

# Assembler MIPS R2000/3000

Alberto Montresor

## Programma delle lezioni

---

- **Introduzione ai concetti di**
  - assembler, compilatore, linker, programma eseguibile
- **Introduzione all'assembly**
  - Sintassi del linguaggio assembly
  - Istruzioni del linguaggio assembly dei processori MIPS
  - Metodi di indirizzamento
- **Uso del tool SPIM**
  - Un semplice simulatore del processore MIPS R2000/3000
  - Come utilizzare SPIM

© 2000 Alberto Montresor

2

## Programma delle lezioni

---

- **Esercitazioni sull'Assembly**
  - Scrittura di semplici programmi Assembly: ad es.
    - Programmi di ordinamento
    - Ricerche in array
- **Analisi dettagliata dei concetti di**
  - Assembler, Compilatore, Linker, Loader
  - Convenzioni riguardanti l'uso dei registri e delle chiamate di procedura
- **Uso del tool MPS**
  - Un simulatore MIPS più sofisticato
  - Come utilizzare MPS
  - Utilizzazione di MPS per l'interfacciamento fra programmi C e Assembly

© 2000 Alberto Montresor

3

## Ricevimento

---

- **Dove?**
  - Ufficio dottorandi, piano terra, Dipartimento di Informatica
- **Quando?**
  - Prima / dopo / durante le lezioni
  - Nelle settimane in cui abbiamo lezione di martedì, il ricevimento è dalle 10 alle 16 del giovedì
  - Nelle settimane in cui abbiamo lezione di giovedì e nelle settimane in cui non abbiamo lezione, il ricevimento è dalle 10 alle 16 di martedì.
  - Tutti gli altri giorni: passate pure, ma non assicuro nulla...
  - Su appuntamento? Forse è meglio...

© 2000 Alberto Montresor

4

## Alcuni concetti fondamentali

### Linguaggio macchina

- Linguaggio basato su numeri binari utilizzato dai computer per memorizzare ed eseguire programmi

### Linguaggio assembly

- Rappresentazione simbolica del linguaggio macchina, più comprensibile agli essere umani perché utilizza simboli invece di bit per rappresentare istruzioni, registri e dati.

### Linguaggi ad alto livello

- Con i linguaggi ad alto livello, è possibile scrivere programmi con un linguaggio il più simile possibile a quello naturale, astraendosi dai dettagli della macchina.

## Esempio: Linguaggio Macchina e Assembly

00100111101010010001111011001011	↔	addiu \$29, \$29, -32
00100110010011001001100100110010	↔	sw \$31, 20(\$29)
01100100110010011001001100100110	↔	sw \$4, 32(\$29)
00100110010011001001100100110010	↔	sw \$5, 36(\$29)
11111000101001000111001010010100	↔	sw \$5, 36(\$29)
0101010101111111111000001101001	↔	sw \$0, 24(\$29)
10100101010101010011111000110001	↔	sw \$0, 28(\$29)
11010010100100010101001010101011	↔	lw \$14, 28(\$29)
10101010100000111111000011110001	↔	lw \$24, 24(\$29)
10001000111110001010001111010101	↔	multu \$14, \$14
10010011111011100000111100001111	↔	addiu \$8, \$14, 1
...		...

Linguaggio macchina

Assembly

## Esempio: Linguaggio C

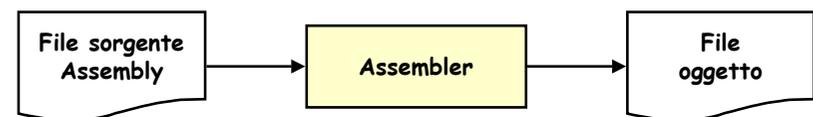
```
int main(int argc, char *argv[])
{
    int i;
    int sum=0;
    for (int i=0; i <= 100; i++)
        sum += i * i;
    printf("The sum from 0 .. 100 is %d\n", sum);
}
```

Linguaggio C

## Assembler

### Assembler

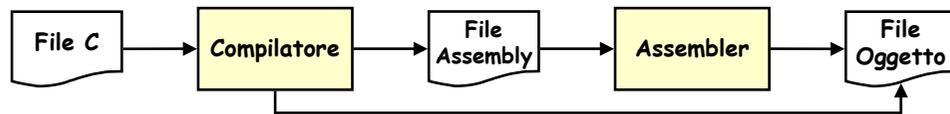
- Uno strumento che traduce programmi scritti nel linguaggio assembly in linguaggio macchina. L'assembler
  - legge un *file sorgente*
  - produce un *file oggetto* contenente linguaggio macchina ed altre informazioni necessarie per trasformare uno o più file oggetto in un programma eseguibile



## Compilatore

### ▪ Compilatore

- Uno strumento che traduce un programma scritto in un linguaggio ad alto livello in un:
  - programma equivalente scritto in linguaggio assembly, che può essere traslato in un file oggetto da un assembler
  - oppure, direttamente in un modulo oggetto



## Linguaggio Assembly: Discussione

### ▪ Quando utilizzare il linguaggio assembly:

- Quando dimensioni e velocità del programma sono fattori critici
  - Es: processore che gestisce l'ABS in un'auto
- Per ottimizzare sezione critiche dal punto di vista della performance di un programma
- Per utilizzare istruzioni particolare del processore altrimenti non utilizzate dai compilatori (ad es., istruzioni MMX)
- Per sviluppare il nucleo di un sistema operativo, che necessita di utilizzare istruzioni particolari per gestire la protezione della memoria

