

Architetture dei Calcolatori e Sistemi Operativi

1° Esercitazione, 29-30/09/2020

(Rielaborati da esercitazioni prof. Breveglieri/PhD Zoni)

ESERCIZI BASE:

1) IF-THEN-ELSE [cond1 && cond2]

<pre>int a = 1; int b = 2; int c = 3; int main () { if(a==b && a == c) a++; else b++; c = 12; }</pre>	<pre>.data A: .word 1 B: .word 2 C: .word 3 .text .globl MAIN MAIN: #if(a==b && a==c) lw \$t0, A(\$gp) lw \$t1, B(\$gp) bne \$t0, \$t1, ELSE (*) lw \$t1, C(\$gp) bne \$t0, \$t1, ELSE THEN: #a++ lw \$t0, A(\$gp) addiu \$t0, \$t0, 1 sw \$t0, A(\$gp) j END_IF ELSE: #b++ lw \$t0, B(\$gp) addiu \$t0, \$t0, 1 sw \$t0, B(\$gp) END_IF: li \$t0, 12 sw \$t0, C(\$gp) #syscall to exit (10) li \$v0, 10 syscall</pre>
---	---

- Come cambia il codice assembly se sostituiamo “&&” con “||” ?
(*) bne \$t0, \$t1, ELSE → beq \$t0, \$t1, THEN
- Come cambia il codice assembly se sostituiamo a==b con a>=b?
blt \$t0, \$t1, ELSE (Pseudoistruzione)
→ slt \$t0, \$t0, \$t1
→ bne \$t0, \$zero, ELSE

- **Come cambia il codice assembly se sostituiamo $a==b$ con $a>b$?**

```
ble $t0, $t1, ELSE
    slt $t0, $t1, $t0
    beq $t0, $zero, ELSE
```

- **NOTA:** in questo esercizio abbiamo esplicitamente scritto, nelle istruzioni di load e store, il base address rispetto a cui si calcola lo spiazzamento. (es. `lw $t0, A($gp)`). Il base address (`$gp`) può essere omesso. Da qui in avanti sarà omesso. Ricordatevi che l'indirizzo a cui si accede per le istruzioni di `lw/sw` è sempre `$gp + offset`.

2) FOR-LOOP E ARRAY (accesso tramite indice)

<pre>//trova il valore massimo dell'array int vett[10]={1,2,3,4,5,6,7,8,9,10}; int max; int i; int main() { max = vett[0]; for(i=0;i<10;i++) { if(vett[i] > max) max = vett[i]; } }</pre>	<pre>.data VETT: .word 1,2,3,4,5,6,7,8,9,10 MAX: .space 4 I: .space 4 .text .globl MAIN MAIN: lw \$t0, VETT sw \$t0, MAX #i=0 sw \$zero, I LOOP: #i<10 lw \$t0, I li \$t1, 10 bge \$t0, \$t1, END_LOOP #if(vett[i] > max) la \$t1, VETT lw \$t0, I sll \$t0, \$t0, 2 addu \$t0, \$t1, \$t0 lw \$t0, 0(\$t0) lw \$t1, MAX ble \$t0, \$t1, END_IF sw \$t0, MAX END_IF: #i++ lw \$t0, I addiu \$t0,\$t0, 1 sw \$t0, I j LOOP END_LOOP: # syscall to exit (10) li \$v0, 10 syscall</pre>
---	---

NOTE:

- **Tutte var. globali:** vanno salvate ogni volta che vengono aggiornate
- **la \$t0, VETT** sposta in \$t0 l'indirizzo di VETT → Pseudoistruzione
 - **lui \$t0, %hi(VETT)**
 - **ori \$t0, %lo(VETT)**
%hi(VETT) e %lo(VETT) indicano rispettivamente i 16 bit più significativi e i 16 bit meno significativi di VETT
- **lw \$t0, VETT** sposta in \$t0 il valore all'indirizzo VETT
 - **lw \$t0, %gp_rel(VETT)(\$gp)**
%gp_rel(VETT) indica lo spiazzamento di ciascun elemento di VETT rispetto al global pointer

