Architettura degli Elaboratori Corso A - turni di laboratorio T1 e T2

Maurizio Lucenteforte

Ricevimento: inviare una mail a maurizio.lucenteforte@unito.it

Quale turno di laboratorio seguire:

- procurarsi il numero di matricola
- leggere la cifra meno significativa:
 - se la cifra letta è dispari allora si appartiene al turno T1
- se la cifra letta è pari allora si appartiene al turno T2

Quando:

- Turno T1: lunedì, ore 14:00-16:00, Lab. Turing
- Turno T2: giovedì, ore 09:00-11:00, Lab. Turing

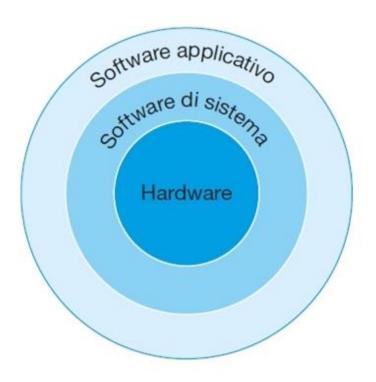
Lab 1

Le istruzioni RISC-V e il simulatore RARS

Obiettivi

- Scrivere i nostri primi programmi in linguaggio RISC-V
- Conoscere il simulatore RISC-V RARS
- Simulare l'esecuzione dei programmi RISC-V usando RARS

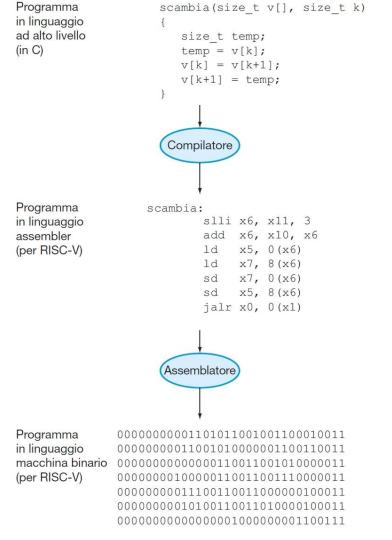
Relazione gerarchica tra hardware e software



- Relazione gerarchica tra hardware e software rappresentati come cerchi concentrici.
- L'hardware è rappresentato dal cerchio più interno e il software applicativo da quello più esterno.
- In applicazioni complesse ci sono spesso più livelli di applicazioni software.
- Per esempio, un server Web (Apache) che usa un database (mySQL). Entrambi sono eseguiti al di sopra del software di sistema (e.g., Linux)

Compilatore & Assemblatore

- Il programma (ad esempio in C) è compilato in linguaggio assembly
- In questo corso usiamo RISC-V
- Il programma in RISC-V è quindi tradotto (assemblato) in linguaggio macchina.
- Inizialmente, useremo il simulatore
 RARS (alternativa: Ripes)
- Alla fine del corso potremmo usare anche hardware emulato, SO (Linux) e un compilatore (gcc)

