



SAPIENZA
UNIVERSITÀ DI ROMA

ISTRUZIONI MARS

Dott. Franco Liberati

Argomenti

01

Struttura di una istruzione MIPS

02

Il set delle istruzioni
Spostamento
Logiche aritmentiche
Confronto e settaggio,
Salto
Macchina

03

Pseudoistruzione

A glowing blue microchip is centered on a dark blue circuit board. The chip has a bright blue, textured surface. Numerous glowing blue lines and dots are scattered around the chip, some connecting to it, creating a sense of digital connectivity and data flow. The background is a dark blue gradient with faint circuit patterns.

Set delle istruzioni del MIPS

Il set delle istruzioni

□ Classi di Istruzione

- ❖ istruzione di spostamento dati
- ❖ istruzioni logico ed aritmetiche
- ❖ istruzioni di salto:
 - condizionato
 - non condizionato
 - a funzione (o a subroutine)
 - trap
- ❖ istruzione di controllo macchina





Il set delle istruzioni MIPS

Le istruzioni del linguaggio assembly possono essere divise nelle seguenti categorie:

Istruzioni “Load and Store”

Spostano dati tra la memoria e i registri generali della CPU

(i valori non sono modificati, ma solo spostati)

Istruzioni “Load Immediate”

Caricano, nei registri della CPU, valori costanti

Istruzioni “Data Movement”

Spostano dati tra i registri della CPU

Istruzioni “Aritmetico/logiche”

Effettuano operazioni aritmetico, logiche o di scorrimento sui registri della CPU

(il valore risultante modifica i condition code della ALU)

Istruzioni di “Confronto”

Effettuano il confronto tra i valori contenuti nei registri della CPU

Istruzioni di “Salto condizionato”

Spostano l'esecuzione da un punto ad un altro di un programma se si verifica una condizione

Istruzioni di “Salto non condizionato”

Spostano l'esecuzione da un punto ad un altro di un programma

Istruzioni di “Salto a subroutine”

Spostano l'esecuzione di un programma verso un altro programma (subroutine) e, una volta esaurito, ritornano al processo primordiale

Istruzioni di “Sistema o comando”

Influenzano lo svolgimento del programma (HALT, NOP, BREAK, TRAP ...)

A glowing blue microchip is centered on a dark blue circuit board. The chip has a bright blue, textured surface. Numerous glowing blue lines and dots are scattered around the chip, some connecting to it, creating a sense of data flow or connectivity. The background is a dark blue gradient with faint circuit patterns.

Istruzioni di spostamento

Istruzioni di Spostamento

Memoria ↔ Registro

L'architettura di MIPS è di tipo **Load-and-Store**

In pratica, la maggioranza delle istruzioni di MIPS operano utilizzando i registri interni al processore e non direttamente con i valori presenti nelle celle di memoria

Per questo motivo si usano le istruzioni:

(LOAD) **L** {B|H|W}<reg><address>

il dato è prelevato da una cella di memoria <address> e immesso in un registro<reg>

(STORE) **S**{B|H|W} <reg><address>

il valore di un registro <reg> è salvato in una cella di memoria <address>

Per comodità il programmatore non deve specificare l'indirizzo della Memoria Dati dove risiede il dato, ma può utilizzare una etichetta (definita in .data)

Istruzioni di Spostamento

Memoria↔Registro

lb rdest, address	Carica un byte sito all'indirizzo <i>address</i> nel registro <i>rdest</i>
lbu rdest, address	Carica un byte sito all'indirizzo <i>address</i> nel registro <i>rdest</i> (senza estendere il segno)
lh rdest, address	Carica un halfword sito all'indirizzo <i>address</i> nel registro <i>rdest</i>
lhu rdest, address	Carica un unsigned-halfword sito all'indirizzo <i>address</i> nel registro <i>rdest</i> (senza estendere il segno)
lw rdest, address	Carica una word sita all'indirizzo <i>address</i> nel registro <i>rdest</i>
la rdest, address	Carica un indirizzo <i>address</i> nel registro <i>rdest</i>
sb rsource, address	Memorizza un byte all'indirizzo <i>address</i> prelevandolo dal registro <i>rsource</i>
sh rsource, address	Memorizza un halfword all'indirizzo <i>address</i> prelevandolo dal registro <i>rsource</i>
sw rsource, address	Memorizza una word all'indirizzo <i>address</i> prelevandola dal registro <i>rsource</i>

Istruzioni di Spostamento

Memoria↔Registro

Indirizzo in memoria dell'etichetta *valore*:
(262160)

00000000 00000100 00000000 00010000

Contenuto:
(1471050024)

01010111 10101110 01110001 00101000

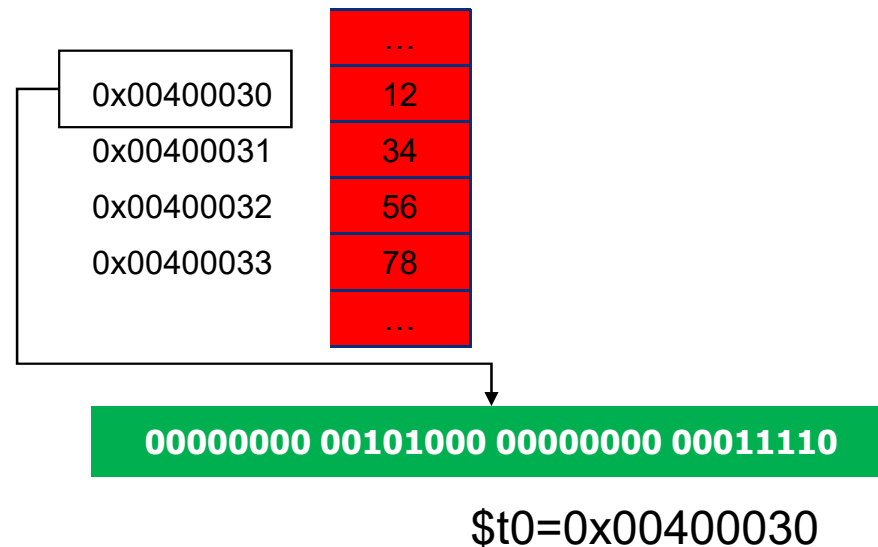
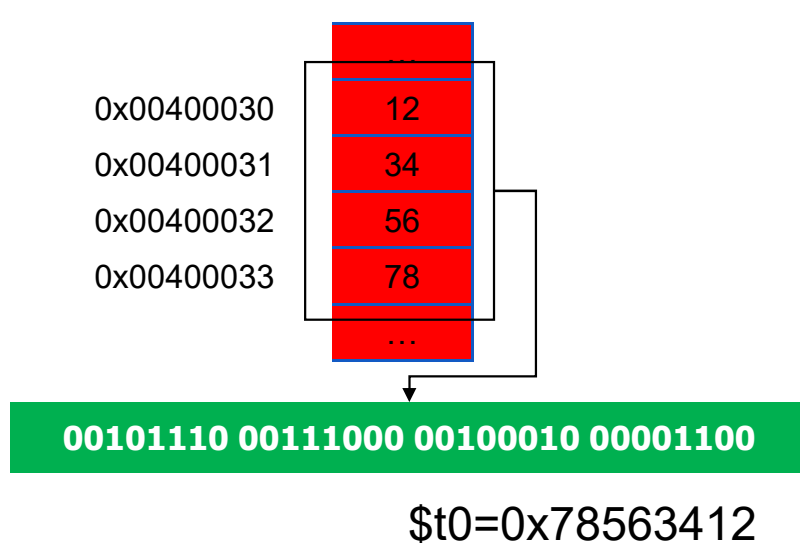
lb rdest, address	lb \$t0, valore	00000000 00000000 00000000 00101000
lh rdest, address	lh \$t0, valore	00000000 00000000 01110001 00101000
lw rdest, address	lw \$t0, valore	01010111 10101110 01110001 10101000
la rdest, address	la \$t0, valore	00000000 00000100 00000000 00010000

Istruzioni di Spostamento

Memoria↔Registro

L'istruzione **lw \$t0, address** carica il **contenuto della word** indirizzata dall'etichetta address in memoria

L'istruzione **la \$t0, address** carica l'**indirizzo della word** indirizzata dall'etichetta address in memoria (utile quando si vuole caricare in un registro l'indirizzo di una particolare zona di memoria (es.: una variabile))



Istruzioni di Spostamento

Memoria↔Registro

L'istruzione **STORE** salva l'operando sito in un registro, in una cella di memoria

Registro	Contenuto
\$t0	11010001 10000001 11010101 10101010

sb rsource, address	sb \$t0,variabile1
sh rsource, address	sh \$t0,variabile2
sw rsource, address	sw \$t0,variabile3

Indirizzo	Contenuto
variabile1	00000000 00000000 00000000 10101010
variabile2	00000000 00000000 11010101 10101010
variabile3	11010001 10000001 11010101 10101010

