

Laborator 0x0B

1. Recap

2. Instrucțiuni : LOAD
STORE
MOVE

3. Instrucțiuni aritmetice

4. Apeluri de sistem

5. Palturi and ^ record

6. Tablouri unidimensionale

7. Suma el dintr-un array

8. Proceduri

Recap

Registrii arhitecturii RISC V

- `zero` - are mereu val. 0
- `gp` - global pointer. Ține adresa de date
- `tp` - thread pointer
- `sp` - stack pointer
- `fp` - frame pointer (f. clp)
- `ra` - return address
- `pc` - program counter (f. cip)
- `t0` → `t6` reg. temp
- `s1` → `s11` reg. salvat
- `a0` → `a7` reg. argumente
- `a0, a1` ⇒ pt return
- `a7` ⇒ pt adresa operunilor de sistem

Tipuri de date

- .byte : 1 B = 8 bits
- .halfword : 2 B (16 b)
- .word : 4 B (32 b)
- .doubleword : 8 B (64 b)
- + .qword, .quad, .quad

Declarații

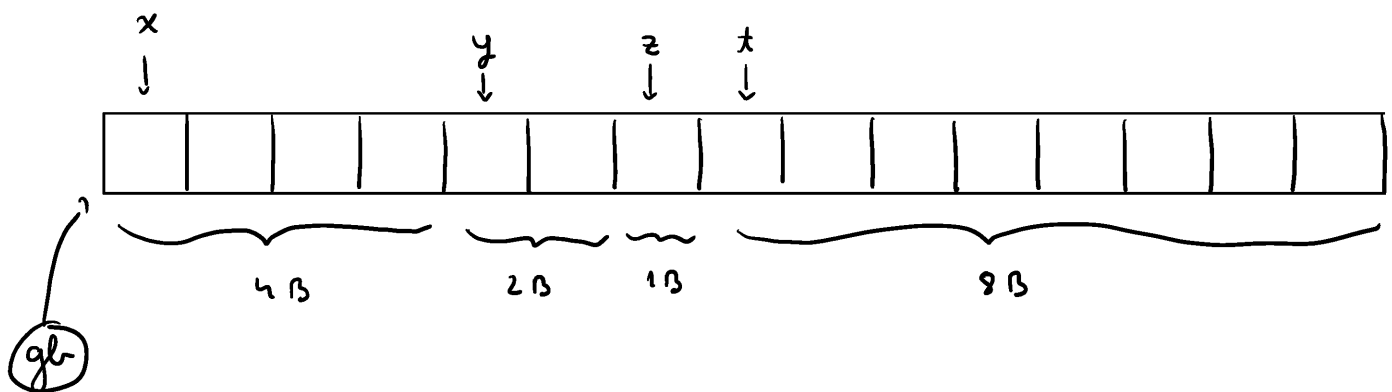
. data

x: . word 15

y: . half word 255

z: . byte 65

t: . double word 2000



$x \leftarrow 0(\text{gr})$

$y \leftarrow 4(\text{gr})$

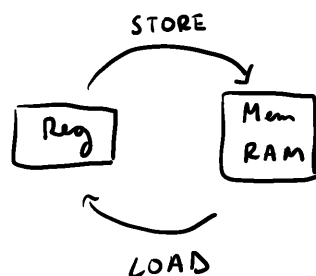
$z \leftarrow 6(\text{gr})$

$t \leftarrow 7(\text{gr})$

Instrucțiuni

1) **LOAD** → încarcă o val din RAM în registru

2) **STORE** → încarcă val din reg. în RAM



1) LOAD notat l și trebuie sufixat

lw, lb, ldw, ldw

li = load immediate value
înt constantă

la = load address
înt practic lea

Exemple

lw t_0, x // în t_0 pune x

lw t_1, y // în t_1 pune y

li $t_2, 2$

li $t_3, 'a'$

la t_4, v // \Leftrightarrow lea v, t_4

2) STORE

sw, sb, ~~ldw~~, ~~ldw~~ NU

sw t_0, x

3) MOVE (! exclusiv pt registre)

move registru-dest, registru-sursa

move t_2, t_1 \Leftrightarrow addi $t_2, t_1, 0$

Instructioni aritmetice

add rd, rs1, rs2 \Rightarrow rd = rs1 + rs2

sub rd, rs1, rs2

mul rd, rs1, rs2

div rd, rs1, rs2 \Rightarrow rd = rs1 / rs2

rem rd, rs1, rs2 \Rightarrow rd = rs1 % rs2

addi rd, rs, **imm** (adunare pe const. numerică)

addi t0, t1, 1

addi t0, t0, 1

Apeluri de sistem

- codul apelului se reține în **a7**
- argumentele sunt a0 → a6
- instr. **ecall**

	cod	arg
EXIT :	93	0
PRINT STRING	4	\$str
PRINT INT	1	x

exit(0) ^{arg}

. data

str : .asciz "RISC V 1n"

x : word 4

exit(0) :

li a7, 93
li a0, 0
ecall

print string :

li a7, 4
li a0, str
ecall

print int :

li a7, 1
liw a0, x
ecall

Salturi

Saltul necondiționat :

j et: che ta san \Rightarrow b et ↖ branch

Saltini conditi onate :

