

Übungsblatt 8

Rechnerarchitektur im SS 22

Zu den Modulen I, J und K

Abgabetermin: 26.06.2022, 18:00 Uhr

Besprechung: T-Aufgaben: 20.06.22 - 24.06.22, H-Aufgaben: 27.06.22 - 01.07.22

Aufgabe 52: (T) Parameterübergabe bei Unterprogrammaufrufen (- Pkt.)

Für die Parameterübergabe bei Prozeduraufrufen existieren verschiedene Möglichkeiten.

- Erläutern Sie zunächst die Begriffe *call by value* und *call by reference*. Geben Sie zu beiden Konzepten je ein Beispiel in einer Hochsprache an.
- Schreiben Sie nun ein SPIM-Programm, das den Durchschnitt der Werte eines Feldes berechnet. Die Berechnung selbst soll dabei ein Unterprogramm erledigen. Die Übergabe des Feldes soll nach dem Konzept *call by value* erfolgen.

Achtung: Das Hauptprogramm soll dem Unterprogramm **alle** zur Berechnung notwendigen Werte über den Stack zur Verfügung stellen! Sie dürfen bei Ihrer Implementierung davon ausgehen, dass sich das Feld bereits im Speicher befindet.

- Schreiben Sie Ihr Programm aus Aufgabe b) so um, dass die Übergabe des Feldes nach dem Konzept *call by reference* funktioniert.

Achtung: Das Hauptprogramm soll dem Unterprogramm **ausschließlich** Speicheradressen zur Berechnung zur Verfügung stellen! Sie dürfen wieder davon ausgehen, dass sich das Feld bereits im Speicher befindet. Sie dürfen zur Übergabe der Adressen an das Unterprogramm die laut Konvention dafür vorgesehenen Register \$a0 - \$a3 verwenden. Das Ergebnis des Unterprogrammaufrufes dürfen Sie dem Hauptprogramm über das Register \$v0 zur Verfügung stellen.

Aufgabe 53: (T) SPIM: 2er-Komplement-Darstellung (- Pkt.)

- Schreiben Sie ein MIPS-Assembler-Programm, das eine positive bzw. eine negative Dezimalzahl einliest und deren Binärdarstellung unter Verwendung der 2er-Komplement-Darstellung ausgibt. Verwenden Sie den Systemaufruf `read_int ($v0 := 5)`, um die Dezimalzahl von der Konsole einzulesen. Testen Sie Ihr Programm mit verschiedenen positiven und negativen Eingaben.
- Was ist die größte und die kleinste Dezimalzahl für die Ihr Programm korrekt funktioniert? Begründen Sie Ihre Antwort

Aufgabe 54: (H) Zahlendarstellung im Rechner

(12 Pkt.)

- a. Geben Sie die 1er- und 2er-Komplementdarstellung der folgenden Zahlen unter der Annahme an, dass 8 Bit **inklusive** des Vorzeichenbits zur Verfügung stehen.
- (i) 0
 - (ii) -57
 - (iii) 127
- b. Berechnen Sie in der 1er- und 2er-Komplementdarstellung folgende Differenzen unter der Annahme, dass 8 Bit **inklusive** des Vorzeichenbits zur Verfügung stehen. Achten Sie darauf, dass der Rechenweg ersichtlich ist.
- (i) $44 - 37$
 - (ii) $64 - 32$
 - (iii) $-45 - 83$
- c. Nennen Sie zwei Vorteile, die sich bei der Zweierkomplementdarstellung von Binärzahlen gegenüber der Vorzeichen/Betrag-Darstellung (sign/magnitude) in Rechnern ergeben.
- d. Gegeben seien die Zahlen $u = 100110$ und $v = 101111$ in Zweierkomplementdarstellung auf Basis von 6 Bit. Addieren Sie diese beiden Zahlen und achten Sie auf einen nachvollziehbaren Rechenweg. Hat bei der Addition ein Überlauf stattgefunden?

Aufgabe 55: (H) Gleitkommazahlen nach IEEE 754

(9 Pkt.)

Geben Sie die Darstellung folgender Zahlen als Gleitkommazahl nach IEEE 754 in einfacher (32-Bit) und doppelter (64-Bit) Genauigkeit an. **Achtung:** Der Rechenweg muss ersichtlich sein!

- a. $(10, 5)_{10}$
- b. $(0, 1)_{10}$
- c. $(-\frac{2}{3})_{10}$

Aufgabe 56: (H) Caesar-Verschlüsselung unter SPIM

(6 Pkt.)

Bearbeiten Sie die folgende Aufgabe zum Thema Assemblerprogrammierung unter SPIM.

Hinweis: Eine Übersicht der SPIM-Befehle finden Sie am Ende des Übungsblatts.