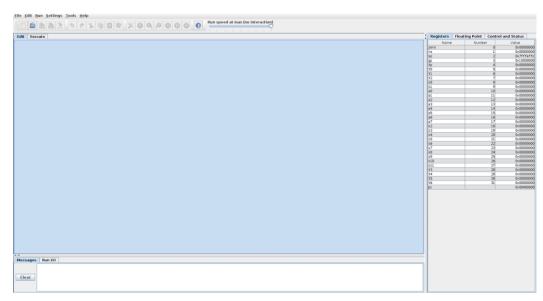


Simulatore RARS

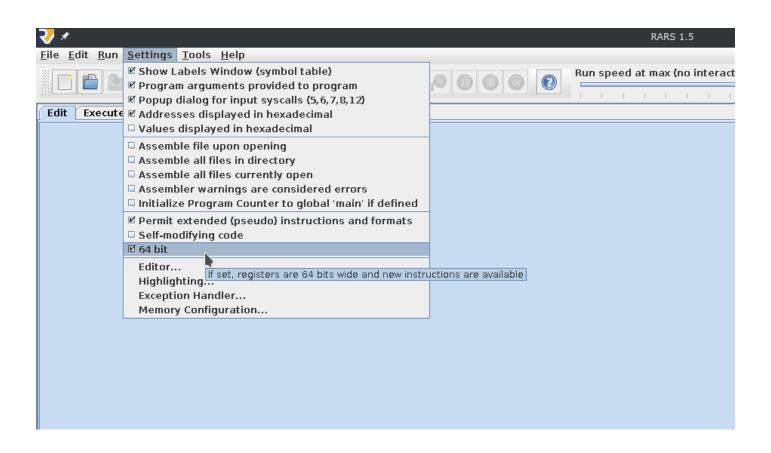
- Download: https://github.com/TheThirdOne/rars
- RISC-V Assembler, Runtime and Simulator
- Download JAR
- Necessario JVM 8 per eseguirlo

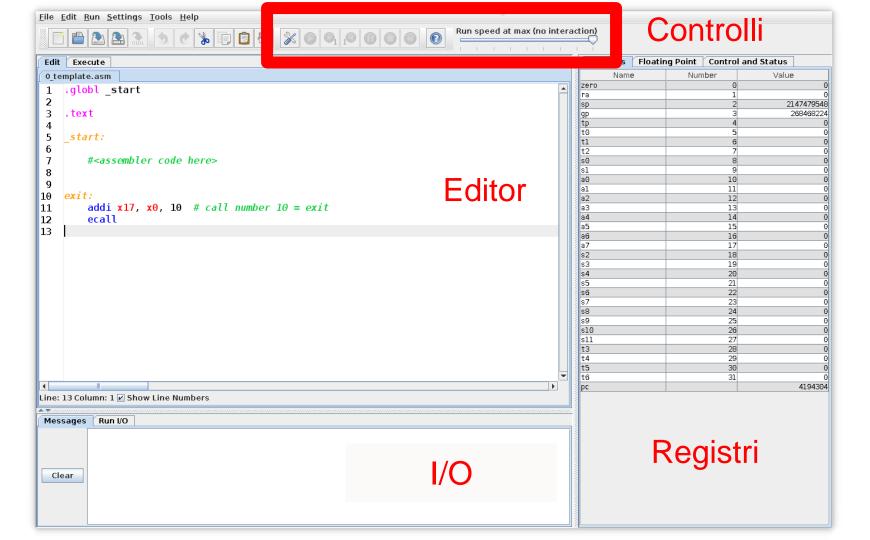
Funzionalità principali

- RISC-V (riscv32 and riscv64)
- Supporta debugging e breakpoints
- pseudo-instruction vs instructions vs machine code
- Statistiche della esecuzione dei programmi, e.g.,
 - a. numero di istruzioni eseguite
 - b. accessi alla memoria



Cambiare impostazione a 64 bit



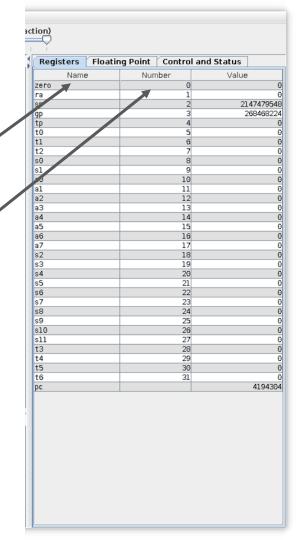


Registri

ABI Name
(ABI = Application Binary Interface)

