BCD-ZAHLEN

MULTIPLIKAND UND MULTIPLIKATOR WERDEN NICHT VERAENDERT

DATEINAME: BCDMS

P. RIX, NMS, 31.07.1983

```

0000 N          =5                ;BYTE-ANZAHL DER FAKTOREN
0000 M          =N+N              ;STELLENZAHL DER FAKTOREN
0000           *=8
0008 MPD4       **=*+N+1         ;4-FACHER MULTIPLIKAND
000E MPD2       **=*+N+1         ;2-FACHER MULTIPLIKAND
0014 MPKD       **=*+N+1         ;MULTIPLIKAND
001A MPKR       **=*+N           ;MULTIPLIKATOR
001F PROD      **=*+M           ;PRODUKT
0029 CFLAG     =PROD             ;CARRY-SPEICHER
0029
0029           **=$200
0200 START     FB                SED
0201           A900              LDA #0                ;PRODUKTFELD LOESCHEN
0203           A209              LDX #M-1
0205 ST1       951F              STA PROD,X
0207           CA                DEX
0208           10FB              BPL ST1              ;NAECHSTES BYTE
020A           8514              STA MPKD             ;1.MPKD-BYTE MUSS NULL SEIN
    
```

MICRO MAG

020C	MPDMAL	A205	LDX #N	;2- UND 4-FACHEN MULTIPLIKANDEN
020E		1B	CLC	;BERECHNEN
020F	MAL	B514	LDA MPKD, X	
0211		7514	ADC MPKD, X	
0213		950E	STA MPD2, X	;2-FACHER MULTIPLIKAND
0215		261F	ROL CFLAG	;CARRY-WECHSEL
0217		750E	ADC MPD2, X	
0219		950B	STA MPD4, X	;4-FACHER MULTIPLIKAND
021B		661F	ROR CFLAG	;CARRY-WECHSEL
021D		CA	DEX	
021E		10EF	BPL MAL	;NAECHSTES BYTE
0220				
0220	UPPER	A204	LDX #N-1	;OBERE BCD-ZIFFER (BIT 7..4)
0222	UP1	B51A	LDA MPKR, X	;IN DEN MULTIPLIKATOR-BYTES
0224		4A	LSR A	;AUSBLENDEN
0225		4A	LSR A	;UND IN DIE
0226		4A	LSR A	;UNTERE ZIFFERNPOSITION (BIT 3..0)
0227		4A	LSR A	;VERSCHIEBEN
0228		F003	BEQ NXTUP	;FALLS NULL, NAECHSTE ZIFFER
022A		205902	JSR MPLY	;ZUM MULTIPLIZIEREN
022D	NXTUP	CA	DEX	
022E		10F2	BPL UP1	;NAECHSTE ZIFFER
0230				
0230	PMAL10	A204	LDX #4	;PRODUKT MAL 10
0232	PM1	062B	ASL PROD+M-1	
0234		2627	ROL PROD+M-2	
0236		2626	ROL PROD+M-3	
0238		2625	ROL PROD+M-4	
023A		2624	ROL PROD+M-5	
023C		2623	ROL PROD+M-6	
023E		2622	ROL PROD+M-7	
0240		2621	ROL PROD+M-8	
0242		2620	ROL PROD+M-9	
0244		261F	ROL PROD+M-10	
0246		;	"" "" "" "" +M-*	; ** EINFUEGEN 11...M FUER M>10
0246		CA	DEX	
0247		DOE9	BNE PM1	;4-MAL SCHIEBEN
0249	LOWER	A204	LDX #N-1	;UNTERE BCD-ZIFFER (BIT 3..0)
024B	LO1	B51A	LDA MPKR, X	;IN DEN MULTIPLIKATOR-BYTES
024D		290F	AND #*F	;AUSBLENDEN
024F		F003	BEQ NXTLO	;FALLS NULL, NAECHSTE ZIFFER
0251		205902	JSR MPLY	;ZUM MULTIPLIZIEREN
0254	NXTLO	CA	DEX	
0255		10F4	BPL LO1	;NAECHSTE ZIFFER
0257		DB	CLD	
0258	RETN	60	RTS	;PRODUKT IST FERTIG, ENDE!

0259				;UNTERPROGRAMM MULTIPLIZIEREN
0259	MPLY	4A	LSR A	;MULTIPLIKATOR-ZIFFER
025A		9007	BCC MP1	;MIT MULTIPLIKAND MALNEHMEN
025C		A00C	LDY #MPKD-MPD4	;UND STELLENRICHTIG
025E		4B	PHA	;ZUM PRODUKT ADDIEREN
025F		207702	JSR ADD	;MPKD 1-MAL ADDIEREN
0262		68	PLA	
0263	MP1	4A	LSR A	
0264		9007	BCC MP2	
0266		A006	LDY #MPKD-MPD2	
0268		4B	PHA	
0269		207702	JSR ADD	;MPD2 1-MAL ADDIEREN