3) FOR-LOOP E ARRAY (accesso tramite puntatore)

```
//trova il valore massimo dell'array
```

```
int vett[10]={1,2,3,4,5,6,7,8,9,10};  
int max;  
int i;  
int* p;
```

```
void main()
```

```
{  
    max = vett[0];  
    p = vett; //p punta a vett  
    for(i=0;i<10;i++)  
    {  
        if(*p > max)  
            max = *p;  
        p++;  
    }  
}
```

```
.data
```

```
VETT: .word 1,2,3,4,5,6,7,8,9,10
```

```
MAX: .space 4
```

```
I: .space 4
```

```
P: .space 4
```

```
.text
```

```
.globl MAIN
```

```
MAIN:
```

```
    lw    $t0, VETT
```

```
    sw    $t0, MAX
```

```
    la    $t0, VETT
```

```
    sw    $t0, P
```

```
    #i=0
```

```
    sw    $zero, I
```

```
LOOP:
```

```
    #i<10
```

```
    lw    $t0, I
```

```
    li    $t1, 10
```

```
    bge   $t0, $t1, END_LOOP
```

```
    #if(*p > max)
```

```
    lw    $t0, P
```

```
    lw    $t0, 0($t0)
```

```
    lw    $t1, MAX
```

```
    bge   $t1, $t0, END_IF
```

```
    sw    $t0, MAX
```

```
END_IF:
```

```
    #p++
```

```
    lw    $t0, P
```

```
    addiu $t0, $t0, 4
```

```
    sw    $t0, P
```

```
    #i++
```

```
    lw    $t0, I
```

```
    addiu $t0, $t0, 1
```

```
    sw    $t0, I
```

```
    j     LOOP
```

```
END_LOOP:
```

```
    # syscall to exit (10)
```

```
    li    $v0, 10
```

```
    syscall
```

3) Valutazione delle espressioni

```
//calcola il risultato  
dell'espressione
```

```
int a = 5;  
int b = 7;  
int c = 12;
```

```
int res1;  
int res2;  
int res3;
```

```
void main()  
{  
    res1 = a+b-c-a;  
    res2 = a+(b-(c-a));  
    res3 = a+b*c-a;  
}
```

```
.data
```

```
A:      .word 5  
B:      .word 7  
C:      .word 12  
RES1:   .space 4  
RES2:   .space 4  
RES3:   .space 4
```

```
.text
```

```
.globl MAIN
```

```
MAIN:
```

```
    #(a+b)-c-a;  
    lw $t0, A  
    lw $t1, B  
    add $t0, $t0, $t1  
    lw $t1, C  
    sub $t0,$t0, $t1  
    lw $t1, A  
    sub $t0, $t0, $t1  
    sw $t0, RES1
```

```
    #a+(b-(c-a));  
    lw $t0, A  
    lw $t1, B  
    lw $t2, C  
    lw $t3, A  
    sub $t2, $t2, $t3  
    sub $t1, $t1, $t2  
    add $t0, $t0, $t1  
    sw $t0, RES2
```

```
    #a+b*c-a;  
    lw $t0, A  
    lw $t1, B  
    lw $t2, C  
    mul $t1, $t1, $t2  
    add $t0,$t0, $t1  
    lw $t1, A  
    sub $t0,$t0, $t1  
    sw $t0, RES3
```

```
#exit
```

```
lw $v0, 10  
syscall
```

esercizio n. 1 - linguaggio macchina

traduzione da C ad assembler

Si deve tradurre in linguaggio macchina simbolico (assemblatore) *MIPS* il frammento di programma C riportato sotto. Il modello di memoria è quello **standard MIPS** e le variabili intere sono da **32 bit**. Non si tenti di accoppiare 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

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

1. **Si traducano** in linguaggio macchina le dichiarazioni delle variabili globali e **si indichi** l'indirizzo iniziale di ciascuna variabile globale dichiarata.
2. **Si traduca** in linguaggio macchina lo statement riquadrato del programma principale *main*.
3. **Si descrivano** l'area di attivazione della funzione *ptrloop* e l'allocazione delle variabili locali nei registri.
4. **Si traduca** in linguaggio macchina il codice della funzione *ptrloop*.

```
/* sezione dichiarativa costanti e variabili globali      */
#define  N 3
int val = 5
int * ptrlist [N]
int * ptr

int stampa_dato (int dato)      /* testata funz. stampa_dato */

int * ptrloop (int lim, int elm) {      /* funzione ptrloop */
    int i
    int * p
    p = NULL
    for (i = 0; i != lim; i++) {
        p = ptrlist [i]
        if (*p == elm) break  /* end if */
        stampa_dato (elm)
    } /* end for */
    return p
} /* end ptrloop */

void main ( ) {      /* programma principale */
    ptr = ptrloop (3, val)
} /* end main */
```