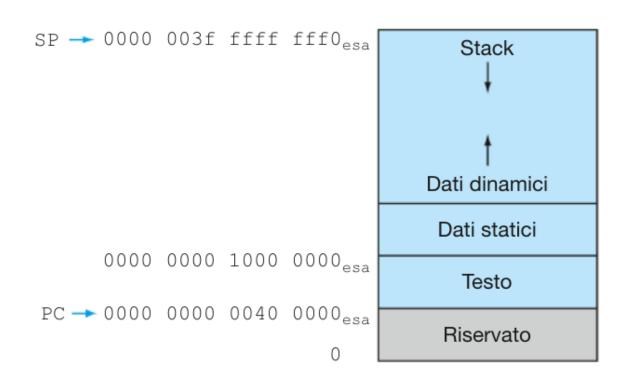
"Proper names" (e.g., x1, ... x31)

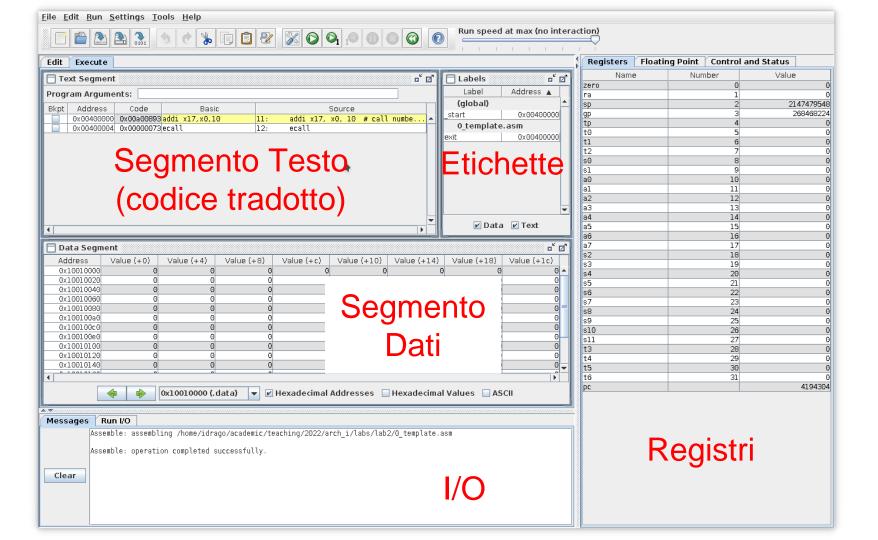
Registro	Nome	Utilizzo
х0	zero	La costante 0
x1	ra	Indirizzo di ritorno
x2	sp	Puntatore a stack
х3	gp	Puntatore globale
x4	tp	Puntatore a thread
x5-x7	t0-t2	Temporanei
x8	s0_/_fp	Salvato/puntatore a frame
х9	s1	Salvato
x10-x11	a0-a1	Argomenti di funzione/valori restituiti
x12-x17	a2-a7	Argomenti di funzione
x18-x27	s2-s11	Registri salvati
x28-x31	t3-t6	Temporanei



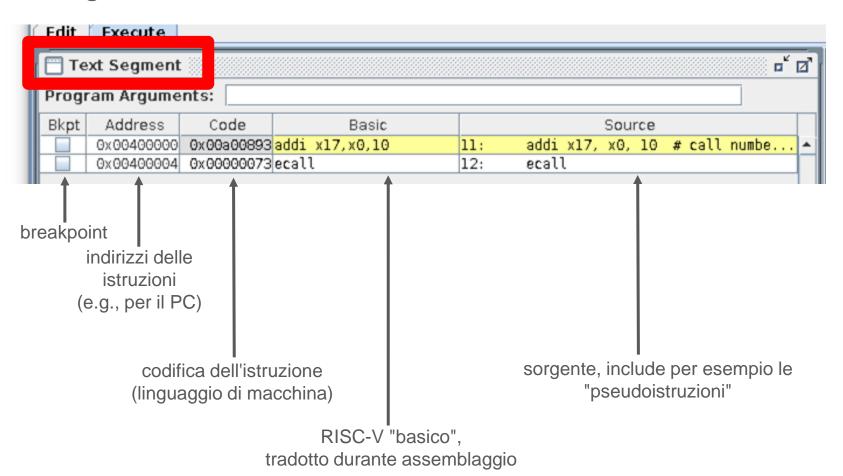
Allocazione della memoria per programmi e dati nel RISC-V