Istruzioni di Spostamento

ESEMPIO: SOMMA DI DUE OPERANDI SITI IN MEMORIA

.text

.globl main

main:

lb \$t1, operandA #carica operandA dalla memoria al registro \$t1

lb \$t2, operandB #carica operandB dalla memoria al registro \$t2

add \$t0, \$t1, \$t2 #somma gli operandi

sb \$t0, risultato #archivia l'operando sito in \$t0 in memoria

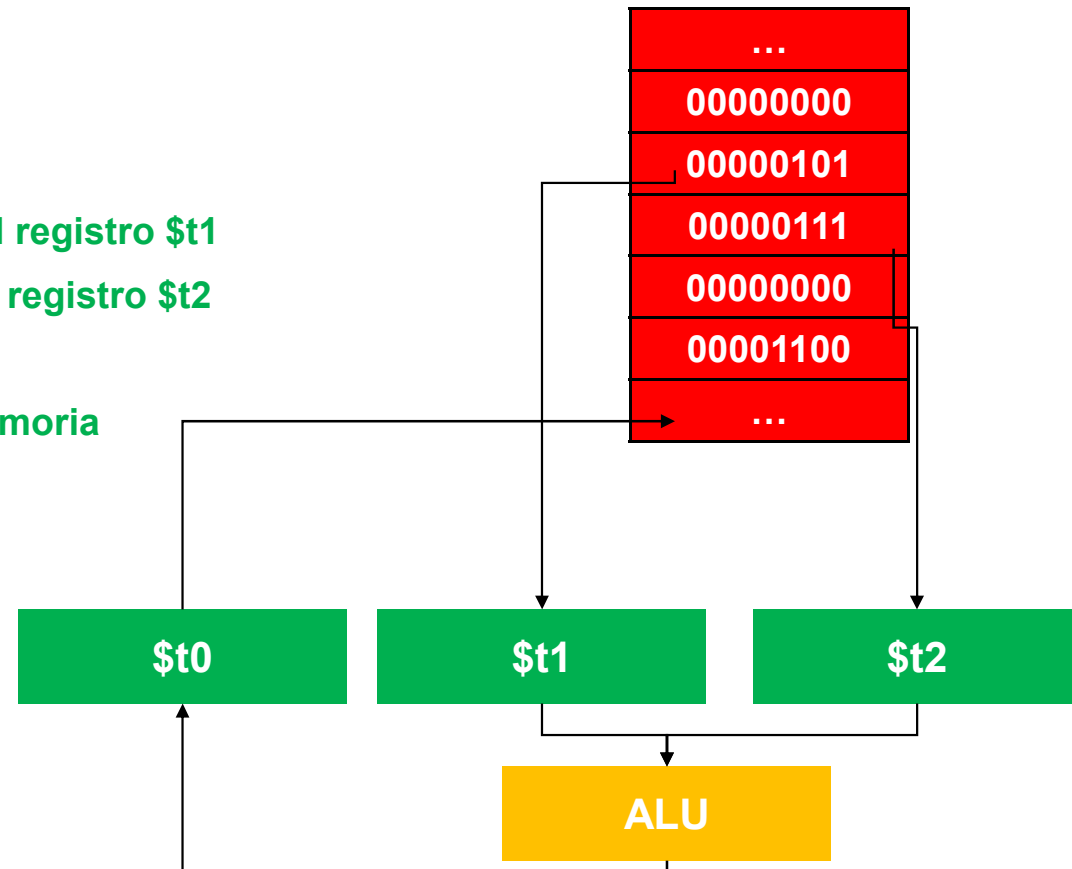
.end

.data

operandA: .byte 5

operandB: .byte 7

risultato: .byte 0



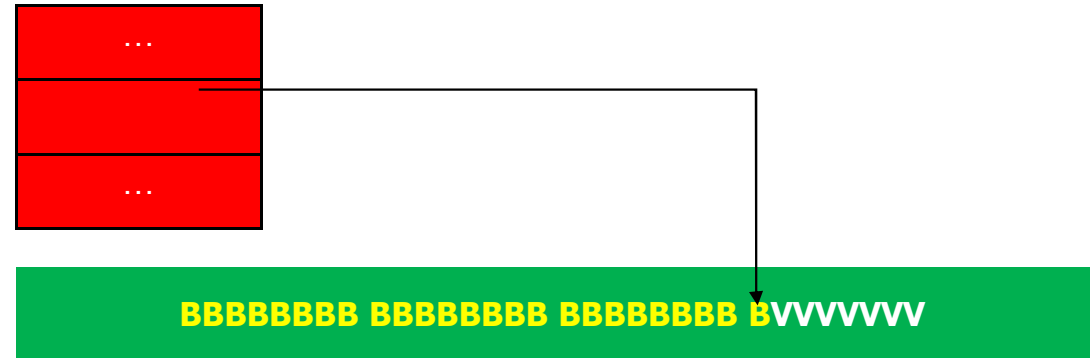
DOMANDA: cosa si trova in *risultato* se operandA: .word 256 e operandB: .word 256?

Istruzioni di Spostamento

Memoria↔Registro: Signed - Unsigned

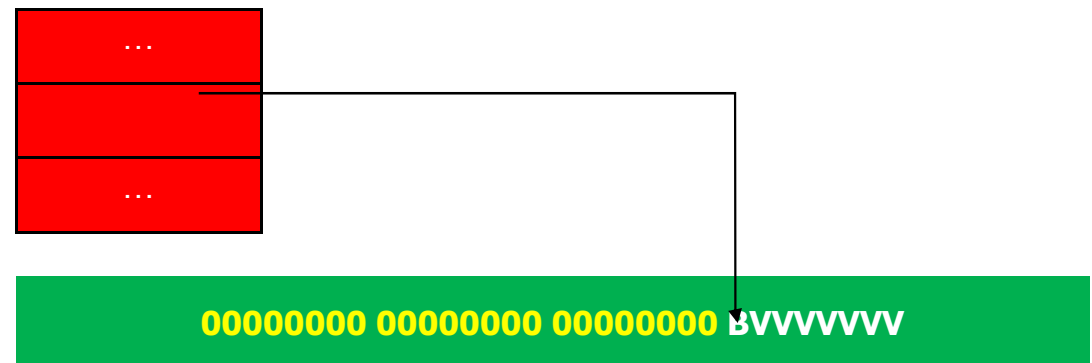
lb \$t0, address

Carica il byte indirizzato da address nel byte meno significativo del registro
Il bit di segno viene esteso



lbu \$t0, address

Carica il byte indirizzato da address nel byte meno significativo del registro
Gli altri tre byte vengono posti a zero



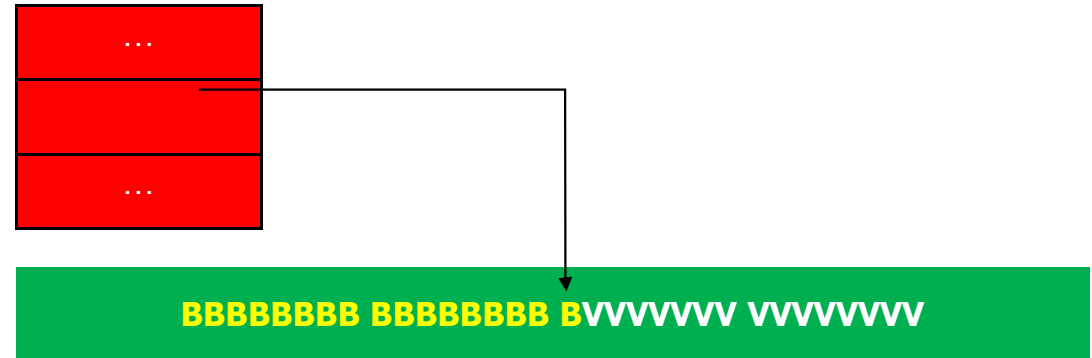
Istruzioni di Spostamento

Memoria ↔ Registro: Signed - Unsigned

lh \$t0, address

Carica 2 byte indirizzati da address
nei 2 byte meno significativi del
registro

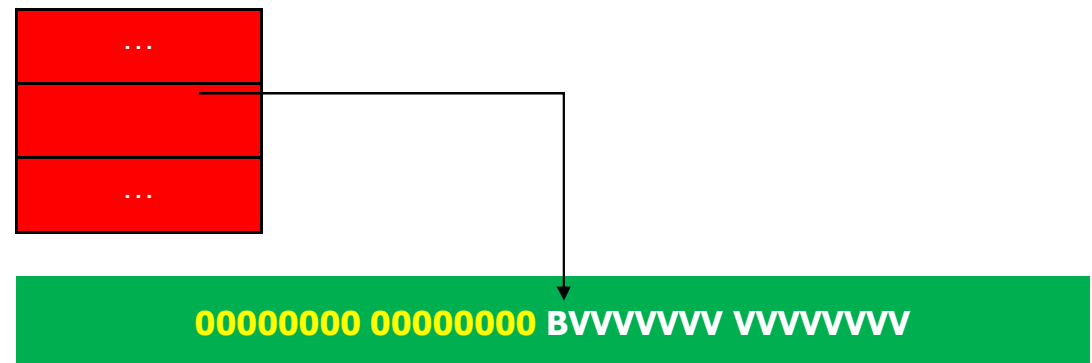
Il bit del segno viene esteso



lhu \$t0, address

Carica i 2 byte indirizzati da address
nei 2 byte meno significativi del
registro