Im Folgenden soll ein MIPS-Assembler Programm vervollständigt werden, welches einen gegebenen Text mittels der **Caesar-Verschlüsselung** in einen Geheimtext umwandelt. Bei der Caesar-Verschlüsselung wird jeder Buchstabe im zu verschlüsselnden Text um eine vorher festgelegte Distanz im Alphabet verschoben. Ist z.B. die Distanz 3, so wird der Buchstabe A zum Buchstaben D, der Buchstabe B zum Buchstaben E, ..., der Buchstabe Z zum Buchstaben C.

Das folgende MIPS-Assembler Programm erwartet als Nutzereingabe die Distanz, um die die Buchstaben verschoben werden sollen und verschlüsselt dann einen gegebenen Text.

Ergänzen Sie den unten angegebenen Coderahmen um insgesamt **6 Zeilen Code**, so dass das Programm wie beschrieben funktioniert. Tragen Sie Ihre Lösung unter den mit “# Ihre Loesung:” markierten Stellen direkt in den folgenden Coderahmen ein:

```

1  .data
2
3  shift_text: .asciiz "Um wieviele Stellen soll der Text verschoben werden: "
4  string1: .asciiz "Der verschluesselte Text lautet: "
5  secret: .asciiz "GEHEIMNIS"
6  string_a: .asciiz "A"
7  string_z: .asciiz "Z"
8
9  result: .space 9
10
11 .text
12 main:
13     # t0 - Zum Zwischenspeichern der Position des aktuell betrachteten
        Buchstabens
14     # t1 - Gibt die Laenge des Geheimworts an
15     # t2 - ASCII Wert des Buchstaben A (65)
16     # t3 - ASCII - WERT des Buchstaben Z (90)
17     li $t0, 0
18     li $t1, 9
19     lb $t2, string_a
20     lb $t3, string_z
21
22     la $a0, shift_text      # String mit Anfangsadresse shift_text in $a0
        laden
23     li $v0, 4               # 4 in $v0 laden
24     syscall                # Text mit Anfangsadresse in $a0 auf der
        Konsole ausgeben
25
26     li $v0, 5               # 5 in $v0 laden
27     syscall                # Zahl eingeben
28
29     move $s1, $v0           # Eingegebene Zahl in $s1 speichern
30
31 loop:  bge $t0, $t1, end    # Falls alle Buchstaben betrachtet wurden ->
        Springe end
32     lb $t4, secret($t0)    # Lade den aktuellen Buchstaben in $t4
33
34 caesar: #####
35         # Fuegen Sie hier Ihre Loesung ein #
36         #####
37
38
39
40         #####
41         # Ende Ihrer Loesung #
42         #####
43         bgt $t4, $t3, cadd   # Falls das Ergebnis > Z --> springe zu cadd
44
45 save:  #####
46         # Fuegen Sie hier Ihre Loesung ein #
47         #####
48
49
50
51
52
53
54         #####

```

```

55      # Ende Ihrer Loesung #
56      #####
57      j loop                # Springe zum Label loop
58
59 cadd:  #####
60      # Fuegen Sie hier Ihre Loesung ein #
61      #####
62
63
64
65
66
67
68
69      #####
70      # Ende Ihrer Loesung #
71      #####
72      j save                # Springe zum Label save
73
74
75 end:   la $a0, string1      # Anfangsadresse des Strings string1 wird in
      $a0 geladen
76      li $v0, 4              # 4 wird in $v0 geladen
77      syscall               # String string1 wird auf der Konsole ausgegeben
78
79      la $a0, result         # Anfangsadresse des Strings result wird in
      $a0 geladen
80      li $v0, 4              # 4 wird in $v0 geladen
81      syscall               # String result wird auf der Konsole ausgegeben
82
83      li $v0, 10             # 10 wird in $v0 geladen
84      syscall               # Programm wird beendet

```

Aufgabe 57: (H) Einfachauswahlaufgabe: Wiederholung

(5 Pkt.)

Für jede der folgenden Fragen ist eine korrekte Antwort auszuwählen („1 aus n“). Eine korrekte Antwort ergibt jeweils einen Punkt. Mehrfache Antworten oder eine falsche Antwort werden mit 0 Punkten bewertet.