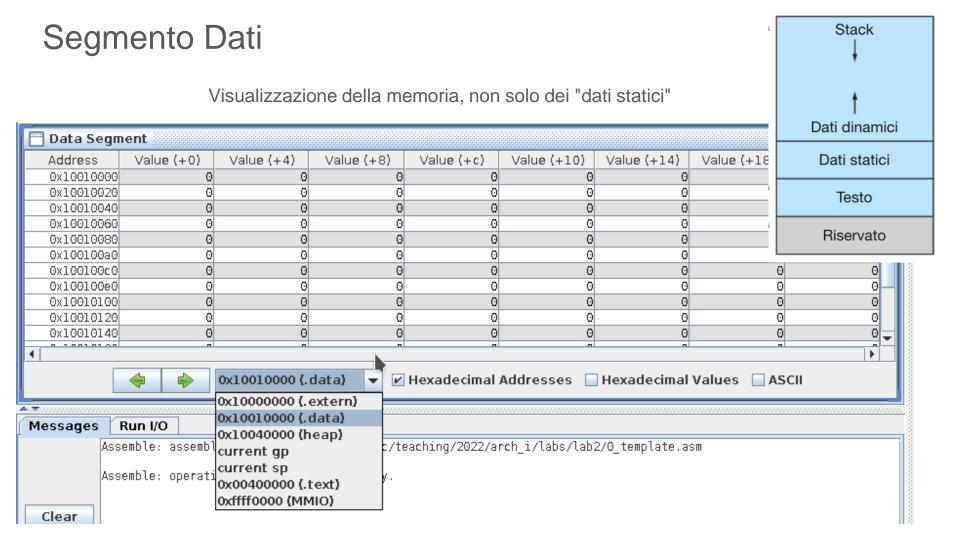
- Sarà visto nel dettaglio durante la teoria
- Gli indirizzi indicati sono frutto solo di convenzioni software
- Lo stack pointer decresce verso il basso verso il segmento dati
- Il segmento di testo contiene il codice del programma
- I dati statici e dinamici sono "sopra" (ad indirizzi maggiori) il segmento testo

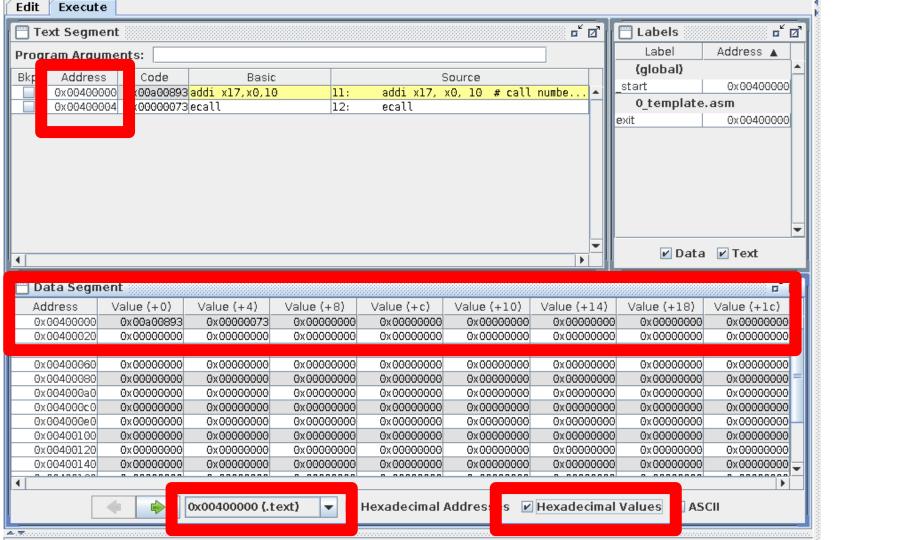




Segmento Testo







RISC-V - Le basi

- Commenti
- Etichette (Labels)
- Direttive assemblatore (Assembler Directives)
- Istruzioni
 - Pseudo istruzioni (extended)
 - Operandi
 - Registri
 - Dati statici
- Environment Calls (ecall)