Gli altri due byte vengono posti a
zero



Istruzioni di Spostamento

Memoria ↔ Registro: Signed - Unsigned

lw \$t0, address

Carica 4 byte indirizzati da
address nel registro

**Non c'è alcuna estensione del
bit del segno**



Istruzioni di Spostamento

Memoria↔Registro: Signed - Unsigned

Valore

01010101 10101100 11110000 10101000

lb \$t0, valore	11111111 11111111 11111111 10101000
lbu \$t0, valore	00000000 00000000 00000000 10101000
lh \$t0, valore	11111111 11111111 11110000 10101000
lhu \$t0, valore	00000000 00000000 11110000 10101000
lw \$t0, valore	01010101 10101100 11110000 10101000

Istruzioni di Spostamento

Ordinamento dei dati in memoria

Definizione di endianness: disposizione di una parola (word, 32 bit) nei byte di memoria

Little Endian: memorizza prima la “little end” (ovvero i bit meno significativi) della word

Big Endian: memorizza prima la “big end” (ovvero i bit più significativi) della word

Terminologia ripresa da “I viaggi di Gulliver” di Jonathan Swift, in cui due fazioni sono in lotta per decidere se le uova sode devono essere aperte a partire dalla “little end” o dal “big end” dell'uovo

❑NB:

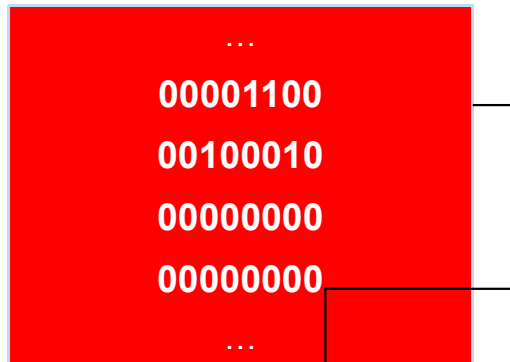
- ❑I processori x86 sono little-endian
- ❑MIPS può essere little endian o big endian (L'endianness di MARS dipende dal sistema in cui viene eseguito, quindi in generale è little endian)
- ❑Quando bisogna affrontare i problemi di endianness?
 - ❑Quando si “mischiano” operandi e operazioni ad 8,16 e 32 bit
 - ❑Se si utilizzano operazioni uniformi, non vi sono problemi di sorta

Istruzioni di Spostamento

Ordinamento dei dati in memoria

Little Endian:

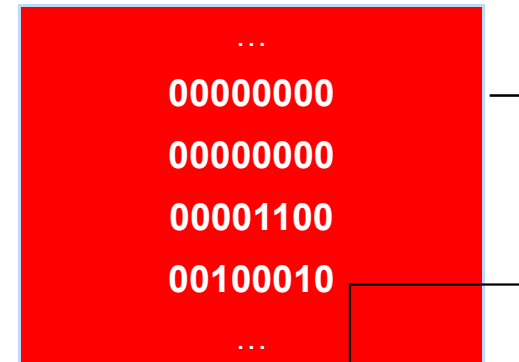
lh \$t0,value



00000000 00000000 00100010 00001100

Big Endian:

lh \$t0,value



00000000 00000000 00001100 00100010

Istruzioni di Spostamento

Inizializzazione (indirizzamento immediato)

Per caricare dei dati numerici nei registri si utilizzano le operazioni di **load immediate**. Si evita di definire un valore in memoria: il valore numerico è nella stessa istruzione. Il valore numerico è anche detto **IMMEDIATE VALUE**.

li rdest, imm	Muove il valore <i>imm</i> nel registro <i>rdest</i>
lui rdest, imm	Muove la halfword <i>imm</i> nella parte più alta dell'halfword del registro <i>rdest</i>

Esempio:

```
li $t0, 24      #Mette nel registro $t0 il valore 24
                 #$t0=00000000 00000000 00000000 00011000
lui $t0,24      #Mette nel registro $t0 il valore 24 nei 16bit più
                 #significativi
                 #$t0= 00000000 00011000 00000000 00000000
```

Istruzioni di Spostamento

Registro ↔ Registro

La maggioranza delle istruzioni di MIPS operano tramite i registri interni al processore
Per spostare i valori tra registri si utilizzano le operazioni di **data movement**

move rdest, rsource	<i>Muove il registro rsource nel registro rdest</i>
mfhi rdest	<i>Muove il registro hi nel registro rdest</i>
mflo rdest	<i>Muove il registro lo nel registro rdest</i>
mthi rsource	<i>Muove il registro rsource nel registro hi</i>
mtlo rsource	<i>Muove il registro rsource nel registro lo</i>

Esempio

move \$t0, \$t1

#Copia il contenuto di \$t1 in \$t0

Istruzioni di Spostamento

ESEMPIO: SCAMBIO DI DUE OPERANDI NEI REGISTRI DI RESIDENZA

Scambio dei valori contenuti
in due registri

ESEMPIO:

Prima:

\$t0=5 e \$t1=3

Dopo

\$t0=3 e \$t1=5

```
.text
.globl main

main:
    li $t0,5           #inizializzazione x a 5
    li $t1,3           #inizializzazione y a 3
    move $t2,$t1       #temp=y
    move $t1,$t0       #y=x
    move $t0,$t2       #x=temp
    xor $t2,$t2        #pulizia di temp (temp=0)

    li $v0,10          #terminazione del programma
    syscall
```

Istruzioni di Spostamento

ESEMPIO: SCAMBIO DI DUE OPERANDI SITI IN MEMORIA

Definiti due valori in memoria
valx, valy
Scambiare la loro posizione in
memoria

```
.text
.globl main
main:
    lw $t0, valx      #trasferimento di x in $t0
    lw $t1, valy      #trasferimento di y in $t1
    move $t2, $t1     #scambio
    move $t1, $t0
    move $t0, $t2
    xor $t2, $t2, $t2  #pulisco $t2
    sw $t0, valx       #archiviazione del valore y
                       #in $t0
    sw $t1, valy       #archiviazione del valore x
                       #in $t1
    li $v0, 10         #terminazione programma
    syscall

.data
valx :.word 5
valy :.word 10
```

Istruzioni di Spostamento

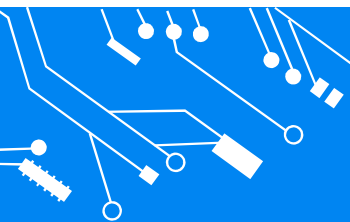
ESEMPIO: SCAMBIO DI DUE OPERANDI SITI IN MEMORIA (VARIANTE)

Definiti due valori in memoria
valx, valy
Scambiare la loro posizione in
memoria

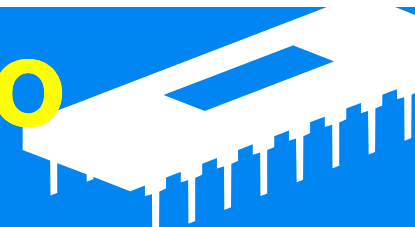
```
.text
.globl main

main:
    lw $t0, valx      #trasferimento di x in $t0
    lw $t1, valy      #trasferimento di y in $t1
    sw $t0, valy      #trasferimento di $t1 in x
    sw $t1, valx      #trasferimento di $t0 in y
    li $v0, 10        #terminazione programma
    syscall

.data
valx :.word 5
valy :.word 10
```



Istruzioni di Spostamento



Influenza sui Condition Code

Istruzione	C	N	Z	W	P
LOAD	X	X	X	X	X
MOVE	X	X	X	X	X
STORE	X	X	X	X	X



Istruzioni logiche matematiche

Istruzioni Logiche-Aritmetiche

Gli elaboratori elettronici hanno come principale motivo di esistenza la possibilità di svolgere un gran numero di operazioni logiche ed aritmetiche in tempi rapidissimi

Esempio

```
add $t2, $t0, $t1    #Somma il contenuto di $t1 e $t0 e lo mette in $t2
xor $t2, $t2, $t2     #Inizializza il registro $t2 a zero
```

NB: le istruzioni aritmetiche operano sfruttando i registri.

I registri sono usati per tre motivi principali:

- ❖ Costruiti con una tecnologia performante
- ❖ Sono interni alla CPU
- ❖ Consentono di trovare i dati su cui operare utilizzando pochi bit (istruzioni a lunghezza fissa)



Istruzioni Aritmetiche



Sono operazione aritmetiche svolte dall'ALU. Si sfruttano i registri ad uso generale

add rd, rs, rt	$rd = rs + rt$ (con overflow)
addu rd, rs, rt	$rd = rs + rt$ (senza overflow)
addi rd, rs, imm	$rd = rs + imm$ (con overflow)
addiu rd, rs, imm	$rd = rs + imm$ (senza overflow)
sub rd, rs, rt	$rd = rs - rt$ (con overflow)
subu rd, rs, rt	$rd = rs - rt$ (senza overflow)
neg rd, rs	$rd = -rs$ (con overflow)
negu rd, rs	$rd = -rs$ (senza overflow)
abs rd, rs	$rd = rs $



Istruzioni Aritmetiche

Immediate - Unsigned



Versioni immediate (i)

- ☐ Le versioni immediate (i) delle istruzioni precedenti utilizzano un valore costante al posto di un operando in un registro
- ☐ Non sempre è necessario specificare la *i*; l'assemblatore è in grado di riconoscere anche istruzioni.