punto 1 – codice MIPS della sezione dichiarativa globale (numero di righe non significativo)			indirizzo iniz. della variabile
.eqv	N, 3		
.data	// seg. dati statici – 0x 1000 0000		
VAL:	.word 5	// spazio varglob VAL (iniz)	0x 1000 0000
PTRLIST:	.space 12	// spazio varglob PTRLIST (non iniz)	0x 1000 0004
PTR:	.space 4	// spazio varglob PTR (non iniz)	0x 1000 0010

punto 2 – codice MIPS dello statement da tradurre di MAIN- (numero di righe non significativo)		
li	\$a0, 3	// prepara param LIM *
lw	\$a1, VAL	// prepara param VAL
jal	PTRLOOP	// chiama funz PTRLOOP
sw	\$v0, PTR	// aggiorna varglob PTR
* altrimenti anche addi \$a0, \$zer0, 3		

punto 3 – area e registri di PTRLOOP (numero di righe non significativo)

area di attivazione di *PTRLOOP*

	spiazz. rispetto a stack pointer	contenuto simbolico
indirizzi alti	8	<i>ra</i> (reg ra salvato da <i>PTRLOOP</i> non-foolia)
	4	<i>s0</i> (reg di MAIN salvato da <i>PTRLOOP</i>)
(fine area) sp →	0	<i>s1</i> (reg di MAIN salvato da <i>PTRLOOP</i>)
indirizzi bassi	-4	valore di <i>a0</i> salvato

**allocazione parametri e variabili
locali di *PTRLOOP* nei registri**

parametro / variabile locale	registro
<i>LIM</i> (tipo intero)	<i>a0</i>
<i>ELM</i> (tipo intero)	<i>a1</i>
<i>I</i> (tipo intero)	<i>s0</i>
<i>P</i> (tipo puntatore)	<i>s1</i>

punto 4 – codice MIPS dell'intera funzione ***PTRLOOP*** - (numero di righe non significativo)

```
PTRLOOP:  addiu  $sp, $sp, -12      // crea area di attivazione
          .equ   RE, 8          // spi di reg ra
          .equ   S0, 4          // spi di reg s0
          .equ   S1, 0          // spi di reg s1
          sw     $ra, RA($sp)    // salva reg ra
          sw     $s0, S0($sp)    // salva reg s0
          sw     $s1, S1($sp)    // salva reg s1
          // p = NULL
          move   $s1, $zero      // inizializza varloc p

          // for (i = 0; i != lim; i++) prologo e test condizione
          move   $s0, $zero      // inizializza varloc i
FOR:      beq    $s0, $a0, ENDFOR // se i == lim vai a ENDFOR

          // p = ptrlist [i]
          la     $t0, PTRLIST    // carica ind di elem ptrlist [0]
          sll    $t1, $s0, 2      // allinea indice i
          addu   $t0, $t0, $t1    // calcola ind di elem ptrlist [i]
          lw     $s1, ($t0)       // aggiorna p con elm ptrlist [i]

          // if (*p == elm) break
          lw     $t2, ($s1)       // carica oggetto puntato da p
          beq    $t2, $a1, ENDFOR // se oggetto == elm vai a ENDFOR

          // stampa_dato (elm)
          addiu  $sp, $sp, -4      // aggiorna sp
          sw     $a0, ($sp)       // push di arg lim di funz ptrloop
          move   $a0, $a1         // prepara param di funz stampa
          jal    STAMPA_DATO      // chiama funz stampa
          lw     $a0, ($sp)       // pop di arg lim di funz ptrloop
          addiu  $sp, $sp, 4      // aggiorna sp

          // epilogo del ciclo
          addi   $s0, $s0, 1      // incrementa indice ciclo for
          j      FOR              // salta a condizione ciclo for

          // return p  SCRIVERE SOLO L'ISTRUZIONE/I CHE PREPARA IL VALORE USCITA
ENDFOR:   move   $v0, $s1         // prepara valusc

          Nota: si suppone che la funz stampa_dato non alteri il registro a1.
```