Tutorial

https://github.com/TheThirdOne/rars/wiki

Direttive assemblatore

https://github.com/TheThirdOne/rars/wiki/Assembler-Directives

Istruzioni

https://github.com/TheThirdOne/rars/wiki/Supported-Instructions

Environment calls (viste dopo)

https://github.com/TheThirdOne/rars/wiki/Environment-Calls

RISC-V - Commenti

```
# this is a comment
.globl _start

addi x1, x0, 1 # this is another comment
```

- "#" marca l'inizio dei commenti
- Valido sia all'inizio della riga di codice sia dopo un'istruzione

RISC-V - Etichette

```
mylabel:
    # Instructions here are reached using the 'mylabel' label
mydata:
    # Data declared here can be referenced using the 'mydata' label
```

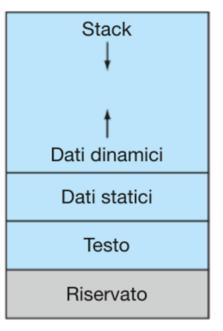
Un'etichetta deve essere scritta come:

nome:

- Le etichette identificano offsets (scostamenti) nella memoria, che ci permettono di recuperare l'indirizzo al quale reperire codici o dati
- Sono usate per le istruzioni di salto, nelle procedure, funzioni ecc.
- Alcune etichette sono particolari:
 - _start: marca l'indirizzo della prima istruzione del nostro programma (punto di ingresso usato da Linux, il nostro "main")

RISC-V – Direttive assemblatore

Una componente importante dei programmi assembly sono le "direttive" che indicano come l'assemblatore interpreterà il codice. Le direttive iniziano con un punto (.) seguito da una parola chiave.



Direttiva	Funzione	
.globl <label></label>	Dichiara un'etichetta come globale	
.text	Inizio del programma, i.e., zona nella memoria dove ci sarà il codice assembly	
.data	Zona nella memoria dove ci saranno i dati	
.word <data></data>	Indica che il valore in "data" deve essere rappresentato con 32-bit (word)	
.eqv <name> <value></value></name>	Definisce una costante, ad esempio, .eqv NUMBER 4	

RISC-V - Le istruzioni

Tipo di istruzioni	Istruzioni	Esempio	Significato	Commenti
Aritmetiche	Somma	add x5, x6, x7	x5 = x6 + x7	Operandi in tre registri
	Sottrazione	sub x5, x6, x7	x5 = x6 - x7	Operandi in tre registri
	Somma immediata	addi x5, x6, 20	x5 = x6 + 20	Utilizzata per sommare delle costanti
Trasferimento dati	Lettura parola doppia	ld x5, 40(x6)	x5 = Memoria[x6 + 40]	Spostamento di una parola doppia da memoria a registro
	Memorizzazione parola doppia	sd x5, 40(x6)	Memoria[x6 + 40] = x5	Spostamento di una parola doppia da registro a memoria
	Lettura parola	lw x5, 40(x6)	x5 = Memoria[x6 + 40]	Spostamento di una parola da memoria a registro
	Lettura parola senza segno	lwu x5, 40(x6)	x5 = Memoria[x6+40]	Spostamento di una parola senza segno da memoria a registro
	Memorizzazione parola	sw x5, 40(x6)	Memoria[x6+40] = x5	Spostamento di una parola da registro a memoria
	Lettura mezza parola	lh x5, 40(x6)	x5 = Memoria[x6+40]	Spostamento di una mezza parola da memoria a registro
	Lettura mezza parola, senza segno	lhu x5, 40(x6)	x5 = Memoria[x6+40]	Spostamento di una mezza parola senza segno da memoria a registro
	Momorizzaziono	ch v5 /11/v61	Momorialv6±401= v5	Chartemento di una mazza narala