DES
8085/8088
BUCH

REI 485 81A
COMPOSURE 24
1981

COM-64
1981

MITTELSTÄNDLICH

AKTUELLE MIKRO- COMPUTER LITERATUR VON **te-wi**

DIE
8085/8088

XING

Weitere Bücher

Einführung in die Mikrocomputer-Technik
DM 68,-

MC-Bücher:

Apple II Anwenderhandbuch DM 59,-

Apple II PASCAL DM 59,-

Apple Maschinensprache DM 49,-

CBM Computerhandbuch
DM 59,-

C64 Computer Handbuch
(2./3. Q. 84) DM 56,-

Mein ATARI Computer
DM 59,-

IBM-PC Handbuch
(2. Q. 84) DM 59,-

CP/M und Word
DM 29,80

VisiCat mit
Diskette
DM 79,-

LEIN TELETYPE
2800
AUF DEM WEG
ZU JEDEM
PETER GOSWAMI

6502

PROZESSORWEITEN ANWENDER



1981

DAS
8085
BUCH

te-wi

te-wi Verlag GmbH
Theo-Prossel-Weg 1
8000 München 40

DIE
C



1981

Assembler

R65C02-Assembler

für AIM 65 und compatible Systeme. 2-Pass-Assembler für den kompletten (!) Befehlssatz mit zusätzlichem Komfort. Assemblerliste formatiert, Assemblierung mit Offset für virtuelle Speicherbereiche. Der Assembler läuft auf der herkömmlichen 6502. - 2 EPROMs für Speicherbereiche Ihrer Wahl DM 195,-

6805/68705 Cross-Assembler

für AIM 65 und compatible Systeme. 2-Pass-Assembler mit allem gewohnten Komfort und 6502-Syntax. Erzeugt aus den Mnemonics von Motorola 6805-Code. 2 EPROMs wie vor DM 280,-

6805/68705-Assembler unter FORTH

wie in Heft 35 beschrieben: 1-Pass-Assembler mit Verarbeitung von Symbolen und Labeln. Codeablage für virtuelle Speicherräume. 2 EPROMs für AIM 65 DM 100,-

Mathe-ROM für 6502

Implementierung nach Peter Rix (s. Hefte 28/29). Fließkommaarithmetik und höhere mathematische Funktionen wie in Microsoft-BASIC für AIM-65-FORTH und für jedes 6502-Assemblerprogramm (20 S. Dokumentation mit Einsprungspunkten und Argumenten), für Sockel \$D000 DM 124,30

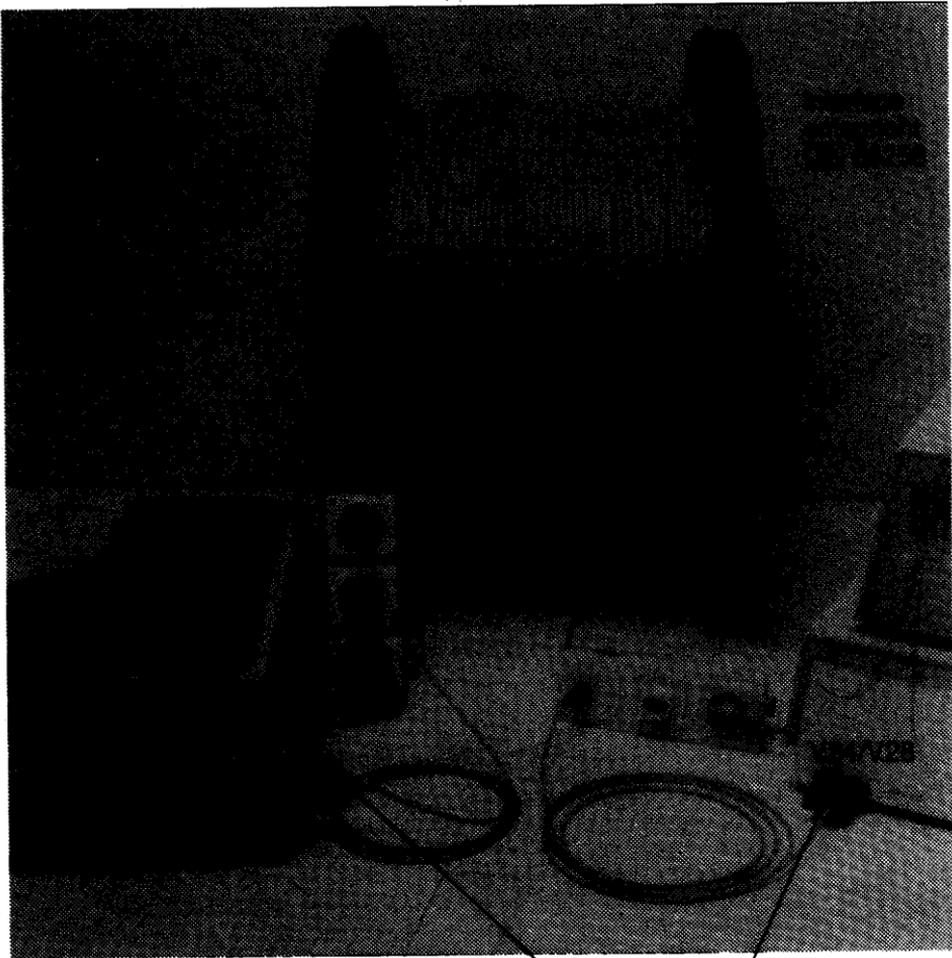
Texterfassung und Lightsatz

Für die Texterfassung von Büchern, Dokumentationen, Dissertationen etc. mit Fließtext nach klarem Manuskript, auch Sonderzeichen, hervorgehobenen Zwischenüberschriften usw. stehen auftragsweise folgende Möglichkeiten zur Verfügung:

- Sofortige Erfassung und reprofähige hier korrigierte Niederschrift mit IBM-Composer (wie in dieser Zeitschrift)
- Texterfassung auf Commodore 8250-Diskette mit späterer Korrekturmöglichkeit, Probeausdruck und anschließendem Lightsatz oder formatiertem Schreibmaschinensatz
- Regieführung bis zum Druck, auch mit mehrfarbigem Foto auf dem Buchumschlag
- Gestaltung mit Graphikerin, eingabesichere Mitarbeiter

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

**Suchen Sie eine preiswerte Alternative zur
Dezentralisierung Ihrer Datenverarbeitung?
... dann ist 20 mA Current Loop
die Lösung für Ihr lokales Punkt zu Punkt Netzwerk!**



V.24/V.28 oder RS 232 C ↔ 20 mA Konverter
eingebaut in einem serienmäßigen Subminiatur „D“ Steckergehäuse

Wir beraten Sie und planen Ihr lokales Netzwerk!
Fordern Sie bitte weiteres Informationsmaterial an.

DBGM: G 8331 081.9
G 8336 080.8



INGENIEURBÜRO
STECKER

5000 Köln 60 (Niehl)
Postfach 600766
Delmenhorster Str. 20
Tel. (02 21) 712 40 18

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-Grafiksat und Handbuch incl. MWSt

für EPSON DM 298,-

für ITOH DM 298,-

Umrüstsatz MX80 F/T auf MX80 Typ 3

Aus Ihrem EPSON MX-80 F/T wird der MX-80 Typ 3

Einzelnadelansteuerung, erweiterter Befehlssatz, Elite-Schrift

Preis inkl. MWSt DM 98,-

Komplettpreis Interface, Kabel, Handbuch und Umrüstsatz inkl. MWSt DM 450,-

Für COMMODORE

Deutsche Tastatur mit Original-Tastensätzen (keine Aufkleber)

inkl. deutschem Zeichengenerator

für CBM 8032 DM 98,-

für CBM 8032 und 8096 DM 98,-

nur 8096, ohne Tasten DM 98,-

Speichererweiterung auf 96 K

LOS-kompatibel, inkl. MWSt DM 798,-

ISAM-Routinen

Datenhaltungsprogramm, Indexed Sequential Access Method

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

Drucker:

RX 80 DM 998,- + MWSt

ITOH 8510 DM 1495,- + MWSt

EPSON-Druck-Computer FX 80 DM 1295,- + MWSt

Stellberg Computer-Systeme

COMMODORE EPSON C.ITOH SOFTWARE INTERFACE

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

MICRO MAG

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

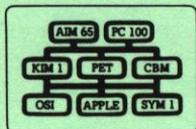
MICRO MAG (vormals 65xx MICRO MAG) erscheint zweimonatlich, jeweils Mitte Februar, April usw.. COPYRIGHT 1984 by Roland Löhr. Alle Rechte vorbehalten, auch die des auszugsweisen Nachdruckes, der Übersetzung, der fotomechanischen Wiedergabe und die der Verbreitung auf magnetischen und sonstigen Trägern. Von den veröffentlichten Programmen, Schaltungen und Angaben wird ohne eine Gewährleistung von hier aus angenommen, daß sie fehlerfrei und frei von den Schutzrechten Dritter sind. Beiträge, die nicht besonders gekennzeichnet sind, stammen vom Herausgeber. Offsetdruck: Astoria Druck + Versand GmbH, Hamburg 70.

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

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

Leser-Service des Herausgebers

Das Buch 7-13 des 65.. MICRO MAG



340 Seiten, DM 42,-

Nachliefermöglichkeiten:

Vergriffen sind 'Das Buch 1-6 des 65xx MICRO MAG' sowie die Hefte 1-13 der Zeitschrift. Es erfolgt keine Neuauflage.

Lieferbar: 'Das Buch 7-13 des 65xx MICRO MAG' zu DM 42,- sowie die Hefte 14-36 zu DM 7,80/St. (ab 10 St. in einer Sendung: DM 6,-/St.).

FORTH User's Manual

Rockwell-Handbuch für das FIG-FORTH des AIM 65. Mit der Erläuterung des Befehlsatzes auch für andere FORTH-Betreiber geeignet. Ca. 300 S., engl. DM 30,-

Mathe-ROM nach P. Rix für FORTH des AIM + Assemblerprog. m. Doku DM 124,30

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

Assembler für R65C02, MC6805 und 6809: Siehe im Heftinneren.