Esempio:

add \$t0, \$t0, 1 è riscritto dall'assemblatore come **addi \$t0,\$t0,1**

Versioni unsigned (u)

- ☐ Le versioni unsigned delle istruzioni non gestiscono le problematiche relative all'overflow

Istruzioni Aritmetiche

Sono operazione aritmetiche svolte dall'ALU. Si sfruttano i registri ad uso generale e quelli **hi** e **lo**

mult rs, rt	hi,lo = rs · rt (signed, overflow impossibile)
multu rs, rt	hi,lo = rs · rt (unsigned, overflow impossibile)
mul rd, rs, rt	rd = rs · rt (senza overflow)
mulo rd, rs, rt	rd = rs · rt (con overflow)
mulou rd, rs, rt	rd = rs · rt (con overflow, unsigned))
div rs, rt	hi,lo = resto e quoz. di rs / rt (signed con overflow)
divu rs, rt	hi,lo = resto e quoz. di rs / rt (unsigned, no overflow)
div rd, rs, rt	rd = rs / rt (signed con overflow)
divu rd, rs, rt	rd = rs / rt (unsigned)
rem rd, rs, rt	rd = resto di rs / rt (signed)
remu rd, rs, rt	rd = resto di rs / rt (unsigned)

Istruzioni Aritmetiche

ESEMPIO: PARITA' DI UN OPERANDO

Realizzare un programma che definita una variabile (operando intero a 8bit) residente in memoria archivia in memoria il valore 0 se l'operando della variabile è pari o 1 se l'operando della variabile è dispari

```
.text
.globl main

main:
    lb $t0,pippo      #trasferimento operando in $t0
    li $t1,2           #impostazione del valore 2
    rem $t2,$t0,$t1    #calcolo resto della divisione
    sw $t2,parita      #archiviazione del risultato

    li $v0,10          #terminazione del programma
    syscall

.data
pippo :.byte 5
parita :.word 0
```

Istruzioni di Aritmetiche

ESEMPIO: NUMERI CONTIGUI

Si scriva un programma in linguaggio assembly che definita una variabile (valore intero a 32bit) in memoria riporti in \$t0 l'intero precedente, in \$t1 il numero corrente e in \$t2 il successivo

```
.text
.globl main

main:
    lb $t1, pippo      #trasferimento operando in $t1
    subi $t0, $t1, 1    # $t0 \leftarrow t1 - 1$ 
    addi $t2, $t1, 1    # $t2 \leftarrow t1 + 1$ 
    li $v0, 10          #terminazione del programma
    syscall

.data
pippo :.word 5
```

Istruzioni di Aritmetiche

ESEMPIO: MEDIA TRA INTERI

Si scriva un programma in linguaggio assembly che definite tre variabili in memoria

TempMarzo e **TempAprile** e **TempMaggio** riporta la media (fra interi) in \$t9

Esempio

TempMarzo=22 TempAprile=29

TempMaggio=33

media=(22+29+32)/3=61/3=**20**

```
.text
.globl main

main:
    lh $t0, TempMarzo #trasferimento operando in $t0
    lh $t1, TempAprile #trasferimento operando in $t1
    lh $t2, TempMaggio #trasferimento operando in $t2
    li $t4,3           #inizializzazione del valore 3
    add $t3,$t0,$t1     #$t3←$t0+$t1
    add $t3,$t3,$t2     #$t3←$t3+$t2 (somma)
    div $t9, $t3,$t4    # media=(somma/3)
    li $v0,10          #terminazione del programma
    syscall

.data
TempMarzo:.half 22
TempAprile:.half 29
TempMaggio:.half 33
```



Istruzioni Logiche



Sono operazione logiche svolte dall'ALU. Si sfruttano i registri ad uso generale e si applicano bit per bit

and rd, rs, rt	rd = rs AND rt
andi rd, rs, imm	rd = rs AND imm
or rd, rs, rt	rd = rs OR rt
ori rd, rs, imm	rd = rs OR imm
xor rd, rs, rt	rd = rs XOR rt
xori rd, rs, imm	rd = rs XOR imm
nor rd, rs, rt	rd = NOT (rs OR rt)
not rd, rs	rd = NOT rs

Istruzioni Logiche-Aritmetiche

Lo **Shift** (spostamento) sposta di k posizioni verso destra (o sinistra) i bit di un dato contenuto in un registro.

Lo spostamento perde i bit dalla parte della movimentazione; mentre è colmato con 0 nella direzione opposta: corrisponde ad una moltiplicazione per 2^k (con k numero di posizioni spostate) quando si sposta il valore da destra verso sinistra; mentre corrisponde ad una divisione per 2^k (con k numero di posizioni spostate) quando si sposta il valore da sinistra verso destra

Il **Rotate** (rotazione) mantiene i bit dalla parte della movimentazione riproponendo i bit spostati nella direzione opposta

sll rd, rs, rt	rd = rs è shiftato verso sinistra di rt mod 32 bits
srl rd, rs, rt	rd = rs s è shiftato verso destra di rt mod 32 bits
rol rd, rs, rt	rd = rs è ruotato verso sinistra di rt mod 32 bits
ror rd, rs, rt	rd = rs è ruotato verso destra di rt mod 32 bits

Istruzioni Logiche-Aritmetiche

sl \$t2, \$t1, 3

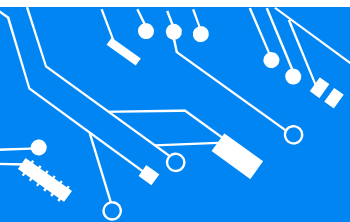
[illegible][illegible]

sl \$t2, \$t1, 3

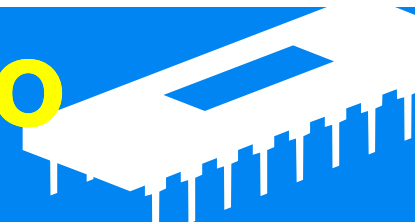
[illegible][illegible]

ror \$t2, \$t1, 3

[illegible][illegible]



Istruzioni di Spostamento



Influenza sui Condition Code

Istruzione	C	N	Z	W	P
ADD	1/0	1/0	1/0	1/0	1/0
CMP	1/0	1/0	1/0	1/0	1/0
NEG	1/0	1/0	1/0	1/0	1/0
SUB	1/0	1/0	1/0	1/0	1/0
AND	0	1/0	1/0	0	1/0
OR	0	1/0	1/0	0	1/0
XOR	0	1/0	1/0	0	1/0
NOT	0	1/0	1/0	0	1/0
SL	1/0	1/0	1/0	1/0	1/0
SR	1/0	1/0	1/0	1/0	1/0
ROL	1/0	0	0	0	1/0
ROR	1/0	0	0	0	1/0

Esercizio proposto per casa

Scrivere un programma che, definite due variabili (interi a 32bit) in memoria **Batman** e **Superman**, determina le seguenti informazioni:

1. $\$t0=0$ se Batman è un numero positivo o $\$t0=1$ se Batman è un numero negativo
2. $\$t1=0$ se Superman è pari $\$t1=1$ se Superman è dispari
3. $\$t2$ riporta $\text{Batman} + \text{Superman}$
4. $\$t3$ riporta la somma, in valore assoluto, delle due variabili



Istruzioni di Confronto e Settaggio

Istruzioni di Confronto e Settaggio

Settano dei registri in base a dei confronti (non sono usate esplicitamente dal programmatore, ma sono sfruttate dall'assemblatore per riscrivere delle pseudoistruzioni)

slt rd, rs, rt	Setta il registro rd a 1 se $rs < rt$, 0 altrimenti (con overflow)
sltu rd, rs, rt	Setta il registro rd a 1 se $rs < rt$, 0 altrimenti (no overflow)
slti rd, rs, imm	Setta registro rd a 1 se $rs < imm$, 0 altrimenti (con overflow)
sltiu rd, rs, imm	Setta registro rd a 1 se $rs < imm$, 0 altrimenti (no overflow)
sle, sgt, sge, seq, sne	Analoghe per testare $\leq, >, \geq, =, \neq$

A glowing blue microchip is centered on a circuit board. The chip has a bright blue, textured surface and is surrounded by a glowing blue border. Numerous glowing blue lines and dots are scattered across the dark blue background, resembling a circuit or data flow. The overall aesthetic is futuristic and technological.