RISC-V - I registri

Libro —

Registro	Nome	Utilizzo
x0	zero	La costante 0
x1	ra	Indirizzo di ritorno
x2	sp	Puntatore a stack
х3	gp	Puntatore globale
x4	tp	Puntatore a thread
x5-x7	t0-t2	Temporanei
x8	s0_/_fp	Salvato/puntatore a frame
x9	s1	Salvato
x10-x11	a0-a1	Argomenti di funzione/valori restituiti
x12-x17	a2-a7	Argomenti di funzione
x18-x27	s2-s11	Registri salvati
x28-x31	t3-t6	Temporanei

I nomi sono più informativi

Nostro primo programma RISC-V

```
# marking where execution starts (main)
```

.globl _start

```
.text
# assembly code comes in the '.text' section
```

```
# the label provided to .globl above is declared here
_start:
```

env call to terminate the program (explained later)

```
# << your program here!! >>
```

```
exit:
   addi x17, x0, 10 # call number 10 = exit
   ecall
```

```
# → commenti
.globl → simboli globali
.text → segmento testo
```

.data → segmento dati

```
exit: → etichetta
_start: → etichetta ("main")
```

```
→ etichetta ("main")
```

Lab 1 - Esercizio 1 - Somma numeri

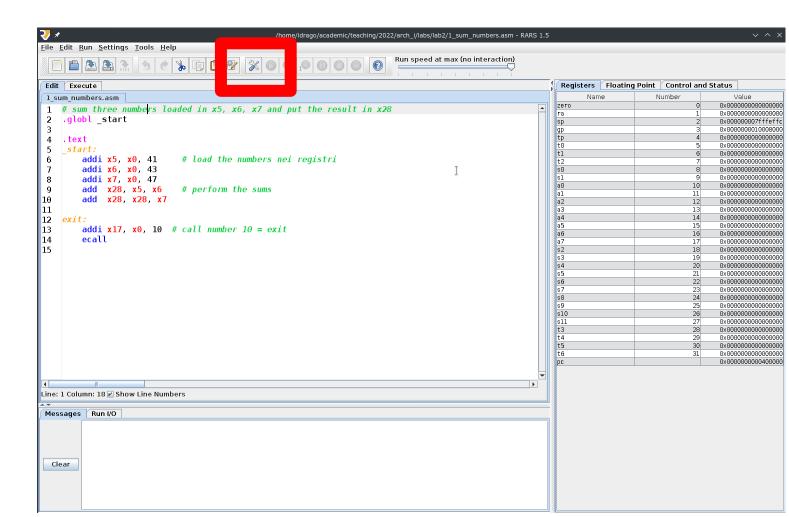
- Scrivere un programma per caricare le costanti 41, 43, 47 nei registri x5, x6 e x7 e calcolare la loro somma. Il risultato va scritto nel registro x28.
- Eseguire il programma nel simulatore RARS. Eseguire un'istruzione alla volta e verificare i valori dei registri.

