

Politecnico di Milano

Dip. di Elettronica, Informazione e Bioingegneria

prof. Luca Breveglieri prof. Gerardo Pelosi

voto finale: (16 punti)

prof.ssa Donatella Sciuto prof.ssa Cristina Silvano

AXO – Architettura dei Calcolatori e Sistemi Operativi

RISC V - PRIMA PARTE – giovedì 23 giugno 2022

Cognome			Nome
Matricola			Firma
Istruzioni			
Si scriva solo negli	spazi pr	evisti nel tes	sto della prova e non si separino i fogli.
			nche inserite in fondo al fascicolo distribuito con il testo della prova. I egnati intestandoli con nome e cognome.
municazione. Chiur	ique fos	se trovato ir	ri e appunti, nonché cellulari e altri dispositivi mobili di calcolo o con n possesso di documentazione relativa al corso – anche se non stret- ste – vedrà annullata la propria prova.
Non è possibile las	ciare l'au	ıla conservaı	ndo il tema della prova in corso.
Tempo a disposizio	ne 1 h	: 30 m	
Valore indicat	ivo di	domande	e ed esercizi, voti parziali e voto finale:
esercizio 1	. (6	punti)	
esercizio 2	(2	punti)	
esercizio 3	(6	punti)	
esercizio 4	(2	punti)	

esercizio n. 1 - linguaggio macchina

prima parte - traduzione da C a linguaggio macchina

Si deve tradurre in linguaggio macchina simbolico (assemblatore) **RISC-V** il frammento di programma C riportato sotto. Il modello di memoria è quello **standard RISC-V** e le variabili intere sono da **64 bit**. Non si tenti di accorpare od ottimizzare insieme istruzioni C indipendenti. Si facciano le ipotesi seguenti:

- il registro "frame pointer" fp non è in uso
- le variabili locali sono allocate nei registri, se possibile
- vanno salvati (a cura del chiamante o del chiamato, secondo il caso) solo i registri necessari
- l'allocazione delle variabili in memoria non è allineata (non c'è frammentazione di memoria)

Si chiede di svolgere i quattro punti sequenti (usando le varie tabelle predisposte nel sequito):

- 1. **Si descriva** il segmento dei dati statici indicando gli indirizzi assoluti iniziali delle variabili globali e **si traducano** in linguaggio macchina le dichiarazioni delle variabili globali.
- 2. **Si descriva** l'area di attivazione della funzione verify, secondo il modello RISC V, e l'allocazione dei parametri e delle variabili locali della funzione verify usando le tabelle predisposte.
- 3. Si traduca in linguaggio macchina il codice degli statement riquadrati nella funzione main.
- 4. Si traduca in linguaggio macchina il codice dell'intera funzione verify (vedi tab. 4 strutturata).

```
*/
/* costanti e variabili globali
#define N 28
typedef long long int LONG
char word [N]
LONG maius
/* testata funzione ausiliaria - è una funzione foglia
                                                                  */
/* se c è carattere maiuscolo restituisce 1, altrimenti 0
                                                                  */
LONG ucase (char c) /* in C il tipo char è un intero con segno */
/* funz. verify - verifica se la stringa è maiuscola
                                                                  */
LONG verify (char * string, LONG dim) {
   char * ptr
   LONG yes
   LONG cnt
   ptr = string
   yes = 1
   for (cnt = dim - 1, cnt >= 0, cnt--) {
      yes = ucase (*ptr) && yes
      ptr++
   } /* for */
   return yes
  /* verify */
/* programma principale
                                                                  */
void main ( ) {
   maius = verify (word, N)
   /* main */
```

punto 1 – segmento dati statici (numero di righe non significativo)

contenuto simbolico	indirizzo assoluto iniziale (in hex)	
		indirizzi alti
MAIUS	0x 0000 0000 1000 001C	
WORD [N - 1]	0x 0000 0000 1000 001B	
WORD [0]	0x 0000 0000 1000 0000	indirizzi bassi

punto 1 – codic	punto 1 – codice RISC V della sezione dichiarativa globale (numero di righe non significativo)			
. data	0x 0000 0000 1000 0000 // segmento dati statici standard			
	.eqv N, 28			
	WORD: .space N			
	MAIUS: .space 8			