Istruzioni di Salto

Istruzioni di Salto

❑ Le istruzioni di salto si dividono in:

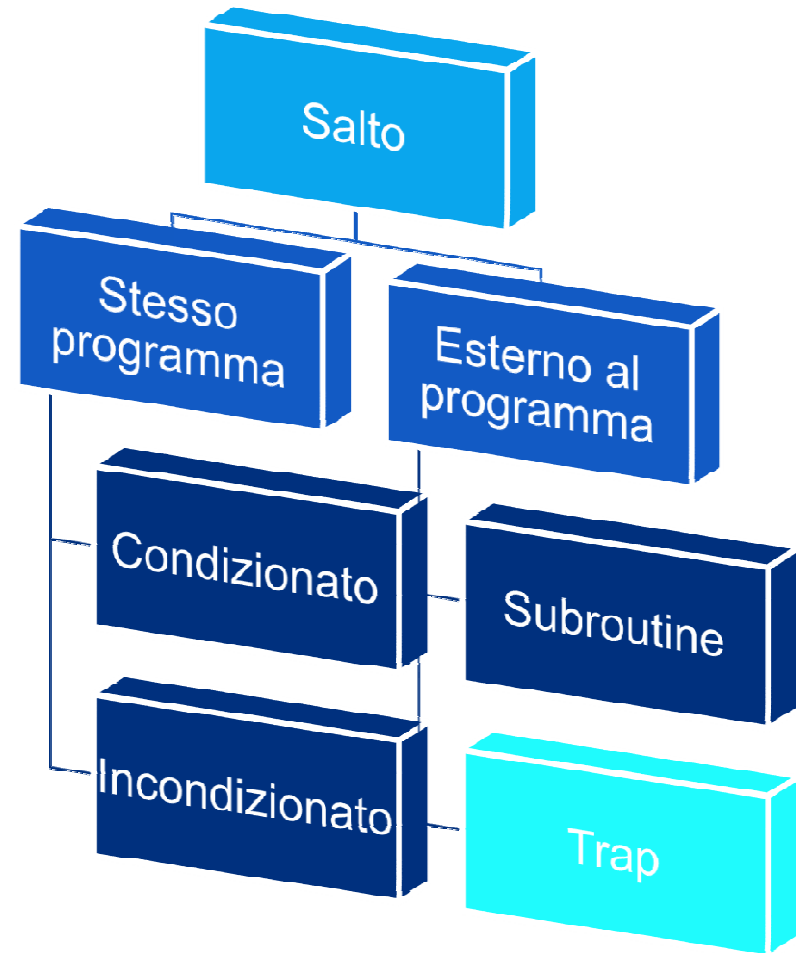
❑ salto all'interno dello stesso programma

❖ **condizionato**: il salto è eseguito in base ad una certa condizione stabilita dal programmatore (Branch)

❖ **incondizionato**: il salto è sempre eseguito (Jump), senza valutare alcuna condizione

❑ salto ad un altro programma:
salto a subroutine (salto a sottoprogramma)

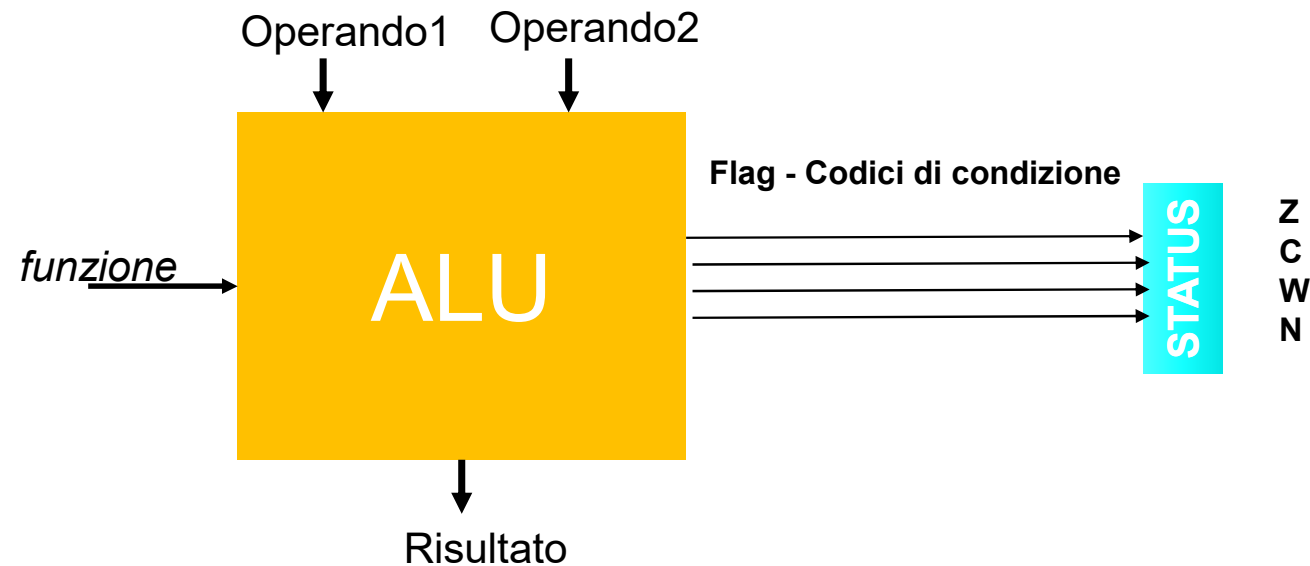
❑ **trap** (o interruzioni software)



Istruzioni di Salto

SALTO CONDIZIONATO

Le istruzioni condizionate fanno riferimento a i *flag* o codici di condizione presenti nello STATUS REGISTER derivanti da operazione logico-aritmetiche





Istruzioni di Salto

SALTO CONDIZIONATO



Confronto tra due operandi siti in registri ad uso generale

beq rs, rt, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se rs=rt</i>
bne rs, rt, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se rs≠rt</i>
bge rs, rt, target bgeu rs, rt, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se rs≥rt Comparazione senza considerare il segno</i>
bgt rs, rt, target bgtu rs, rt, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se rs>rt Comparazione senza considerare il segno</i>
ble rs, rt, target bleu rs, rt, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se rs≤rt Comparazione senza considerare il segno</i>
blt rs, rt, target bltu rs, rt, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se rs<rt Comparazione senza considerare il segno</i>



Istruzioni di Salto

SALTO CONDIZIONATO



Confronto tra un operando sito in un registro ad uso generale e lo zero

bgez rs, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se $rs \geq 0$</i>
bgtz rs, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se $rs < 0$</i>
blez rs, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se $rs \leq 0$</i>
bltz rs, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se $rs < 0$</i>
beqz rs, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se $rs = 0$</i>
bnez rs, target	<i>Salta all'istruzione con etichetta target se $rs \neq 0$</i>



Istruzioni di Salto

SALTO CONDIZIONATO E FLAG



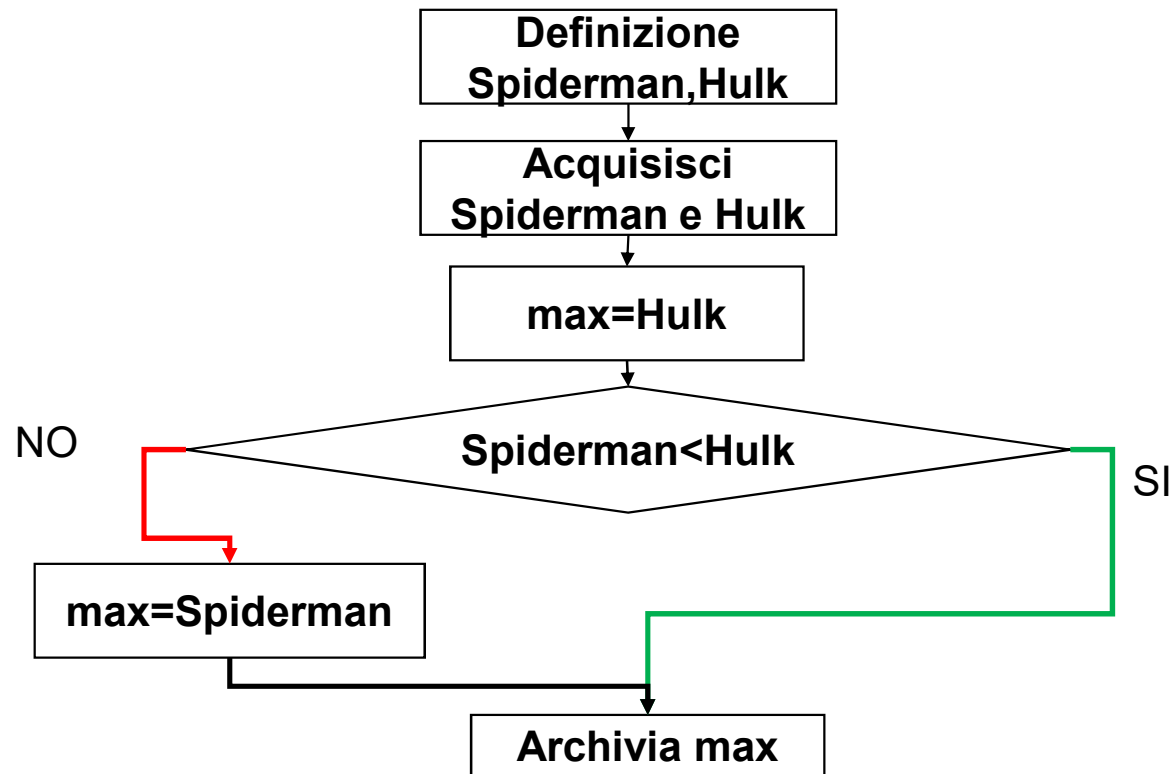
Mnemonico	Significato	Flag interessato
EQ	=	Z=1
NE	!=	Z=0
CS	> (unsigned)	C=1
	< (unsigned)	C=0
HI	>	C=1 e Z=0
LS	<	C=0 e Z=1
MI	negativo	N=1
PL	positivo	N=0

Istruzioni di Salto

ESEMPIO: MASSIMO TRA DUE NUMERI

Realizzare un programma che valuta il massimo fra due operandi contenuti nelle variabili Spiderman e Hulk (interi a 32bit).