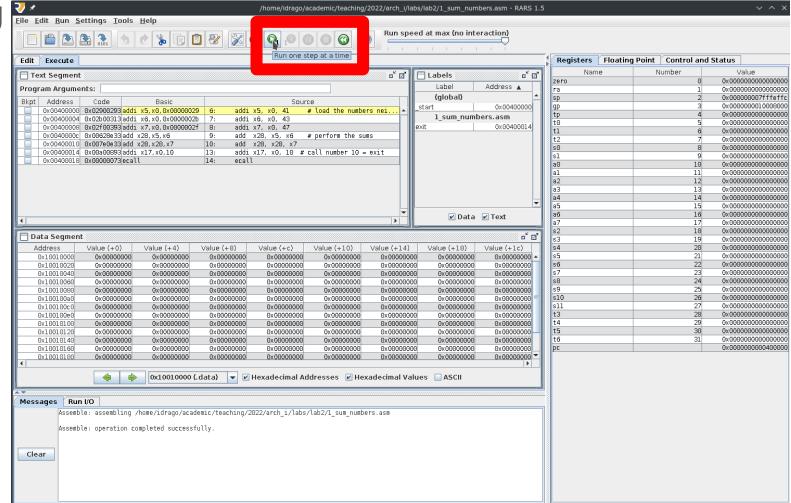
Lab 1 - Esercizio 1 - Somma numeri

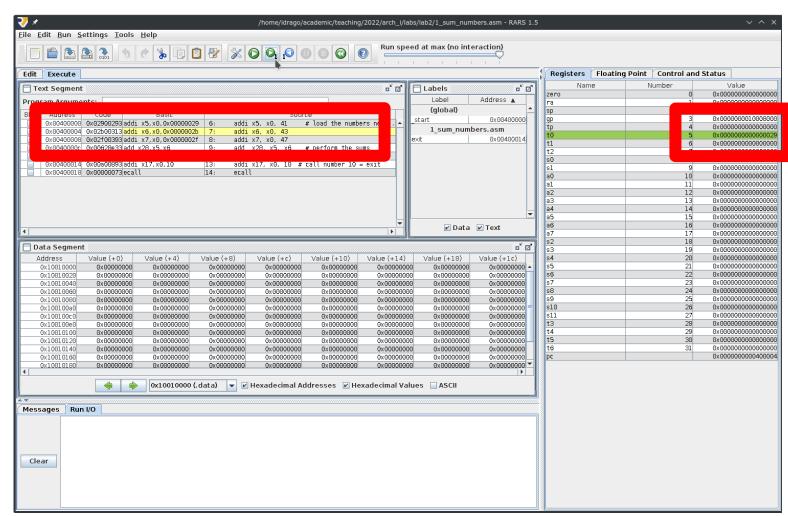
```
\# sum 3 numbers loaded in x5, x6, x7 and put the result in x28
.globl start
.text
start:
    addi x5, x0, 41 # load the numbers
    addi x6, x0, 43
    addi x7, x0, 47
    add x28, x5, x6 # perform the sum
    add x28, x28, x7
```

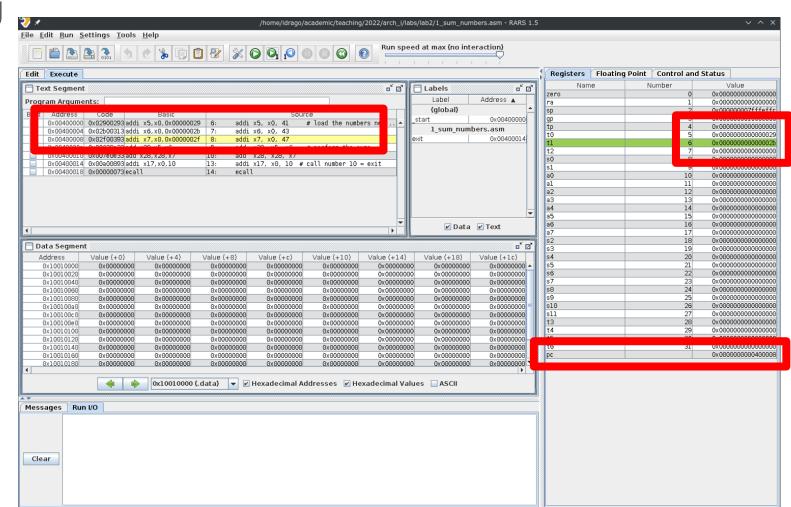
addi x17, x0, 10 # call number 10 = exit ecall

exit:









Lab 1 - Esercizio 2 - Overflow

```
li - Carica immediato
R[rd] = costante
```

- Quale sarà il contenuto di x30 dopo l'esecuzione di questa istruzione add x30, x5, x6
 Il contenuto di x30 è corretto, o si è verificato un overflow?
- Quale sarà il contenuto di x30 dopo l'esecuzione di questa istruzione:
 sub x30, x5, x6
 Il contenuto di x30 è corretto o si è verificato un overflow?
- Quale sarà il contenuto di x30 dopo l'esecuzione di queste due istruzioni:

```
add x30, x5, x6
add x30, x30, x5
```

Il contenuto di x30 è corretto o si è verificato un overflow?

