

Rolf-Dieter Klein

Floating Point Unit 68881

Für den NDR-Klein-Computer 68020

Der Gleitkomma-Prozessor 68881 realisiert die Gleitkomma-Arithmetik so, wie sie im IEEE-Standard (P754) definiert ist. Darüber hinaus besitzt er einige Zusatzfunktionen (z. B. trigonometrische Funktionen). Er kann als Coprozessor zum 68020 im NDR-Klein-Computer eingesetzt werden.

Ein Coprozessor ergänzt den Befehlssatz eines Hauptprozessors. Er wird nicht wie ein Peripheriebaustein angesprochen, sondern übernimmt bei bestimmten Befehlen im Programm nahtlos deren Bearbeitung als wäre er der Hauptprozessor selbst. Unter Umständen ist sein Verhalten so mit dem des Hauptprozessors verzahnt, daß der den Datentransfer vom und zum Speicher über seine Adreßleitungen unterstützt. Es wird so keine überflüssige Zeit mit Kommunikation verloren und alle Adressierarten des Hauptprozessors stehen zur Verfügung. Die FPU 68881 (von „Floating Point Unit“) kann man sowohl als Peripheriebaustein einsetzen, als auch als Coprozessor. Mit dem 68000 zusammen ist

sie nur als Peripherie-Baustein zu betreiben, weil der 68000 die notwendigen Signalisierungs-Leitungen nicht besitzt. Mit dem 68020 bildet sie als Coprozessor zusammen ein starkes Gespann.

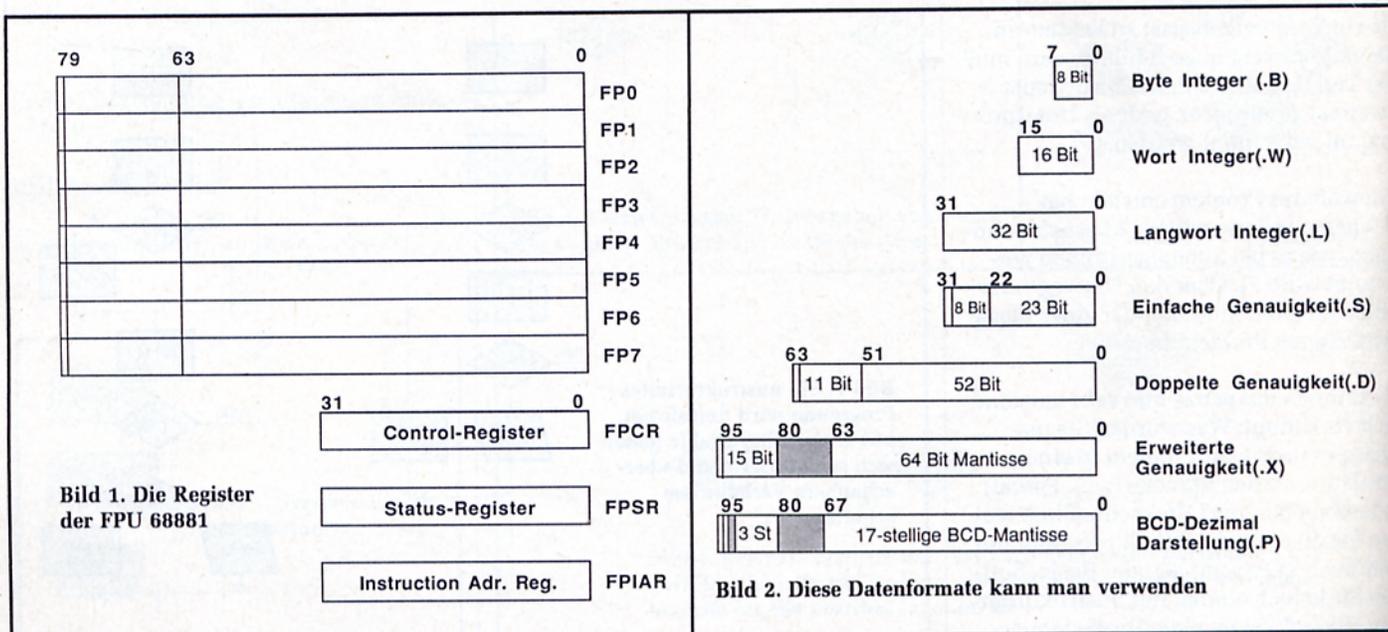
Die Register

Bild 1 zeigt die Registerstruktur der FPU. Sie besitzt acht Datenregister mit je 80 Bit, die für Gleitkomma-Operationen universell verwendet werden können. Jedes dieser Register kann eine Gleitkommazahl mit 64 Bit Mantisse, 15 Bit Exponenten und einem Vorzeichen-Bit aufnehmen.