Riportare il massimo in una locazione di memoria definita dall'etichetta Massimo (intero a 32bit)



Istruzioni di Salto

ESEMPIO: MASSIMO TRA DUE NUMERI

Realizzare un programma che valuta il massimo fra due operandi contenuti nelle variabili Spiderman e Hulk (interi a 32 bit). Riportare il massimo in una locazione di memoria definita dall'etichetta Massimo(intero a 32bit)

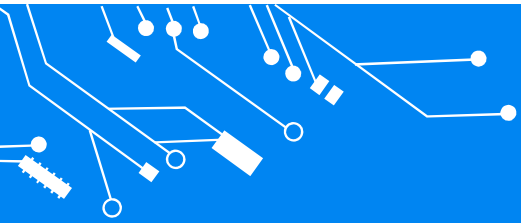
```
.text
.globl main

main:
    lw $t0,Spiderman    #prelievo del primo operando
    lw $t1,Hulk          #prelievo del secondo operando
    move $t2,$t1         #In t2 conservo Hulk come se fosse il
                        #massimo
    blt $t0,$t1,salto    #se Spiderman è minore di Hulk allora salto
                        #perché Hulk è il massimo...
    move $t2,$t0         #...atrimenti aggiorno il valore massimo
                        #mettendo x in $t2

salto:
    sw $t2, Massimo     #conservo il massimo in memoria

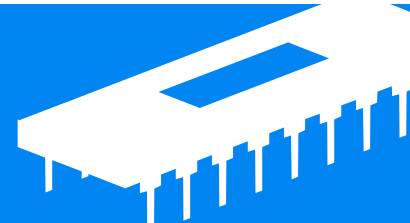
    li $v0,10           #Fine programma
    syscall

.data
Spiderman: .word 34
Hulk: .word 76
Massimo: .word 0
```



Istruzioni di Salto

SALTO INCONDIZIONATO



Le istruzioni incondizionate spostano l'esecuzione da un punto ad un altro di un programma

j target	<i>Salto incondizionato all'istruzione con etichetta target</i>
-----------------	--

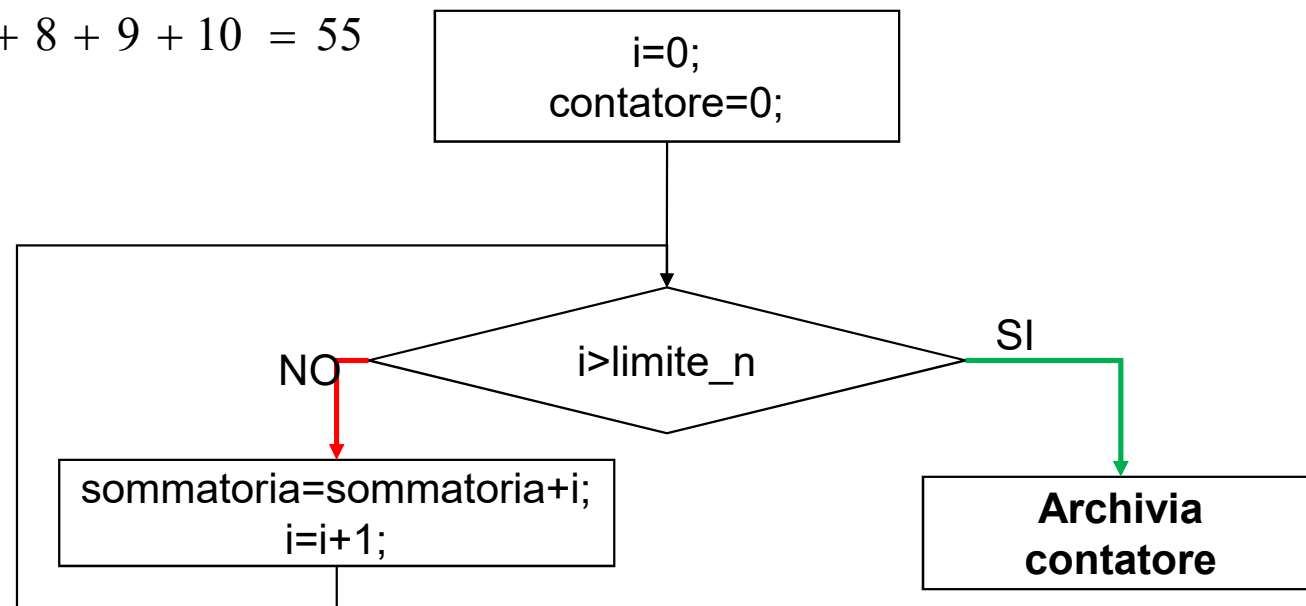
Istruzioni di Salto

ESEMPIO: CONTATORE

Realizzare un programma che svolga la sommatoria dei primi n numeri interi positivi a partire da zero

$$ris = \sum_{i=0}^n i = 0 + 1 + 2 + \dots + n$$

$$ris = \sum_{i=0}^{n=10} i = 0 + 1 + 2 + 3 + 4 + 5 + 6 + 7 + 8 + 9 + 10 = 55$$



Istruzioni di Salto

ESEMPIO: CONTATORE

Realizzare un programma che svolga la sommatoria dei primi n numeri interi positivi a partire da zero

```
text
.globl main

main:
    li $t0,0           #impostazione i
    li $t1,0           #impostazione sommatoria
    lb $t2,limite_n    #lettura limite superiore i

ciclo:
    bgt $t0,$t2,fine   #salto a fine del ciclo iterativo se i>10 (limite di i)
    add $t1,$t1,$t0    #incremento sommatoria
    addi $t0,$t0,1     #incremento i
    j ciclo            #ripetizione del ciclo iterativo

fine:
    sw $t1,sommatoria
    li $v0,10
    syscall

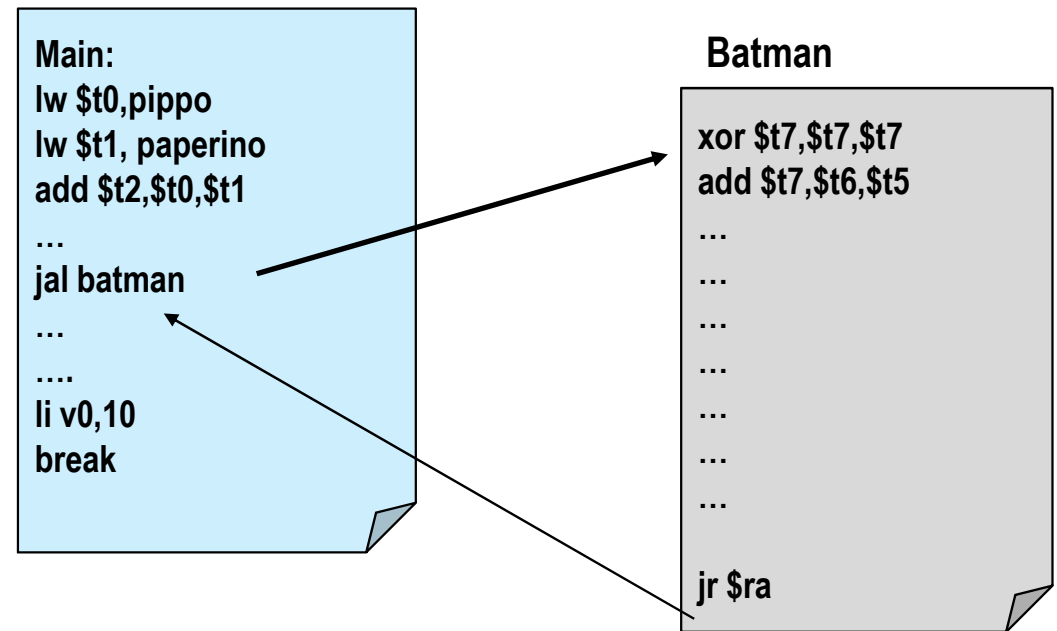
.data
sommatoria:.word 0
limite_n:.byte 10
```

A glowing blue microchip is centered on a dark blue circuit board. The chip has a bright blue, textured surface and is surrounded by a glowing blue border. Numerous glowing blue lines and dots are scattered across the background, resembling a circuit or data flow. The overall aesthetic is futuristic and technological.

Salto a subrotuine

Istruzioni di Salto a Subroutine

Le **istruzioni di salto a subroutine** (o salto a sottoprogramma, o salto a funzione) spostano l'esecuzione da un programma (**programma chiamante**) ad un altro programma (**programma chiamato** o sottoprogramma), salvando contestualmente l'indirizzo dell'istruzione successiva al salto (indirizzo di ritorno). Il sottoprogramma è eseguito fino alla fine e poi, ripristinando l'indirizzo di ritorno, si continua nell'esecuzione del programma chiamante.