Lab 1 - Esercizio 2 - Overflow

li - Carica immediato
R[rd] = costante

• Quale sarà il contenuto di x30 dopo l'esecuzione di questa istruzione:

• Quale sarà il contenuto di x30 dopo l'esecuzione di questa istruzione:

```
sub x30, x5, x6
x30 = 0xB000000000000000 - senza overflow
```

• Quale sarà il contenuto di x30 dopo l'esecuzione di queste due istruzioni:

```
add x30, x5, x6
add x30, x30, x5
x30 = 0xD000000000000000 - overflow
```

Attenzione: Istruzione vs Pseudoistruzione

Bkpt	Address	Code	Basic				St	ource			
	0x00400000	0x800002b7	lui x5,0xfff80000	6: li	x5, 0x8	80000000000000000	# checl	k how this i	s translated	<u> </u>	_
	0x00400004	0x0002829b	addiw x5,x5,0								
	0x00400008	0x00b29293	slli x5,x5,11								
	0x0040000c	0x00028293	addi x5,x5,0								
	0x00400010	0x00b29293	slli x5,x5,11								
	0x00400014	0x00028293	addi x5,x5,0								
	0x00400018	0x00a29293	slli x5,x5,10								
	0x0040001c	0x00028293	addi x5,x5,0								

- li "Load immediate", carica una double word, quindi 64 bit
- Però le istruzioni "immediate" (e.g., addi) hanno un parametro da 12 bit

Lab 1 - Esercizio 2 - Overflow

Name zero ra sp	Number 0 1 2 3 4 5	Value 0x0000000000000000 0x000000000000000 0x000000			
ra sp	1 2 3 4	0x0000000000000000 0x000000007fffeffc 0x000000010008000			
Бр	2 3 4	0x000000007fffeffc 0x000000010008000			
	3 4	0x000000010008000			
1D	4				
3P					
tp	5	0x0000000000000000			
t0		0x80000000000000000			
tl	6	0xd00000000000000			
t2	7	0x00000000000000000			
s0	8	0x0000000000000000			
sl	9	0x00000000000000000			
90	10	0x0000000000000000			
al	11	0x00000000000000000			
12	12	0x0000000000000000			
a3	13	0x00000000000000000			
94	14	0x00000000000000000			
a5	15	0x00000000000000000			
96	16	0x00000000000000000			
a7	17	0x0000000000000000			
32	18	0x00000000000000000			
:3	19	0x0000000000000000			
54	20	0x0000000000000000			
5	21	0x00000000000000000			
6	22	0x0000000000000000			
57	23	0x00000000000000000			
88	24	0x00000000000000000			
9	25	0x0000000000000000			
310	26	0x00000000000000000			
311	27	0x0000000000000000			
t3	28	0x0000000000000000			
t4	29	0×0000000000000000			
t5	30	0x50000000000000000			
t6	31 0x00000000000000				
oc	0x000000000040004				

Registers	Floating Poi	nt Control and St	tatus		
Nai	me	Number	Value		
zero		0	C		
ra		1	<u> </u>		
sp		2	2147479548		
gp		3	268468224		
tp		4			
t0		5	-9223372036854775808		
t1		6	345876451382054092E		
t2		7	C		
s0		8	G		
sl		9	G		
a0		10	G		
al		11	C		
a2		12	G		
a3		13	C		
a4		14	G		
a5		15	C		
a6		16	C		
a7		17	C		
s2		18	C		
s3		19	C		
s4		20	C		
s5		21	C		
s6		22	C		
s7		23	C		
s8		24	C		
s9		25	C		
s10		26	C		
sll		27			
t3		28	C		
t4		29	C		
t5		30	5764607523034234880		
t6		31	G		
рс			4194372		