Intern besitzt die FPU eine 67 Bit breite arithmetische Logik, so daß Zwischener-

gebnisse mit Schutzstellen (schützen vor zu grober Rundung) berechnet werden. Ferner gibt es eine 67-Bit-Barrel-Schiebe-Einheit für schnelles Schieben. Barrel-Register sind so konstruiert, daß sie Schiebeoperationen parallel in einer Taktphase ausführen. Normale Schieberegister benötigen mehrere Takte. Das Steuer-Register FPCR enthält die (programmierbare) Betriebsart der FPU. Dazu gehört zum Beispiel die Art der Rundung. Einmal kann man „to the nearest“ runden, dann wird ein nicht als Maschinenzahl existierendes Ergebnis so gerundet, daß die nächstliegende Maschinenzahl entsteht. Man kann aber auch immer die nächst kleinere Maschinenzahl aufsuchen oder die nächst größere – oder die zwischen Null und der nicht-Maschinenzahl nächstliegende Maschinenzahl. Mit demselben Register kann man acht verschiedene Ausnahmebedingungen freigeben, die dann einen Interrupt auslösen können, z. B. Division durch Null, Überlauf, Unterlauf oder inexaktes Ergebnis (wenn z. B. eine Rundung nötig war).

Das Statusregister enthält Informationen über den Stand einer Operation. Da gibt es das Negativ-Flag, für ein Ergebnis kleiner Null, das Zero-Flag, wenn das Ergebnis Null ist, Infinity-Flag, falls durch einen Überlauf ein nicht darstellbarer Zahlenwert entstand (mit dem man aber sinngemäß weiterrechnen kann), und NAN (Not a Number) für Ergebnisse, die nicht mehr eindeutig als Zahlenwert definierbar sind. Zum Beispiel wird auch die Division durch Null angezeigt.



Prinzip: Parallel-Arbeit

Die FPU 68881 und der Prozessor 68020 können auch parallel arbeiten. Zur Fehlerbehandlung wird daher in einem Register FPIAR die Adresse der zuletzt ausgeführten Operation festgehalten. Wenn dann zum Beispiel eine Ausnahmebedingung zu einem Interrupt führt, kann per Software festgestellt werden, welche Instruktion diesen Fehler verursacht hat. Dabei kann der 68020 vielleicht schon ganz andere Befehle ausführt haben. Intern arbeitet die FPU normalerweise mit 80 Bit (Extended Precision), wenn man dies nicht anders einstellt. Man kann beim Datentransport in den Hauptspeicher oder in Register der CPU 68020 andere Datenformate angeben. Bild 2 zeigt eine Übersicht.

Im Befehlscode wird der jeweils verwendete Datenmodus angegeben. In Assembler normalerweise, indem man dem 68881-Befehl – durch einen Punkt getrennt – den Modus als Buchstaben hinten anfügt. Im Byte-Modus kann man Byte-Größen direkt in die FPU laden oder als Ergebnis erzeugen. Sie werden als Integer-Größen interpretiert. Wenn man ein Ergebnis als Byte-Größe ablegt, so wird es zuvor auf den ganzzahligen Teil gerundet. Der Wert darf natürlich nicht mehr als +127 oder -128 betragen, sonst gibt es einen Über- bzw. Unterlauf. Ferner kann man Wort- oder Langwort-Größen verwenden. Es gibt natürlich auch Formate, die speziell auf Gleitkommazahlen zugeschnitten sind. Da ist zunächst die einfache Genauigkeit, bei der eine Gleitkommazahl als 32-Bit-Größe dargestellt wird. Zahlen doppelter Genauigkeit sind mit 64 Bit dargestellt. Will man noch mehr Genauigkeit, so kann man das interne Format verwendet, das allerdings 96 Bit benötigt. Die FPU 68881 kann BCD-Zahlen verarbeiten. Wer schon einmal eine Gleitkomma-Arithmetik geschrieben hat, weiß wie mühsam und zeitaufwendig die Umwandlung vom binären Gleitkommaformat in das BCD-Format ist. Sie braucht man aber immer dann, wenn man Ergebnisse in Zahlenform auf dem Bildschirm ausgeben oder von der Tastatur eingeben will.

