

Maschinenprogrammierung

Mittwoch, 12. Juni 2019 18:28

Aufgabe 1: Maschinenbefehle lesen

Stellen Sie zunächst die angegebenen Maschinenbefehle in Binärform dar, und beschreiben Sie anschließend deren Funktion textuell:

- 0C000020
- 01095025
- 000841C2
- 00001010

0C000020 = 000011 000000000000000000000000

Format I: 6-bit Opcode, 26-bit Wert/Adresse

Beschreibung: Springe zur in Wert codierten Adresse und speichere aktuellen Programmschrittzähler in \$ra (\$31)
Mnemonic: jal 0x00000020

01095025 = 000000 01000 01001 01010 00000 100101

Format R: 6-bit Opcode, 3x5-bit Register, 5-bit Shiftamt, 6-bit Function

Beschreibung: Vergleiche die Inhalte von Register \$t0 (\$8) und \$t1 (\$9) mit OR, und speichere das Ergebnis in \$t2 (\$10)
Mnemonic: or \$t2, \$t0, \$t1

000841C2 = 000000 00000 01000 01000 00111 000010

Format R

Beschreibung: Verschiebe den Inhalt von \$t0 "logical" um 7 nach rechts und speichere das Ergebnis in \$t0
Mnemonic: srl \$t0, \$t0, 7

00001010 = 000000 00000 00000 00010 00000 010000

Format R

Beschreibung: Kopiere den Inhalt des 'hi' Registers nach \$v0 (\$2)
Mnemonic: mfhi \$v0

Aufgabe 2: Maschinenbefehle erkennen

Geben Sie die Maschinenbefehle an, die das beschriebene Verhalten bewirken (in Hexadezimaldarstellung):

- Addiere Register 5 mit der Zahl 27 und lege das Ergebnis in Register 3
- Vergleiche Register 8 und Register 15 mit XOR und lege das Ergebnis in Register 2
- Wenn Register 9 und Register 10 gleichen Inhalt besitzen, überspringe den nächsten Befehl
- Speichere die Zahl 0x12345678 in Register 2 (2 Befehle nötig, keine Pseudobefehle!)

Addiere Register 5 mit 27 und lege Ergebnis in Register 3:

--> Format I, Immediatebefehl

--> Opcode rs rt Wert

--> Mnemonic = 'addi' --> Opcode = 001000

==> 001000 00011 00101 000000000011001

==> 20650019

Vergleiche Register 8 und Register 15 per XOR, Ergebnis nach Register 2

--> Format R, Registerbefehl

--> Opcode rs rt rd shamt Function

--> Mnemonic = 'xor' --> Opcode = 000000, Function = 100110

==> 000000 01000 01111 00010 00000 100110

==> 010F1026

Wenn Register 9 und Register 10 den gleichen Inhalt besitzen (Inhalt 9 == Inhalt 10), überspringe den nächsten Befehl

--> Format I, Immediatebefehl

--> Opcode rs rt Wert

Mnemonic: 'beq' --> Opcode = 000100

==> 000100 01001 01010 000000000000001

==> 112A0001

Speichere die Zahl 0x12345678 in Register 8 (ohne Pseudobefehle)

--> Format I, Immediatebefehl

--> Opcode rs rt Wert

Mnemonic: lui --> Opcode = 001111 ; addi --> Opcode = 001000

==> 001111 00000 01000 0001001000110100

==> 001000 01000 01000 0101011001111000

Aufgabe 3: Maschinenprogramme

In Register \$a0 liegt eine unbekannte gültige Zahl x.

Schreiben Sie Maschinenprogramme, die folgende Funktionen leisten. Wenn die Bedingung erfüllt ist lege '1' in \$v0, sonst '0' in \$v0.

- Prüfe ob x negativ ist.
- Prüfe ob x restlos durch 2 teilbar ist.
- Prüfe ob x eine "gültige" Sprungadresse darstellt.

a) Passendes Mnemonic: "slt" (set less than)
--> Format R, Function = 101010

Befehl 1: 000000 00100 00000 00010 00000 101010

b) Mehrere Möglichkeiten: Division->Restbetrachtung; Bit-Logische Betrachtung

Bit-Logische Betrachtung ist effizienter und "schöner"
Mnemonic: "andi"
--> Format I

Befehl 1: 001100 00100 01000 0000000000000001 Vergleiche \$a0 per AND mit "1", Erg. nach \$t0

Jetzt liegt in \$t0 entweder "0" wenn die Zahl gerade ist, oder "1" wenn die Zahl ungerade ist

Mnemonic: "xori"
Befehl 2: 001110 01000 00010 0000000000000001 Vergleiche \$t0 per XOR mit "1", Erg. nach \$v0

