# Arbeitsgruppe Eingebettete Systeme und Betriebssysteme



## Vorlesung Rechnersysteme

Übungsblatt 9

ab 15. Juni 2010

Hinweis: Nutzen Sie bei der Erstellung der Programme den Easy68k. Bringen Sie das fertige Programm zur Demonstration auf einem USB-Stick mit.

### Aufgabe 1

Entwickeln Sie aus der Vorlage sinus\_Vorlage.X68 auf der Übungsseite ein Assemblerprogramm, das für ganzzahlige positive Werte von 0–90 Grad den zugehörigen Sinuswert mithilfe einer Look-Up-Tabelle berechnet. Schätzen Sie die Größe des Interpolationsfehlers ab!

#### Anmerkung

Wie in der Vorlage ersichtlich, ist eine Look-Up-Tabelle zu verwenden. Dazu sind n Funktionswerte  $f(x_k)$  mit k < n in einem Array als Stützstellen der Funktion bereitgestellt. Die Zahl der Stützstellen über dem Intervall  $0 \le k \le n$  hängt von der Auflösung r ab. Wenn also der Wert für ein x bestimmt werden soll, wird zunächst die Position der beiden benachbarten Stützstellen  $(f(x_i), f(x_{i+1}))$  im Array bestimmt und der Punkt dann (linear) interpoliert. Die Position i ergibt sich als Ganzzahldivision des Eingabewertes x mit der Auflösung r.

$$i = floor(x/r)$$

$$f(x) = f(x_i) + \frac{f(x_{i+1}) - f(x_i)}{x_{i+1} - x_i} \cdot (x - x_i)$$

Für unsere Fragestellung könnte man also ein Array mit den Einträgen für  $\sin(x)$  erstellen. Wie in der Vorlage ersichtlich, bedienen wir uns dafür der ersten vier Nachkommawerte in base. Allerdings wird anhand der vorhergehenden Gleichnung für f(x) deutlich, dass der erste Faktor ebenfalls eine Konstante ist. Um die Berechnungen zu reduzieren, wird auch hier eine Look-Up-Tabelle benutzt (corr). Die Auflösung r der Look-Up-Tabelle beträgt 6 Grad, für 90 Grad also 16 Einträge. Der Sinus von  $\alpha$  berechnet sich also für unsere Fragestellung zu:

$$i = \text{floor}(\alpha/r)$$
  
 $\text{rem} = \text{remainder}(\alpha/r)$   
 $\sin(\alpha) = \text{base}_i + \text{corr}_i \cdot \text{rem}$ 

#### Aufgabe 3

Erweitern Sie die vorgegebenen Assemblerdatei  $\mathtt{matrixmult\_Vorlage.X68}$  um ein Unterprogramm, das zwei  $n \times n$ -Matrizen multipliziert. Die Matrizen enthalten vorzeichenbehaftete Integerzahlen, die je in zwei Byte gespeichert werden. Hinweise zur Programmierung:

- Ansatz: Konzentrieren Sie sich zunächst auf den konzeptionellen Algorithmus, brechen Sie ihn herunter auf Einzelschritte und gehen Sie erst dann über zur Implementierung.
- Die Speicherorte der Matrizen sind bereits vorgegeben.
- Speichern Sie das Ergebnis hinter dem symbolischen Namen MatrixC.
- $\bullet$  Gestalten Sie Ihre Subroutine so, dass sie durch den Matrixparameter n (im Programm N) parametrisierbar ist.
- Vergessen Sie nicht, Ihren Programmabschnitt aussagekräftig zu kommentieren.

Testen Sie Ihr Programm nicht nur, aber auch mit der Multiplikation folgender Matrizen:

$$\left(\begin{array}{ccc}
1 & 0 & 1 \\
1 & 2 & 3 \\
0 & 1 & 2
\end{array}\right)
\left(\begin{array}{ccc}
2 & -2 & 5 \\
3 & 0 & -1 \\
3 & 2 & 10
\end{array}\right)$$

## Aufgabe 4

Gib für das in Quellcodeauszug 1 dargestellte Assemblerprogramm die verwendeten Kontrollstrukturen an (jeweils Zeilennummer und Kontrollstruktur) und stelle das Programm in C-Syntax dar!

#### Aufgabe 4

1. In der Vorlesung wurde die durchschnittliche Speichernutzung einer CISC und RISC Architektur gegenübergestellt (Folie 12). Welche Erkenntnisse lassen sich aus der Darstellung gewinnen und wie sind diese zu begründen?

```
ORG $1000
RMB 10
 1\\2\\3\\4
     ARRAY
                            10
                                       ; 10 Byte Array
     MAIN
                LDA
                            #10
                PSHS
                            A
 5
                            ARRAY
                LEAX
 6
7
                PSHS
                            Χ
                            SORT
                \operatorname{BSR}
 8
                LEAS
                             2, S
                            END
 9
     END
                {\rm BRA}
10
     SORT
                \operatorname{PSHS}
                            U
                          , S
-1, S
X
11
                LEAU
12
                LEAS
                PSHS
13
     L1
                LDA
                            #1
14
                            -1, U
                STA
15
16
                \mathrm{LDX}
                             2, U
17
     L2
                PSHS
                            A
                              , X+
                \mathrm{LDA}
18
                               , X
19
                CMPA
20
                BHS
                            L3
21
                PSHS
                            X
                           -1, X
X
22
                LEAX
23
                PSHS
                            SWITCH
24
                \operatorname{BSR}
                           1, S
X
25
                LEAS
26
                PULS
                           #0
-1, U
A
27
                LDA
28
                STA
29
     L3
                PULS
30
                INCA
                CMPA
                             3, U
31
32
                {\rm BNE}
                            L2
33
                            -1, U
                \mathrm{LDA}
                            #1
34
                CMPA
                            Ľ1
-2, U
35
                BNE
36
                LEAS
                            Х
37
                PULS
                               , U
38
                LEAS
                            U
                PULS
39
40
                RTS
                PSHS
41
     SWITCH
                            U
42
                LEAU
43
                PSHS
                PSHS
44
45
                LDX
                             2, U
46
                LDY
                             3, U
47
                \mathrm{LDA}
                                 Х
48
                PSHS
                               , Y
, X
                LDA
49
50
                STA
51
                PULS
                            A
                STA
                               , Y
52
                           \mathbf{Y}\\ \mathbf{X}\\ \mathbf{U}
                PULS
53
54
                PULS
                PULS
55
56
                \operatorname{RTS}
57
                END
```

Listing 1: Zu analysierendes Assemblerprogram

- 2. Warum benötigen RISC-Rechner mehr Register als CISC-Rechner?
- 3. Erklären Sie den Begriff Load and Store Architektur kurz und prägnant!

#### Aufgabe 5

Die Abarbeitung eines Programmes für einen (fiktiver) RISC Prozessor ABC123 und eines funktional equivalenten Programmes für einen 68020 (25 MHz) soll die gleiche CPU Zeit dauern. Mit welchem Takt muss der RISC-Prozessor laufen, um diesen Anspruch zu erfüllen? Die Programme wurden statistisch analysiert, dabei wurden die in der Tabelle dargestellten Werte ermittelt. Zur Berechnung kann für die Zyklen pro Instruktion der Mittelwert des angegeben Bereiches angenommen werden.

	68020	ABC123
IC	1.0	1.3
TD	40  ns	
CPI	5-7	1.3-1.7

Welche Erkenntnis läßt sich also aus der Angabe einer Taktfrequenz für einen Rechner ziehen?