Raffinierte Befehle

Mit dem Co-Prozessor-Konzept wird es nicht nur möglich, neue Arithmetik-Befehle einzuführen, sondern auch bedingte Sprünge, deren Bedingung sich direkt auf die FPU-Ergebnisse beziehen. Bild 3 zeigt die neuen Bedingungen. Dabei findet man neben bekannten Abfragen (wie

Bedingungen

IEEE Non Aware Tests:

EQ	Equal	Gleich
NE	Not Equal	Ungleich
GT	Greater Than	Größer als
NGT	Not Greater Than	Nicht Größer als
GE	Greater Than or Equal	Größer als oder Gleich
NGE	Not (Greater Than or Equal)	Nicht (Größer als oder Gleich)
LT	Less Than	Kleiner als
NLT	Not Less Than	Nicht Kleiner als
LE	Less Than or Equal	Kleiner als oder Gleich
NLE	Not (Less Than or Equal)	Nicht (Kleiner als oder Gleich)
GL	Greater or Less Than	Größer oder Kleiner als
NGL	Not (Greater or Less Than)	Nicht (Größer oder Kleiner als)
GLE	Greater, Less or Equal	Größer, Kleiner oder Gleich
NGLE	Not (Greater, Less or Equal)	Nicht (Größer, Kleiner oder Gleich)

bei den obigen Bedingungen wird das BSUN-Bit (Ausnahme-Bedingung) gesetzt, wenn die NAN (not a number) Bedingung gesetzt ist, ausser bei EQ und NE.

IEEE Aware Tests:

EQ	Equal	Gleich
NE	Not Equal	Ungleich
OGT	Ordered Greater Than	Geordnet Größer als
ULE	Unordered or Less or Equal	Ungeordnet oder Kleiner oder Gleich
OGE	Ordered Greater Than or Equal	Geordnet Größer als oder Gleich
ULT	Unordered or Less Than	Ungeordnet oder Kleiner als
OLT	Ordered Less Than	Geordnet Kleiner als
UGE	Unordered or Greater or Equal	Ungeordnet oder Größer oder Gleich
OLE	Ordered Less Than or Equal	Geordnet Kleiner als oder Gleich
UGT	Unordered or Greater Than	Ungeordnet oder Größer als
OGL	Ordered Greater or Less Than	Geordnet Größer oder Kleiner als
UEQ	Unordered or Equal	Ungeordnet oder Gleich
OR	Ordered	Geordnet
UN	Unordered	Ungeordnet

das BSUN-Bit wird nicht gesetzt

Divers:

F	False	Nicht erfüllt
T	True	Erfüllt
SF	Signalling False	Erfüllt + BSUN-Bit setzen, falls NAN
ST	Signalling True	Nicht erfüllt + BSUN-Bit setzen, falls NAN
SEQ	Signalling Equal	Gleich + BSUN-Bit setzen, falls NAN
SNE	Signalling Not Equal	Ungleich + BSUN-Bit setzen, falls NAN

Bild 3. Bedingungen, die man abfragen kann

Befehlsliste:

FABS.<size> <ea>,FPn	Absolut Betrag
FABS.X FPm,FPn	
FABS.X FPn	
FACOS.<size> <ea>,FPn	Arcus Cosinus
FACOS.X FPm,FPn	
FACOS.X FPn	
FADD.<size> <ea>,FPn	Addition
FADD.X FPm,FPn	
FASIN.<size> <ea>,FPn	Arcus Sinus
FASIN.X FPm,FPn	
FASIN.X FPn	
FATAN.<size> <ea>,FPn	Arcus Tangents
FATAN.X FPm,FPn	
FATAN.X FPn	
FATANH.<size> <ea>,FPn	Arcus Tangents Hyperbolikus
FATANH.X FPm,FPn	
FATANH.X FPn	
FBcc.<weite> <marke>	Bedingter Sprung
FCMP.<size> <ea>,FPn	Vergleich
FCMP.X FPm,FPn	
FCOS.<size> <ea>,FPn	Cosinus
FCOS.X FPm,FPn	
FCOS.X FPn	
FCOSH.<size> <ea>,FPn	Cosinus Hyperbolikus
FCOSH.X FPm,FPn	
FCOSH.X FPn	