Wenn \$t0 = "1", dann ergibt XOR mit "1" -> "0"; Wenn \$t0 = "0" ergibt XOR mit "1" -> "1"

c) Wieder mehrere Möglichkeiten, im Prinzip ähnlich zu Aufgabe b) : Division-> Restbetrachtung; Bit-Logische Betrachtung (per Vergleich oder per Shift)

Hier zur Demonstration per Shift-Verfahren

Gültige Adresse definiert sich als jede Adresse die mit "..00" endet; da Wortlänge = 32 Bit; Adressierung über Byte --> Zwischen Adresse 0400 und 0404 liegen 4 Byte -> 32 Bit

--> Prüfung auf die niedrigsten 2 bit

Mnemonic "sll" (shift left logical)

Befehl 1: 000000 00000 00100 01000 11110 000000 Schiebe Inhalt von \$a0 um 30 Stellen nach links, Erg. nach \$t0

Jetzt ist Register \$t0 entweder "0", falls Wert in \$a0 eine gültige Adresse ist, oder "nicht null" falls nicht

Befehl 2: 000101 00000 01000 0000000000000010 Falls \$t0 != \$zero : überspringe nächsten 2 Befehle

Befehl 3: 001000 00000 00010 0000000000000001 Addiere zu \$zero den Wert "1" und speichere Erg. nach \$v0

Befehl 4: 000100 00000 00000 0000000000000001 Überspringe den nächsten Befehl

Befehl 5: 001000 00000 00010 0000000000000000 Addiere zu \$zero den Wert "0" und speichere Erg. nach \$v0

Befehle 2 -5 könnten in Hochsprache etwa so dargestellt werden:

```
if($t0 != $zero)    Befehl 2
{
    $v0 = 0;        Befehl 5
} else
{
    $v0 = 1;        Befehl 3
}
```

Aufgabe 4:

Erstellen Sie ein Maschinenprogramm, welches folgende Formel ausdrückt:

$$\sum_{k=1}^{100} (-1)^k * k$$

Das Ergebnis soll schlussendlich in Register \$v0 vorliegen.

- Beschreiben Sie zunächst in Textform, welche Schritte notwendig sind und Welche Maschinenbefehle in Frage kommen. Legen Sie bereits die verwendeten Register fest.
- Notieren Sie das Maschinenprogramm in Hexadezimaldarstellung.

a)

Programmablauf:

Schleife von 1 bis 100, bei jedem Durchlauf soll der aktuelle Wert abwechselnd auf-addiert oder -subtrahiert werden. Das Ergebnis soll in \$v0 stehen

Vorbereitung:

Schritt 1: Lege Startwert der Schleife "1" nach \$t0 [entspricht Laufvariable k]

Schritt 2: Lege Endwert der Schleife "101" nach \$t1 [da Schleife 100tste Iteration noch durchführen soll]

Schritt 3: Lege positiv/negativ Zähler mit Startwert "-1" nach \$t2 [-1^k entspricht abwechselndem +/-]

Schritt 4: Setze \$v0 auf "0"

Schleife:

Schritt 5: Berechne \$t0 * \$t2

Schritt 6: Kopiere aus "lo" nach \$t3

Schritt 7: addiere \$t3 zu \$v0

Schritt 8: erhöhe \$t0 um "1"

Schritt 9: Setze \$t2 = "+1" falls \$t0%2 == 0; sonst \$t2 = "-1"

9.1 \$t0 AND "1" -> \$t4

9.2 wenn \$t4 == \$zero, springe zu "Schritt 9.5"

9.3 setze \$t2 = "-1"

9.4 Springe zu "Schritt 10"

9.5 setze \$t2 = "+1"

Schritt 10: Falls \$t0 != \$t1, springe zu Schritt 5 zurück

b)

Hexcode:	MIPS-R2000:	[alternativ mit Labels:]
20080001	addi \$t0, \$zero, 1	
20090065	addi \$t1, \$zero, 101	
200AFFF	addi \$t2, \$zero, -1	
20020000	addi \$v0, \$zero, 0	
010A0018	mult \$t0, \$t2	loop: mult \$t0, \$t2
00005812	mflo \$t3	
004B1020	add \$v0, \$v0, \$t3	
21080001	addi \$t0, \$t0, 1	
310C0001	andi \$t4, \$t0, 1	
11800002	beq \$t4, \$zero, 2	beq \$t4, \$zero, if
200AFFF	addi \$t2, \$zero, -1	
10000001	beq \$zero, \$zero, 1	beq \$zero, \$zero, ifend
200A0001	addi \$t2, \$zero, 1	if: addi \$t2, \$zero, 1
1509FFF6	bne \$t0, \$t1, -10	ifend: bne \$t0, \$t1, loop