Istruzioni di Salto a Subroutine

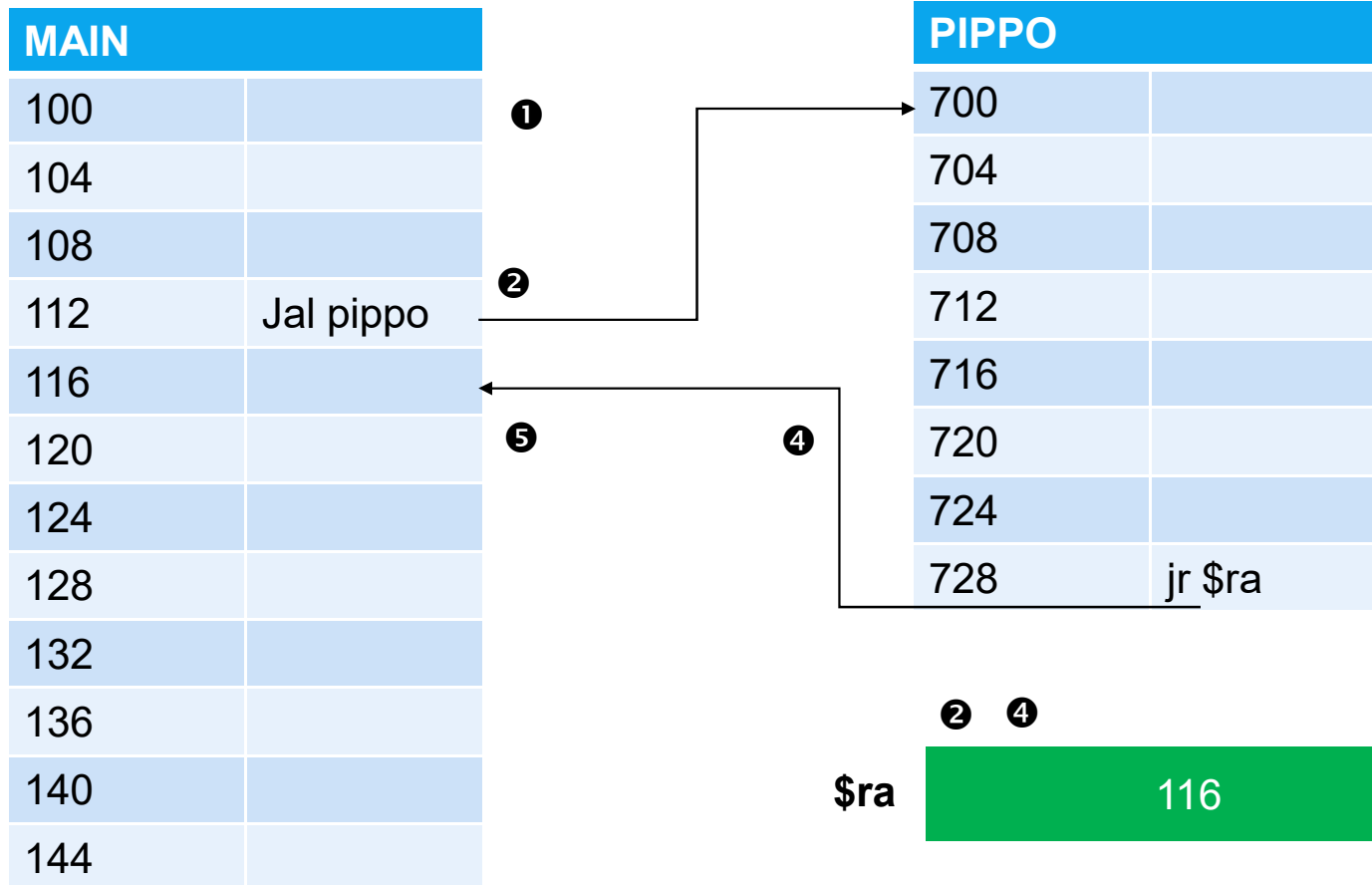
Il compito di passaggio da programma chiamante a sottoprogramma è svolto in MIPS dall'istruzione **jal**, sigla derivata dai termini anglosassoni *jump and link* ('salta e collega'). Quando si esegue questa istruzione il MIPS, contestualmente, salva l'indirizzo di ritorno nel registro **\$ra**.

Per garantire il passaggio da sottoprogramma a programma chiamante, il programmatore deve inserire una istruzione che recupera l'indirizzo di ritorno conservato in **\$ra** e lo pone nel Contatore di Programma; nel MIPS è **jr**, cioè *jump and return* ('salta e ritorna').

Istruzioni di salto a subroutine	
Istruzione	Significato
jal target	Salto incondizionato all'istruzione sita all'indirizzo target (inizio della subroutine) e salvataggio dell'indirizzo della prossima istruzione in \$ra
jr source	Salto incondizionato all'istruzione che ha indirizzo memorizzato nel registro source (ritorno da subroutine)
jalr rsource, rdest	Salto incondizionato all'istruzione che ha indirizzo memorizzato nel registro rsource e salvataggio dell'indirizzo della prossima istruzione in rdest

Istruzioni di Salto a Subroutine

Indirizzo di ritorno



- 1 Esecuzione del programma MAIN
- 2 JAL: Salto a subroutine e memorizzazione indirizzo di ritorno nel registro \$ra
- 3 Esecuzione subroutine
- 4 JR: Ritorno a funzione (contenuto di \$ra nel PC)
- 5) Prosieguo del programma MAIN

Istruzioni di Salto a Subroutine

Parametri ingresso e uscita

Quando si effettua un JAL, di norma tutti i registri non preservanti \$t0-\$t9 si azzerano, mentre quelli preservanti \$s0-\$s9, \$a0,\$a1,\$a2,\$a3,\$v0,\$v1 mantengono i loro valori.

Quando si effettua un JAL i parametri di ingresso della subroutine sono posti, **per convenzione**, nei registri preservanti **\$a0,\$a1,\$a2,\$a3**; mentre il risultato elaborato dalla subroutine è sito nei registri preservanti **\$v0** o **\$v1**

ESEMPIO

```
Read(BASE);
Read(ESPONENTE);
ESP=POW(BASE,ESPONENTE);
Print(ESP);
```

POW (BASE, ESPONENTE)

```
{
    RIS=1;
    for (i=0;i<ESPONENTE;i++)
        RIS=RIS*BASE;
        i=i+1;
}
```

ESEMPIO

```
lw $t0,BASE
lw $t1,ESPONENTE
move $a0,$t0
move $a1,$t1
jal POW
move $t0,$v0
sw $t0, ESP
```

POW:

```
move $t0,$a0 #prelievo parametro base
move $t1,$a1 #prelievo parametro esponente
li $t2,1      #ris=1
li $t3,0      #contatore i
```

ciclo:

```
bge $t3,$t1, fine    #finisco se i>esponente
mul $t2,$t2,$t1      #calcolo esponente (ris)
add $t3,$t3,1        #incremento i
j ciclo
```

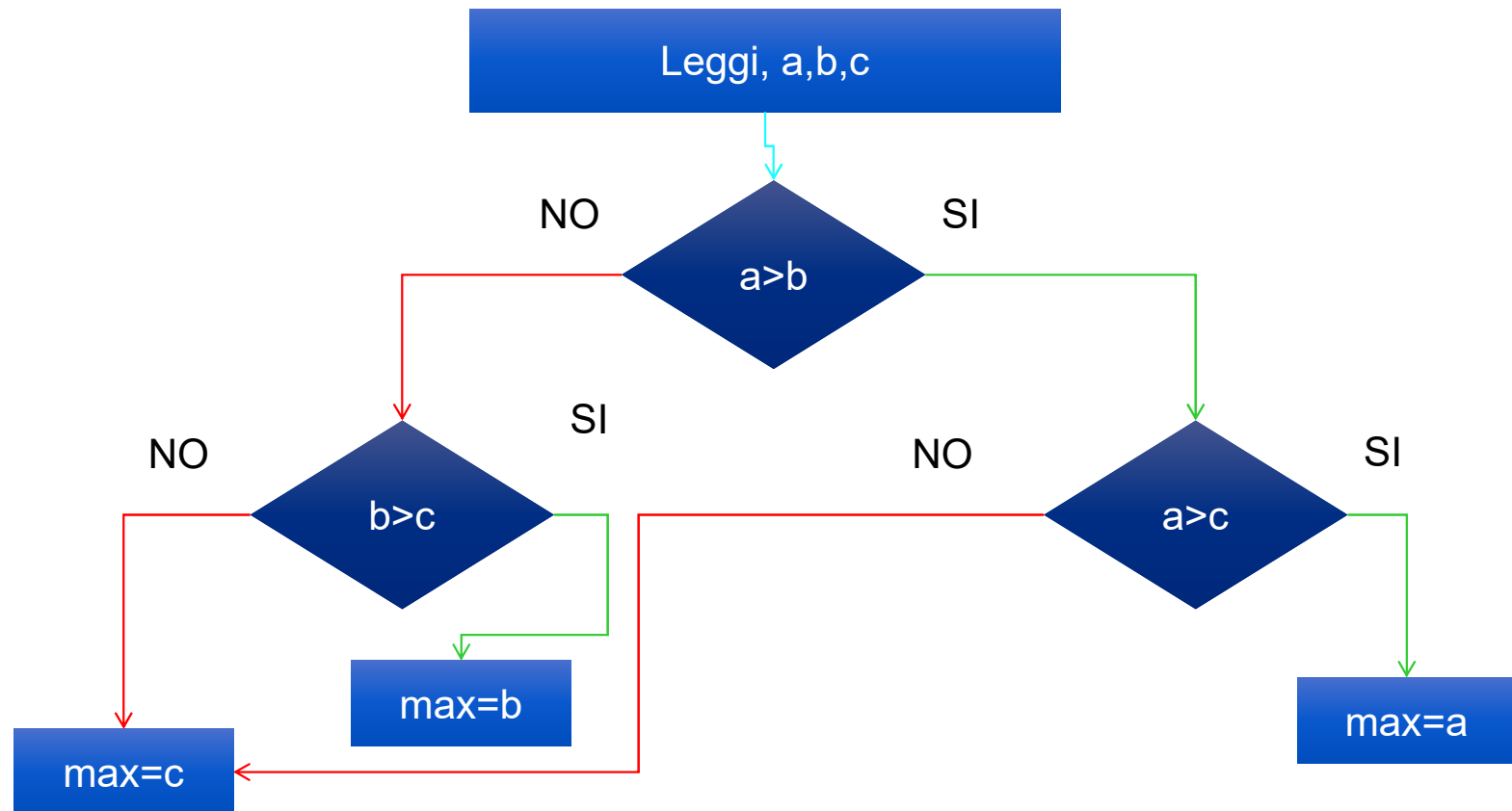
fine:

```
move $v0,$t2 #riporto il risultato in $v0
jr $ra       #ritorno a funzione chiamante
```