Bild 4. Die umfangreiche Befehlsliste der FPU

FDBcc Dn,<marke>	Prüfen, Dekrementieren und bedingter Sprung	FNOP	keine Operation
FDIV.<size> <ea>,FPn FDIV.X FPm,FPn	Division	FREM.<size> <ea>,FPn FREM.X FPm,FPn	IEEE Rest Bilden
FETOX.<size> <ea>,FPn FETOX.X FPm,FPn FETOX.X FPn	e-Funktion, e hoch x	FPRESTORE <ea>	Internen FPU-Zustand zurückladen
FETOXM1.<size> <ea>,FPn FETOXM1.X FPm,FPn FETOXM1.X FPn	e-Funktion, (e hoch x) minus 1	FSAVE <ea>	Internen FPU-Zustand sichern
FGETEXP.<size> <ea>,FPn FGETEXP.X FPm,FPn FGETEXP.X FPn	Exponent Laden, ohne Bias	FSCALE.<size> <ea>,FPn FSCALE.X FPm,FPn	Exponent skalieren (Multiplikation mit 2 hoch n)
FGETMAN.<size> <ea>,FPn FGETMAN.X FPm,FPn FGETMAN.X FPn	Mantisse Laden, Bereich 1.0 .. 2.0	FScC.B <ea>	True (\$FF) oder False (0) setzen
FINT.<size> <ea>,FPn FINT.X FPm,FPn FINT.X FPn	Ganzzahliger (Integer) Anteil	FSGLDIV.<size> <ea>,FPn FSGLDIV.X FPm,FPn	Division mit einfacher Genauigkeit (Ergebnis)
FINTRZ.<size> <ea>,FPn FINTRZ.X FPm,FPn FINTRZ.X FPn	Ganzzahliger (Integer) Anteil gegen Null gerundet (abschneiden)	FSGLMUL.<size> <ea>,FPn FSGLMUL.X FPm,FPn	Multiplikation mit einfacher Genauigkeit (Ergebnis)
FLOG10.<size> <ea>,FPn FLOG10.X FPm,FPn FLOG10.X FPn	10er Logarithmus (\log_{10})	FSIN.<size> <ea>,FPn FSIN.X FPm,FPn FSIN.X FPn	Sinus
FLOG2.<size> <ea>,FPn FLOG2.X FPm,FPn FLOG2.X FPn	2er Logarithmus (\log_2)	FSINCOS.<size> <ea>,FPs:FPc FSINCOS.X FPm,FPs:FPc	Sinus und Cosinus gleichzeitig
FLOGN.<size> <ea>,FPn FLOGN.X FPm,FPn FLOGN.X FPn	natürlicher Logarithmus (\log_e)	FSINH.<size> <ea>,FPn FSINH.X FPm,FPn FSINH.X FPn	Sinus Hyperbolikus
FLOGNP1.<size> <ea>,FPn FLOGNP1.X FPm,FPn FLOGNP1.X FPn	natürlicher Logarithmus plus 1 ($\log_e(x+1)$)	FSQRT.<size> <ea>,FPn FSQRT.X FPm,FPn FSQRT.X FPn	Quadratwurzel
FMOD.<size> <ea>,FPn FMOD.X FPm,FPn	Modulo Rest	FSUB.<size> <ea>,FPn FSUB.X FPm,FPn	Subtraktion
FMOVE.<size> <ea>,FPn FMOVE.<size> FPm,<ea>	Transport	FTAN.<size> <ea>,FPn FTAN.X FPm,FPn FTAN.X FPn	Tangents
FMOVE.P FPm,<ea>,{Dn} FMOVE.P FPm,<ea>,{#k}	Transport im BCD-Mode, mit Genauigkeitsangabe	FTANH.<size> <ea>,FPn FTANH.X FPm,FPn FTANH.X FPn	Tangents Hyperbolikus
FMOVE.L <ea>,FPcr FMOVE.L FPcr,<ea>	Transport von System-Control-Registern	FTENTOX.<size> <ea>,FPn FTENTOX.X FPm,FPn FTENTOX.X FPn	10 hoch x
FMOVECR.X #index,FPn index:	Constante aus FPUROM laden	FTRAPcc FTRAPcc.W #data FTRAPcc.L #data	Bedingter Trap
	\$00 pi	FTST.<size> <ea> FTST.X FPm	Test eines Operanden
	\$0B $\log_{10}(2)$	FTWOTOX.<size> <ea>,FPn FTWOTOX.X FPm,FPn FTWOTOX.X FPn	2 hoch x
	\$0C e		
	\$0D $\log_2(e)$		
	\$0E $\log_{10}(e)$		
	\$0F 0.0		
	\$30 $\ln(2)$		
	\$31 $\ln(10)$		
	\$32 10 hoch 0		
	\$33 10 hoch 1		
	\$34 10 hoch 2		
	\$35 10 hoch 4		
	\$36 10 hoch 8		
		