punto 2 – area di attivazione della funzione VERIFY

contenuto simbolico

spiazz. rispetto
a stack pointer

ra

24

indirizzi alti

16

8

0

indirizzi bassi

parametro o variabile locale	regist
punto 2 – allocazione dei para e delle variabili locali di VERIFY	

ptr

yes

cnt

	_
parametro o variabile locale	registro
ptr	s0
yes	s1
cnt	s2
string	a2
dim	аЗ

punto 3 – codice RISC V dello statement riquadrato in MAIN (num. righe non significativo)
<pre>// maius = verify (word, N)</pre>
MAIN:
la a2, WORD
add a3, zero, N
jal ra, VERIFY
la t0, MAIUS
sd a0, 0(t0)

```
punto 4 – codice RISC V della funzione VERIFY (numero di righe non significativo)
           addi sp, sp, -32 // COMPLETARE - crea area attivazione
VERIFY:
           // direttive EQU e salvataggio registri - NON VANNO RIPORTATI
           // ptr = str
            mv s0, a2
           // yes = 1
             li s1, 1
           // for (cnt = dim - 1, cnt >= 0, cnt--)
            addi s2, a3, -1
FOR:
            blt s2, zero, ENDFOR
           // yes = ucase (*ptr) && yes
           lb a2, 0(s0)
           jal ra, UCASE
           and s1, a0, s1
           // ptr++
            addi s0, s0, 1
           // cnt--
            addi s2, s2, -1
            j FOR
ENDFOR:
           // ripristino registri - NON VANNO RIPORTATI
           // restituisci valore, elimina area e rientra
            mv a0, s1
            addi sp, sp, 32
```

seconda parte - assemblaggio e collegamento

Dati i due moduli assemblatore seguenti, **si compilino** le tabelle relative a:

- 1. i due moduli oggetto MAIN e SECONDARY (aggiungendo gli argomenti mancanti)
- 2. le basi di rilocazione del codice e dei dati di entrambi i moduli
- 3. la tabella globale dei simboli
- 4. la tabella di impostazione del calcolo delle costanti e degli spiazzamenti di istruzione e di dato
- 5. la tabella del codice eseguibile

	n	nodulo MAIN		modulo SECONDARY
	.data	1		.data
BLOCK:	.spac	Se 30	SUB:	.dword 0
	.text	:		.text
	.glob	ol MAIN		.globl SEC
MAIN:	mv	a2, zero	SEC:	<pre>bne a2, t0, FUN</pre>
	la	t0, BLOCK		<pre>mv a2, zero</pre>
FUN:	jal	SEC	LOOP:	addi a2, a2, 1
	bne	a2, zero, OVER		la t0, BLOCK
	mv	t0, a2		sd a2, (t0)
OVER:	addi	t0, t0, 1		beq t0, a2, LOOP
	la	t1, SUB		ret
	sd	t0, (t1)		
	j	FUN		

Regola generale per la compilazione di **tutte** le tabelle contenenti codice:

- espandere <u>tutte</u> le pseudo-istruzioni
- i codici operativi e i nomi dei registri vanno indicati in formato simbolico
- tutte le costanti numeriche all'interno del codice vanno indicate in esadecimale, con o senza prefisso 0x, e di lunghezza giusta per il codice che rappresentano
 - esempio: un'istruzione come addi t0, t0, 15 è rappresentata: addi t0, t0, 0x 00F
- nei moduli oggetto i valori numerici che non possono essere indicati poiché dipendono dalla rilocazione successiva, vanno posti a zero e avranno un valore definitivo nel codice eseguibile