Istruzioni di Salto a Subroutine

ESEMPIO: RIUSO SUBROUTINE

Realizzare un programma che individua il massimo tra tre numeri



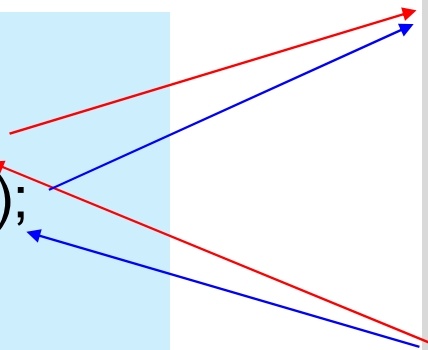
Istruzioni di Salto a Subroutine

ESEMPIO: RIUSO SUBROUTINE

Realizzare un programma che individua il massimo tra tre numeri

```
leggi a,b,c;  
t= MASSIMO(a,b);  
max=MASSIMO(t,c);  
conserva max;
```

```
MASSIMO(x,y)  
{  
  max=x;  
  If (y>x){max=y;}  
  return max;  
}
```



Istruzioni di Salto a Subroutine

ESEMPIO: RIUSO SUBROUTINE

Realizzare un programma che individua il massimo tra tre numeri

```
.text
.globl main

main:
    lw $a0,x    #lettura primo valore
    lw $a1,y    #lettura secondo valore
    jal MASSIMO #salto a funzione
    move $a0,$v0 #recupero massimo dalla funzione
    lw $a1,z    #lettura terzo valore
    jal MASSIMO #salto a funzione
    move $a0,$v0 #recupero massimo dalla funzione
    move $t0,$a0 #massimo in T0

    li $v0,10
    syscall

.data
x:.word 45
y:.word 100
z:.word 77
```

MASSIMO:

PARAMETRI INGRESSO: A0 e A1 valori interi

PARAMETRO USCITA: V0 massimo tra A0 e A1

move \$v0,\$a0 #Imposto A0 come massimo

bgt \$a0,\$a1,fine #Se A0>A1 allora finisco

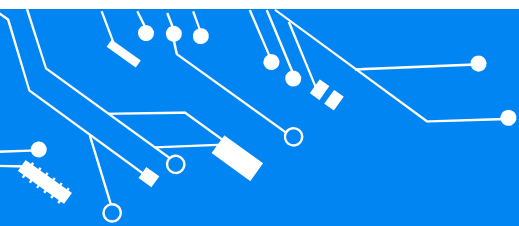
move \$v0,\$a1 #Imposto A1 come massimo

fine:

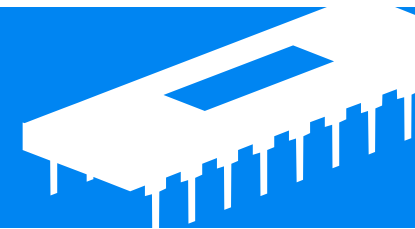
jr \$ra

A glowing blue microchip is centered on a circuit board. The chip and the board are illuminated with a bright blue light. Numerous glowing blue lines and dots are scattered across the background, creating a sense of digital connectivity and data flow. The overall aesthetic is futuristic and technological.

Istruzioni Macchina



Istruzioni Macchina



Le **istruzioni macchina** sono istanze tipiche dell'elaboratore.

Istruzioni Macchina	
Istruzione	Significato
NOP	<i>Nessuna operazione</i>
HALT	<i>Interruzione del sistema</i>
BREAK	<i>Interruzione del programma</i>

NB: Non tutte queste sono eseguibili dal simulatore MARS

A glowing blue microchip is centered on a circuit board. The chip and the board are illuminated with a bright blue light. Numerous glowing blue lines and dots are scattered across the background, creating a sense of digital connectivity and data flow. The overall aesthetic is futuristic and technological.

Pseudoistruzioni



Pseudoistruzioni



Una istruzione in linguaggio assembly corrisponde ad una istruzione in linguaggio macchina; eccetto per una **pseudoistruzione** (macro-istruzione o istruzione composta).

Una pseudoistruzione è una opzione offerta al programmatore per consentirgli di usare una singola, e di solito semplice ed immediata, istruzione che, durante la fase di assemblaggio, è riscritta dall'assemblatore in una con un formato più complesso o scissa in due istruzioni

Pseudoistruzioni	
Pseudo istruzione	Istruzione
move \$t0,\$t1	
	addi \$t0,\$zero,\$t1
la \$t0,etichetta	
	lui \$at,etichetta _{bit31-16}
	ori \$t0,\$at,etichetta _{bit15-0}
bnez \$t0,etichetta	
	bne \$0,\$zero,etichetta
rem \$t0,\$t1,\$t2	
	div \$t1,\$t2
	mfhi \$t0

Pseudo istruzioni

LW (Tipo I)

Questo formato, inoltre, realizza l'istruzione di caricamento di un operando in un registro (*load immediate*, *li*); cioè una **inizializzazione**. In altre parole si inserisce un valore in un registro senza esplicitare un indirizzo di memoria (o evitando una modalità più complessa).

L'istruzione di **caricamento di un valore immediato**, che ha una sintassi del tipo **li \$reg,immediate**, ovvero la cancellazione del contenuto del registro *\$reg* con il numero *immediate*, è riscritta dall'assemblatore sfruttando l'istruzione di addizione senza l'estensione del segno, **addiu**

lw \$t3,pippo # \$t3 ← MEM(4097) dove pippo individua la locazione 4097

Istruzione di tipo I nel MIPS (inizializzazione) e sua traduzione in linguaggio macchina

Istruzione in linguaggio assembleativo canonico

lw	\$t3,		pippo
----	-------	--	-------

Istruzione in linguaggio assembleativo nativo

lui	\$at	4097	
-----	------	------	--

lw	\$t3	0(\$at)	In \$t3 contenuto della variabile pippo
----	------	---------	---



Pseudoistruzioni

Moltiplicazione e Divisione



La moltiplicazione e la divisione nel MIPS nella loro forma di istruzioni native usano dei registri speciali che sono **hi**, che conserva i 32 bit più significativi del risultato di una moltiplicazione o il resto nel caso di una divisione; e **lo**, che memorizza i 32bit meno significativi del risultato di una moltiplicazione o il quoziente se si effettua una divisione. Il prodotto tra due operandi a 32bit restituisce un valore la cui lunghezza è, al più, 64bit.

Istruzioni di prodotto e divisione

Pseudo istruzione	Istruzione
mult \$t0,\$t1	
	hi #memorizza i 32bit più significativi della moltiplicazione tra \$t0 e \$t1
	lo #memorizza i 32bit meno significativi della moltiplicazione tra \$t0 e \$t1
div \$t0,\$t1	
	hi #memorizza il resto della divisione tra \$t0 e \$t1
	lo #memorizza il quoziente della divisione tra \$t0 e \$t1



Pseud istruzioni

Moltiplicazione e Divisione



Di norma il programmatore utilizza le pseud istruzioni di divisione **div** e di prodotto **mul** con operandi tra registri che si concretizzano con le istruzioni native (mult e div) e gli spostamenti che richiedono le istruzioni speciali mfhi e mflo

Istruzioni di prodotto e divisione	
Pseudo istruzione	Istruzione
div \$t0,\$t1,\$t2	
	div \$t1,\$t2 #Riporta il resto della divisione nel registro <i>high</i> e il quoziente della divisione in <i>low</i>
	mflo \$t0 #Sposta il quoziente nel registro destinazione della pseudo istruzione
mul \$t0,\$t1,\$t2	
	mult \$t1,\$t2 #Effettua il prodotto e mette i 32 bit significativi in <i>high</i> (che sono scartati) e gli altri in <i>low</i>
	mflo \$t0 #Sposta i 32 bit meno significati del prodotto nel registro destinazione della pseudoistruzione

The background is a dark blue gradient with intricate white and yellow circuit board traces and components. The traces are thin lines that branch out and connect various components. The components are represented by small, stylized shapes like rectangles, circles, and squares, some of which are yellow and others white. The overall aesthetic is high-tech and digital.

FINE