	\$3F 10 hoch 4096		
FMOVEM.X <liste>,<ea> FMOVEM.X Dn,<ea> FMOVEM.X <ea>,<liste> FMOVEM.X <ea>,Dn	Transport mehrerer Register		
FMUL.<size> <ea>,FPn FMUL.X FPm,FPn	Multiplikation		
FNEG.<size> <ea>,FPn FNEG.X FPm,FPn FNEG.X FPn	Negation		

```

Rolf-D.Klein 68020/68881 Assembler 5.0 (C) 1985, Seite 1
229C00 * BENCHMARK-PROGRAMM
229C00 *
010000 ORG $10000
010000 START:
010000 4EB9 00218A18 JSR @CI * START BEI TASTENDRUCK
010006 223C 00030D40 MOVE.L #200000,D1 * GESAMT 1 000 000 MAL
01000C F23C 4C00 FMOVE.P #1.000002,FP0
010010 00000001
010014 00000200
010018 00000000
01001C F23C 4C80 FMOVE.P #1.0,FP1
010020 00000001
010024 00000000
010028 00000000
01002C
01002C F200 00A2 LP:
010030 F200 00A2 FADD FP0,FP1 * HIER BEFEHLE 5 MAL ABLEGEN.
010034 F200 00A2 FADD FP0,FP1
010038 F200 00A2 FADD FP0,FP1
01003C F200 00A2 FADD FP0,FP1
010040 5381 SUBQ.L #1,D1
010042 66E8 BNE.S LP
010044 4E75 RTS
010046
010046 END
228B16 Ende-Symboltabelle

```

Bild 5. Ein Einfach-Benchmark-Programm

Rolf-D.Klein 68020/68881 Assembler 5.0 (C) 1985, Seite 1

```

229C00 *****
229C00 * FPU DEMO PROGRAMM *
229C00 * ROLF-DIETER KLEIN, 860529 *
229C00 * V 1.0 *
229C00 *****
010000 ORG $10000 * START DES HAUPTPROGRAMMS
010000
010000 START:
010000 JSR @CLRSCREEN * BILDSCHIRM LOESCHEN
010006 4EB9 0021B530 JSR @CUIROFF * OHNE CURSOR
01000C 4240 CLR D0
01000E 4241 CLR D1 * BILDSEITENWECHSEL AUS
010010 4EB9 00219FD6 JSR @SETFLIP
010016 4240 CLR D0
010018 4241 CLR D1 * BILDSEITE 0
01001A 4EB9 00218E24 JSR @NEWPAGE
010020 *
010020 CLR D1 * XPUNKT = 0
010022 LOOP:
010022 *
010022 F201 5000 FMOVE.W D1,FP0 * UMRECHNEN IN X-WERT DER FUNKTION
010026 F23C 5420 FDIV.D #512,FP0 * NORMIEREN
01002A 40800000
01002E 00000000
010032 F239 4823 FMUL.X XMAX,FP0 * MAXIMALER WERT IN X-RICHTUNG
010036 000100AC
01003A 6100 0052 BSR FUNKTION * BERECHNEN DER FUNKTION
01003E F239 4820 FDIV.X YMAX,FP0 * NORMIEREN
010042 000100B8
010046 F23C 5423 FMUL.D #127,FP0 * AUSLENKUNG IN PIXEL
01004A 405FC000
01004E 00000000
010052 F23C 5422 FADD.D #128,FP0 * BILDMITTE Y = 0
010056 40600000
01005A 00000000
01005E F202 7000 FMOVE.W FP0,D2 * IN INTEGER, FUER ZEICHNEN
010062 4EB9 00218EFA JSR @MOVEVTO * STARTPOSITION
010068 343C 0080 MOVE #128,D2 * SENKRECHTE LINIE ZEICHNEN
01006C 4EB9 00218F64 JSR @DRAWTO * ZUR BILDMITTE
010072 *
010072 0641 0001 ADD #1,D1 * XPUNKT := XPUNKT + 1
010076 0C41 0200 CMP #512,D1
01007A 6D00 FFA6 BLT LOOP * SOLANGE KLEINER, AUSGEBEN
01007E *
01007E WA:
01007E 4EB9 00218A18 JSR @CI * WARTEN BIS M GEDRUECKT
010084 0C00 004D CMP.B #'M',D0
010088 6600 FFF4 BNE WA * PROGRAMMENDE
01008C 4E75 RTS
01008E *
01008E * FUNKTION, BEISPIEL GEDAEMPFTES SCHWINGUNG
01008E FUNKTION: * X IN FP0, ERGEBNIS F(X) IN FP0 ANSCHLIESSEND
01008E F200 0080 FMOVE FP0,FP1 * MERKEN, HIER BEISPIEL F(X) = SIN(X) * E ^ (-K * X)
    
```

```

010092 F200 048E FSIN FP1
010096 F23C 5423 FMUL.D #-0.04,FP0 * -K * X
01009A BFA47AE1
01009E 47AE147B
0100A2 F200 0010 FETOX FP0 * E HOCH (-K*X)
0100A6 F200 0423 FMUL FP1,FP0 * ERGEBNIS IN FP0
0100AA 4E75 RTS
0100AC
0100AC 40050000 XMAX: DC.X 100.0 * 0..XMAX IN X-RICHTUNG
0100B0 C8000000
0100B4 00000000
0100B8 3FFF0000 YMAX: DC.X 1.0 * -YMAX .. YMAX AMPLITUDE
0100BC 80000000
0100C0 00000000
0100C4
0100C4 END
228CD8 Ende-Symboltabelle
    
```