< blt on 1, on 2, et de ta

$$\leq \text{ble}_{on1, on2, it}$$

> **logt** on 1, on 2, et

\geq bge on 1, on 2, et

\Rightarrow beg on 1, on 2, it

!= bne on 1, on 2, et

Obs Non mai e pe invers

Tabelle unidimensionali di dati

Array-ün de word-ün

Declarare n_i initalizare

• data

v : . word 10, 20, 30, 40, 50

n: word 5

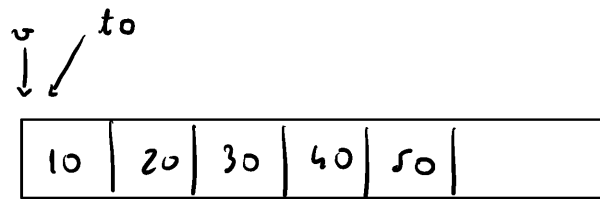
Obs In RISC V nu avem op. de diferentiere de forma $a(b, c, d)$!!!

In schimb, avem $a(b)$

constantă numerică ← a

← b registru

Exampler :



la to, v

$$t_0 \leftarrow o(t_0)$$
$$20 \leftarrow h(t_0)$$
$$30 \leftarrow 8(t_0)$$
$$40 \leftarrow 12 (t_0)$$

50 + 16 (10)

Problemă : Dat un array în .data să se calculeze
 nr. of. ref. numa el.

- data

v : word 10, 20, 30, 40, 50

n : word S

ref: . mac 4

nta : . orig "Suma este 4"

• text

main :

la to, v

li t1, 0 // index

li t 2, 0 // suma

hw t3, n

et_loop

beg t1, t3, et_exit # jump equal

lw t4, 0(t0)

add t2, t2, t4 # $t2 = t2 + t4 \Leftrightarrow \text{sum} = \text{sum} + v[i]$

addi t1, t1, 1 // $t1 = t1 + 1 \Leftrightarrow \text{index}++$

addi t0, t0, 4 // $t0 = t0 + 4$

j et_loop

et_exit :

mv t2, res // store the reg in variable

li a7, 4
la a0, str
ecall

} of type string

li a7, 1
lw a0, res
ecall

} of type int

li a7, 93
li a0, 0
ecall

} exit(0)

Proceduri în RISC-V

Convenții de apel

1. Arg. unei proceduri se încarcă în ordine inversă pe stivă

Instrucțiunile stivei	x86	RISC-V
push op	sub \$4, %esp mov op, 0(%esp)	addi sp, sp, -4 mv op, 0(sp)
pop op	mov 0(%esp), op add \$4, %esp	lw op, 0(sp) addi sp, sp, 4
pop	add \$4, %esp	addi sp, sp, 4

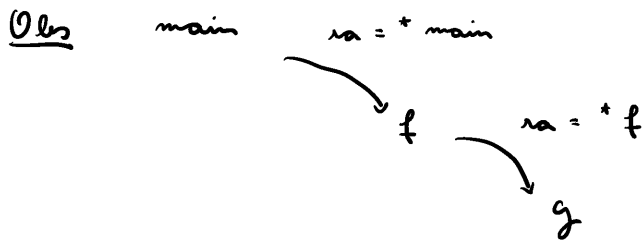
2. Apelul / revenirea din apel sunt controlate prin
call / ret

call function \Rightarrow jal funct \equiv jal raf

jal = jump and link \rightarrow sare la funcție
 \searrow reține adresa de întoarcere în ra

ret \Rightarrow jr ra

jr = jump register \rightarrow sare la adresa din ra



Soluția : ra se pune pe stivă

3. Registrul ~~t~~ NO trebuie restaurat

4. Registrul ~~s~~ (+ra) trebuie restaurat

5. Se folosește ~~ro~~ ro ca frame pointer pt. adresare fixă în cadrul de apel (f. cln)

Problemă : Suma a două n. prin procedură

. data

x: . word 15

y: . word 13

res: . space 4

. text

main :

lw t0, x

lw t1, y

addi sp, sp, -4

sw t1, 0(sp)

} push t1 (y)

```

addi r1, r1, -4
mv t0, 0(r1)
    } push to (x)

```

```
jal sum # call sum
```

```
addi r1, r1, 8 # add 8, 1 em
```

sum :

```
addi r1, r1, -4
```

```
mv ra, 0(r1)
```

```
addi r1, r1, -4
```

```
mv s0, 0(r1)
```

```
move s0, r1
```

```

[
  addi r1, r1, -4
  mv s1, 0(r1)

```

```

[
  addi r1, r1, -4
  mv s2, 0(r1)

```

```
lv s1, 8(s0)
```

```
lv s2, 12(s0)
```

```
add a0, s1, s2
```

```
lv s2, -8(s0)
```

```
lv s1, -4(s0)
```

```
lv ra, 4(s0)
```

```
lv s0, 0(s0)
```

```
jr ra # ret
```

s0 →

s2	-8(s0)
s1	-4(s0)
s0	0(s0)
ra	4(s0)
x	8(s0)
z	12(s0)

restaurare coduri
de apel