			(1) – mod	uli oggetto			
		modulo 1	MAIN		modu	lo seco	ONDARY
dimensione testo: 0x 2C (44 in dec.)			dimensione testo: 0x 20 (32 in dec.)				
dimensione	dati:	0x 1E	(30 in dec)	dimensione	dati: (8) 8 x	in dec.)
		testo)			testo	
indirizzo di parola		istruzione (COMPLETARE)		indirizzo di parola	i	istruzior	ne (COMPLETARE)
0	addi	a2, zer	o, zero	0	bne	bne a2, t0, 0x 000	
4	auipo	t0, ()	x 0 0000	4	addi a	2, zero	o, zero
8	addi	t0, t	0, 0x 000	8	addi	a2, a	2, 0 x 001
С	jal ra	a, 0x 0 C	0000	С	auipc	t0, ()	(0 0000
10	bne	a2, z	ero, 0x 004	10	addi	t0, t	0, 0x 000
14	addi	t0, a2, 0	000 x	14	sd	a2, <mark>0</mark> ((t0)
18	addi	t0, t	0, 0x 001	18	beq	t0, a	2, 0x FFC
1C	auipo	c t1, 0	x 0 0000	1C	jalr Z	ero, 0	x 000(ra)
20	addi	t1, t	1, 0x 000	20			
24	sd	t0, 0((t1)	24			
28	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·			28			
2C				2C			
		dati			•	dati	
indirizzo di parola	contenuto		contenuto	indirizzo di parola		contenuto	
0		30 By	te non specificati	0	0x 00	0x 0000 0000 0000 0000	
tipo		pella dei s re <i>T</i> (testo	simboli o) oppure <i>D</i> (dato)	tipo ŗ			s imboli) oppure <i>D</i> (dato)
simbolo	tipo		valore	simbolo	tipo		valore
BLOCK	D	0x 000	00 0000 0000 0000	SUB	D	0x 0	0000 0000 0000 0000
MAIN	Т	0x 000	00 0000 0000 0000	SEC	Т	0x 0	000 0000 0000 0000
FUN	Т	0x 000	00 0000 0000 000C	LOOP	Т	0x 0	8000 0000 0000 0000
OVER	Т	0x 000	0 0000 0000 0018				
	tabe	ella di rilo	ocazione	tabella di rilocazione			cazione
indirizzo di parola	cod operativo		simbolo	indirizzo di parola	cod. ope	rativo	simbolo
4	auipc		BLOCK	0	bn	е	FUN
8	addi		BLOCK	С	auipc BLOCK		BLOCK
С	j	al	SEC	10	ac	ddi	BLOCK
1C	aı	uipc	SUB				
20	a	ddi	SUB				

(2) – posizione in memoria dei moduli				
	modulo main	modulo secondary		
base del testo:	0x 0000 0000 0040 0000	base del testo: 0x 0000 0000 0040 002C		
base dei dati:	0x 0000 0000 1000 0000	base dei dati: 0x 0000 0000 1000 001E		

(3) — tabella globale dei simboli					
simbolo	valore finale		simbolo	valore finale	
BLOCK	0x 0000 0000 1000 0000		SUB	0x 0000 0000 1000 001E	
MAIN	0x 0000 0000 0040 0000		SEC	0x 0000 0000 0040 002C	
FUN	0x 0000 0000 0040 000C		LOOP	0x 0000 0000 0040 0034	
OVER	0x 0000 0000 0040 0018				

(4) impostazione calcolo delle costanti e degli spiazzamenti di istruzione e di dato					
modulo main	modulo auxiliary				

NELLA TABELLA DEL CODICE ESEGUIBILE SI CHIEDONO SOLO LE ISTRUZIONI DEI MODULI MAIN E ROUTINE CHE ANDRANNO COLLOCATE AGLI INDIRIZZI SPECIFICATI

	(5) — codice eseguibile				
	testo				
indirizzo	codice (con codici operativi e registri in forma simbolica)				
• • •					
4	auipc t0, 0x 0 FC00				
8	addi t0, t0, 0x FFC				
С	jal ra, 0x 0 0010				
1C	auipc t1, 0x 0 FC00				
20	addi t1, t1, 0x 002				
2C	bne a2, t0, 0x FF0				

4: 0x 0000 0000 1000 0000 - 0x 0000 0040 0004 = 0x 0000 0000 0FBF FFFC => 0x 0 FC00

8: 0x 0000 0000 0FBF FFFC => 0x FFC

C: $0x\ 0000\ 0000\ 0040\ 002C - 0x\ 0000\ 0000\ 000C = 0x\ 0000\ 0000\ 0000\ 0020 => 0x\ 0000\ 0000\ 0010$

1C: 0x 0000 0000 1000 001E - 0x 0000 0000 0040 001C = 0x 0000 0000 0FC0 0002 => 0x 0 FC00

20: 0x 0000 0000 0FC0 0002 => 0x 002

2C: 0x 0000 0000 0040 000C - 0x 0000 0000 0040 002C = 0x FFFF FFFF FFFF FFE0 => 0x FF0