verwendete Testprogramm, in das hier beispielsweise die Instruktion FADD zum Test eingesetzt ist. Die leere Schleife benötigt zur Ausführung 0.64 Sekunden. Es werden immer 200000 Schleifendurchläufe ausgeführt und – um den Overhead klein zu halten – wird der zu testende Befehl fünfmal hingeschrieben. Die gestoppte Zeit kann man dann also durch 1000000 teilen und erhält dann die Ausführungszeit für eine FPU-Instruktion. Die Zeit wurde für einen Betriebstakt von 12 MHz für CPU und FPU gemessen.

Ergebnisse: FSUB4.1 µs, FADD 4.1 µs, FMUL 5.6 µs, FDIV 8.2 µs, FSIN 32.6 µs, FEXP 32.2 µs.

Bild 6 zeigt ein praktisches Anwendungsbeispiel. Aufgabe ist es, eine Funktion graphisch auf dem Bildschirm

Bild 6. Das Programm stellt eine Funktion grafisch dar

EQ) auch neue (wie OGE usw.). Diese zusätzlichen Bedingungsabfragen berücksichtigen alle IEEE-Empfehlungen für die Gleitkomma-Arithmetik. So kann die FPU auch mit Zahlen umgehen, die zu groß geworden sind, oder bei denen sich Fehler aufgrund von Rundungsoperationen eingeschlichen haben.

Bild 4 zeigt die umfangreiche Befehlsliste der FPU. Neben den vier Grundrechenarten findet man dort auch Befehle für trigonometrische Operationen, in denen sogar die hyperbolischen Funktionen enthalten sind.

Wer sich im Detail für diese Befehle interessiert, dem sei das Handbuch zur FPU 68881 empfohlen, das viele hundert Seiten dick ist und von Motorola geliefert wird.

Hohe Geschwindigkeit

Die Rechengeschwindigkeit der FPU kann sich sehen lassen. Ein paar Benchmarks sollen das zeigen. Bild 5 zeigt das