a) Was bewirkt der Spim-Befehl <code>li \$v0 5</code> :			
(i) Der Wert 5 wird in das Register <code>\$v0</code> geladen	(ii) Es wird ein Integer von der Konsole eingelesen	(iii) Es wird eine Zahl vom Typ <code>double</code> von der Konsole eingelesen	(iv) Es wird ein Integer auf der Konsole ausgegeben
b) Welche Aussage ist korrekt? MIPS ist eine...			
(i) Stack-Architektur	(ii) Load-Store-Architektur	(iii) Heap-Architektur	(iv) Last-in-First-Out-Architektur
c) Welche Aussage ist falsch? Die Funktion <code>syscall</code> ...			
(i) führt eine Funktion des Betriebssystems aus	(ii) besitzt selbst keine Parameter	(iii) erwartet die Nummer der auszuführenden Funktion in <code>\$v0</code>	(iv) beendet das Programm sofort

d) Bei welcher Belegung (x_1, x_2, x_3) ergibt die Boolesche Funktion $f(x_1, x_2, x_3) = (x_1 \cdot \bar{x}_2) + (x_2 \cdot \bar{x}_3)$ den Wert 1?			
(i) (0, 1, 0)	(ii) (0, 1, 1)	(iii) (1, 1, 1)	(iv) (0, 0, 1)
e) Wofür steht CISC im Zusammenhang mit Mikroprozessoren?			
(i) Controversy Instruction Set Computer	(ii) Complex Instruction Set Calculator	(iii) Constructive Instruction Set Computer	(iv) Complex Instruction Set Computer

Überblick über die wichtigsten SPIM Assemblerbefehle		
Befehl	Argumente	Wirkung
add	Rd, Rs1, Rs2	$Rd := Rs1 + Rs2$ (mit Überlauf)
sub	Rd, Rs1, Rs2	$Rd := Rs1 - Rs2$ (mit Überlauf)
addu	Rd, Rs1, Rs2	$Rd := Rs1 + Rs2$ (ohne Überlauf)
subu	Rd, Rs1, Rs2	$Rd := Rs1 - Rs2$ (ohne Überlauf)
addi	Rd, Rs1, Imm	$Rd := Rs1 + Imm$
addiu	Rd, Rs1, Imm	$Rd := Rs1 + Imm$ (ohne Überlauf)
div	Rd, Rs1, Rs2	$Rd := Rs1 \text{ DIV } Rs2$
rem	Rd, Rs1, Rs2	$Rd := Rs1 \text{ MOD } Rs2$
mul	Rd, Rs1, Rs2	$Rd := Rs1 \times Rs2$
b	label	unbedingter Sprung nach label
j	label	unbedingter Sprung nach label
jal	label	unbed. Sprung nach label, Adresse des nächsten Befehls in \$ra
jr	Rs	unbedingter Sprung an die Adresse in Rs
beq	Rs1, Rs2, label	Sprung, falls $Rs1 = Rs2$
beqz	Rs, label	Sprung, falls $Rs = 0$
bne	Rs1, Rs2, label	Sprung, falls $Rs1 \neq Rs2$
bnez	Rs1, label	Sprung, falls $Rs1 \neq 0$
bge	Rs1, Rs2, label	Sprung, falls $Rs1 \geq Rs2$
bgeu	Rs1, Rs2, label	Sprung, falls $Rs1 \geq Rs2$
bgez	Rs, label	Sprung, falls $Rs \geq 0$
bgt	Rs1, Rs2, label	Sprung, falls $Rs1 > Rs2$
bgtu	Rs1, Rs2, label	Sprung, falls $Rs1 > Rs2$
bgtz	Rs, label	Sprung, falls $Rs > 0$
ble	Rs1, Rs2, label	Sprung, falls $Rs1 \leq Rs2$
bleu	Rs1, Rs2, label	Sprung, falls $Rs1 \leq Rs2$
blez	Rs, label	Sprung, falls $Rs \leq 0$
blt	Rs1, Rs2, label	Sprung, falls $Rs1 < Rs2$
bltu	Rs1, Rs2, label	Sprung, falls $Rs1 < Rs2$
bltz	Rs, label	Sprung, falls $Rs < 0$
not	Rd, Rs1	$Rd := \neg Rs1$ (bitweise Negation)
and	Rd, Rs1, Rs2	$Rd := Rs1 \& Rs2$ (bitweises UND)
or	Rd, Rs1, Rs2	$Rd := Rs1 Rs2$ (bitweises ODER)
syscall		führt Systemfunktion aus
move	Rd, Rs	$Rd := Rs$
la	Rd, label	Adresse des Labels wird in Rd geladen
lb	Rd, Adr	$Rd := \text{MEM}[\text{Adr}]$
lw	Rd, Adr	$Rd := \text{MEM}[\text{Adr}]$
li	Rd, Imm	$Rd := Imm$
sw	Rs, Adr	$\text{MEM}[\text{Adr}] := Rs$ (Speichere ein Wort)
sh	Rs, Adr	$\text{MEM}[\text{Adr}] \text{ MOD } 2^{16} := Rs$ (Speichere ein Halbwort)
sb	Rs, Adr	$\text{MEM}[\text{Adr}] \text{ MOD } 256 := Rs$ (Speichere ein Byte)

Funktion	Code in \$v0	Funktion	Code in \$v0
print_int	1	read_float	6
print_float	2	read_double	7
print_double	3	read_string	8
print_string	4	sbrk	9
read_int	5	exit	10