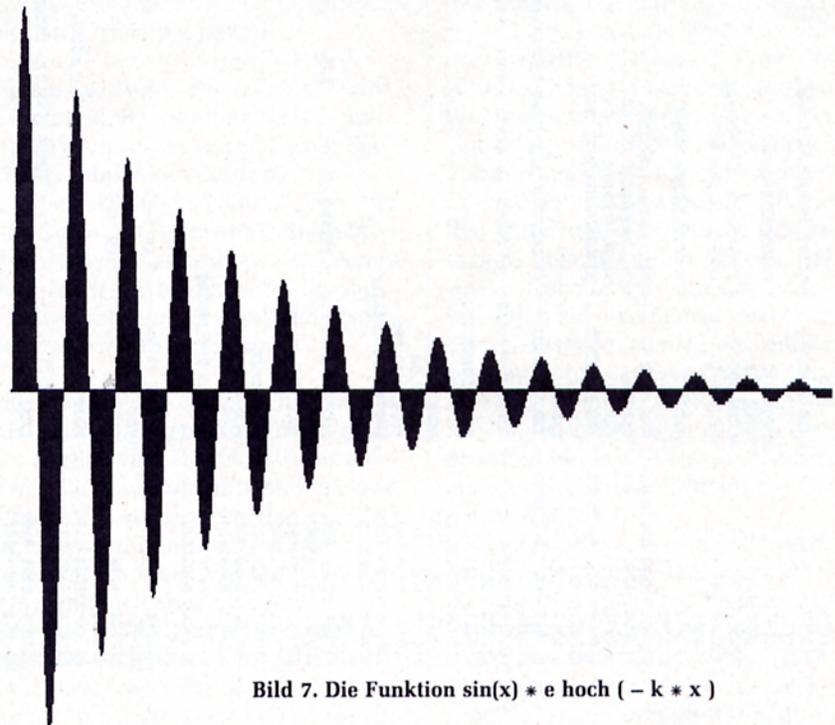


Bild 7. Die Funktion $\sin(x) * e^{-k * x}$

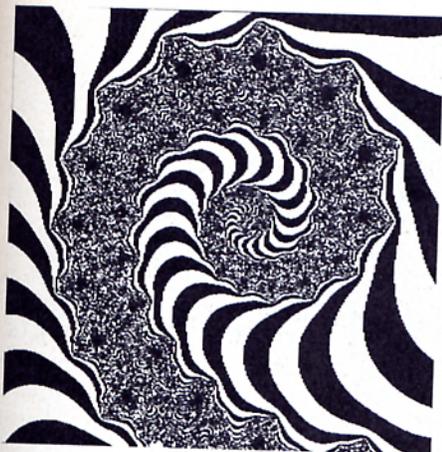


Bild 9. Ein Ausschnitt aus dem Seepferdchental der Mandelbrotmenge

darzustellen. Hinter der Marke FUNKTION steht die Formel zur Berechnung der Funktion. Der Eingangsparameter wird dazu in Register FP0 übergeben und der Wert der Funktion steht anschließend wieder in diesem Register. In der Speicherzelle XMAX wird die Größe für die X-Achse eingetragen. Als Startwert wurde hier fest der Wert 0 verwendet. In YMAX steht der Funk-

tionswert, der als Maximum im Intervall 0..XMAX verwendet wird (ein geschicktes Programm kann das auch automatisieren).

Das Hauptprogramm berechnet für jeden x-Wert den dazugehörigen Funktionswert und gibt ihn als senkrechte Linie aus. Die x-Achse verläuft dabei in der Bildschirmmitte, so daß man auch negative Werte darstellen kann.

Bild 7 zeigt das Ergebnis auf dem Bildschirm. Für die Berechnung und Ausgabe auf dem Schirm wurden 260 ms benötigt, die Berechnung selbst dauert nur 100 ms. Man könnte die Kurve also schon bewegt darstellen, denn immerhin sind etwa 4 Bilder pro Sekunde möglich.

Bild 8 zeigt ein anderes Beispiel. Bei der Berechnung der Mandelbrotmenge, die man immer wieder in der Literatur findet, sind sehr viele Rechenschritte nötig. Das Programm ist hier in der Lage, Bild 9 in ca. 16 Minuten aufzubauen. Ohne FPU würde man dazu ungefähr einen halben Tag benötigen. Dargestellt ist ein stark vergrößerter Ausschnitt der Mandelbrotmenge. Hier könnte man übrigens auch mit Integer-Arithmetik nicht mehr viel ausrichten.

Das Benutzerhandbuch kann durch eine Schulung der Benutzer nicht vollständig ersetzt werden. Vielmehr ist nach den überzeugenden Ausführungen des Sachverständigen davon auszugehen, daß die Schulung der Benutzer sowie die schriftliche Dokumentation – das Benutzerhandbuch – zusammengehören und sich wechselseitig ergänzen“.

Diese Ausführungen rundet das Gericht damit ab, daß seiner Ansicht nach (und hier folgte es wieder dem Sachverständigen) die Schulung des Benutzers schon aus Zeitmangel nicht auf alle denkbaren Sonderfälle eingehen könne. Diese müßten daher schriftlich dokumentiert werden. Eine Einweisung des Benutzers in alle denkbaren Fälle über den Bildschirm sei unpraktisch.

Damit steht das Gericht im Einklang mit der herrschenden Literaturmeinung. So hat etwa Zahrt in einer Anmerkung diesem Urteil ausdrücklich zugestimmt (Betriebs-Berater 1985, S. 145). Er berichtet aus Fällen aus seiner Praxis, in denen ein Anwender mit seinem Bürocomputer insbesondere deshalb nicht zurecht kam, weil ihm die Bedienungsanweisung fehlte.

Auch Döbel-Berger und Martin (Zeitschrift für Datenverarbeitung, Online, Heft 10/84 ab S. 88) halten das Handbuch für unverzichtbar. Es reicht ihrer Meinung nach nicht aus, lediglich spezielle Bedienungsanleitungen zur Handhabung des Systems zu geben oder nur den Umgang mit einem besonderen Programm zu vermitteln. Vielmehr müßten die verkauften Systeme in einen Gesamtzusammenhang eingebettet werden: Der Benutzer muß verstehen können, was „hinter dem Bildschirm“ abläuft. Zur Vermittlung dieses Hintergrundwissens ist das Handbuch unbedingt erforderlich, durch den Bildschirm selbst kann es nicht ersetzt werden. Einmal – darauf weisen Döbel-Berger und Martin ausdrücklich hin – kann man mit schriftlichen Unterlagen an die Lese- und Lerngewohnheiten der Benutzer anknüpfen. Zweitens ist ein Buch für den ungeübten Anwender immer noch praktischer als der Monitor, da das Vor- und Zurückblättern hier leichter fällt als das Suchen auf dem Bildschirm.

Konsequenterweise ist den Benutzerhandbüchern äußerste Sorgfalt zu widmen. Es ist nämlich zu beachten, daß nicht nur die Nichtlieferung eine Verletzung einer vertraglichen Pflicht ist: Auch eine sogenannte „Schlecht-Lieferung“ führt zu Kündigungsrechten und ähnlichem.

Hermann Kahlen

Benutzerhandbuch: Juristisch unverzichtbar

Schlechte oder nicht vorhandene Handbücher – wer mit gekaufter Software arbeiten muß, kann oft ein Lied davon singen. Daß man als Kunde in diesem Fall aber nicht alles hinnehmen muß, zeigt eine Entscheidung des Landgerichts Mannheim vom 8.10.84 (AZ 24 O 62/83), in dem die juristische Bedeutung des Handbuches deutlich wird. Im unterschiedenen Fall hatte ein Fensterbauer beim Lieferanten einen Bürocomputer mit Programmen für Fensterbau, Lohn-, Gehalts- und Finanzbuchhaltung bestellt. Daß die Auslieferung über eine Leasing-Gesellschaft erfolgte, ist hier ohne Bedeutung. Er unterzeichnete eine Übernahmebestätigung, in der er ausdrücklich bestätigte, daß er die darin bezeichneten Anlageteile sowie „Standardsoftware“ bereits am 18.6.1980 „fabrikneu und in einwandfrei funktionsfähigem Zustand“ übernommen hatte. Im Laufe des Prozesses wurde es unstreitig, daß er einen Teil der vereinbarten Lieferung – ein Programm zur Unterstützung von Kalkulation und Fertigung von Holzfenstern – nicht erhalten hatte.

Auch das Benutzerhandbuch wurde ihm nicht zur Verfügung gestellt. Den Prozeß, in dem es um die Kündigung des Leasing-Vertrages ging, verlor der Lieferant. Begründung: Er war mit der „Lieferung eines wesentlichen Teiles der geschuldeten Leistung im Verzug“. Das Gericht sah nämlich, den Ausführungen eines Sachverständigen folgend, das Benutzerhandbuch als wesentlichen Teil der geschuldeten Leistung an. Seine Lieferung ist damit juristisch eine sogenannte Hauptpflicht.

In der Begründung des Gerichts heißt es: „Aus dem Gutachten des Sachverständigen ... ergibt sich nämlich, daß das Benutzerhandbuch zum notwendigen und üblichen Lieferumfang bei der Anlieferung eines Computersystems gehört. Als Programmdokumentation stellt das Benutzerhandbuch eine notwendige Voraussetzung für die sinnvolle Anwendung eines Programmes dar. Diese in Fachkreisen einhellige Meinung ist daher auch in den Normenentwurf zur DIN 66.230 eingegangen.“