## Linguaggio Assembly: Discussione

### ▪ Problemi nello sviluppo in linguaggio Assembly:

- E' complesso
- E' error-prone
- E' meno produttivo
- Il codice prodotto non è portabile
- Il codice prodotto non è leggibile

## Assembler

### ▪ Compito principale di un assembler è quello di semplificare il più possibile la vita del programmatore rispetto all'uso diretto del linguaggio macchina:

- Utilizzo di parole mnemoniche per identificare le istruzioni del linguaggio macchina

`addiu $29, $29, -32`

vs

`00100111101111011111111111110000`

- Aumento del numero di istruzioni disponibili per il programmatore attraverso l'uso di *pseudoistruzioni*
- Possibilità di definire macro
- Possibilità di definire etichette
- Possibilità di aggiungere commenti

## File oggetto (o modulo)

### Un modulo può contenere

- Subroutine (funzioni, procedure, etc.)
- Dati
- Riferimenti a subroutine e dati di altri moduli (unresolved references)

### Esempio:

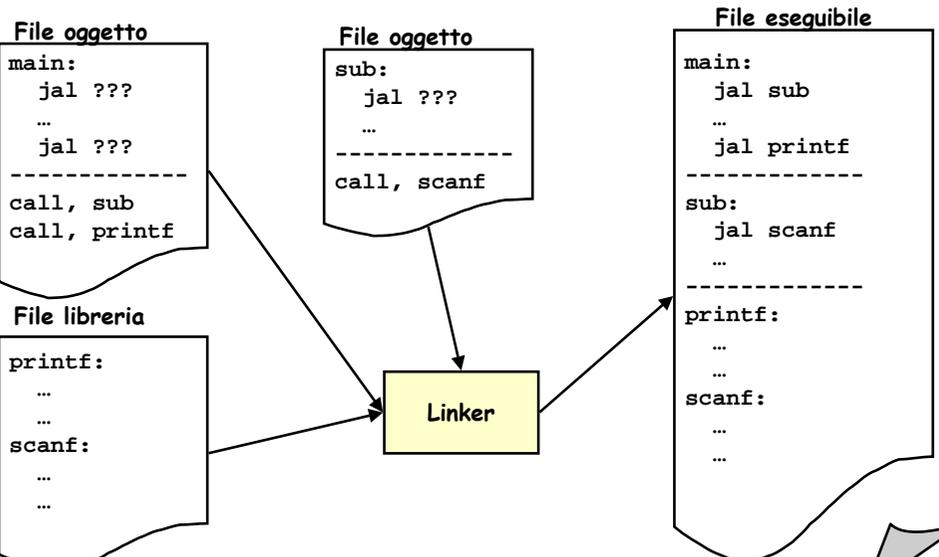
```
int main(int argc, char *argv[])
{
    int i;
    int sum=0;
    for (int i=0; i <= 100; i++)
        sum += i * i;
    printf("The sum from 0 .. 100 is %d\n", sum);
}
```

## Linker

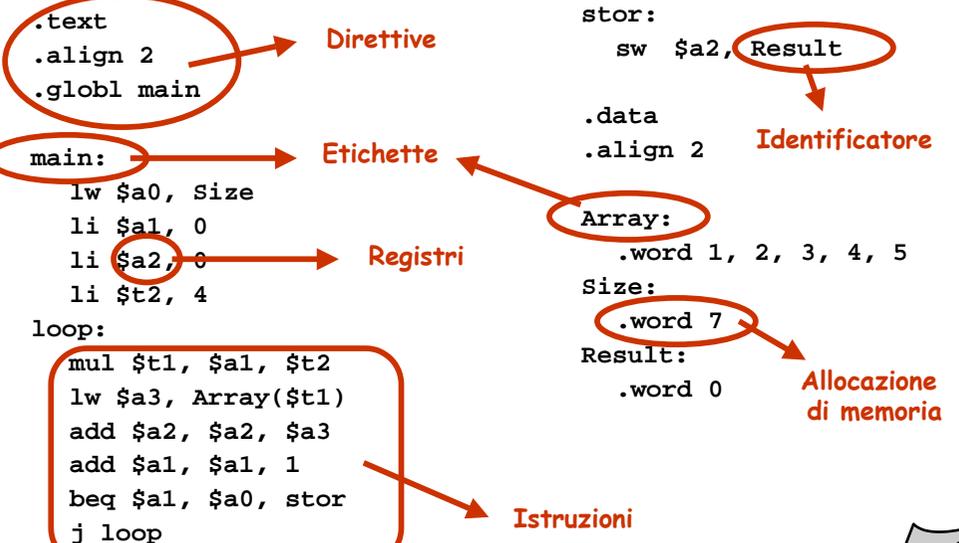
### Linker

- Uno strumento che combina un insieme di file oggetto e *file libreria* in un *programma eseguibile*
- Il linker ha tre compiti:
  - Ricercare nei file libreria le routine di libreria utilizzate dal programma (es. printf)
  - Determinare le locazioni di memoria che il codice di ogni modulo andrà ad utilizzare e aggiornare i riferimenti assoluti in modo opportuno
  - Risolvere i riferimenti tra i file diversi
- Il programma eseguibile non deve contenere unresolved reference

## Linker



## Un esempio di programma in assembly



## Elementi di un programma assembly

### ▪ Direttive

- Forniscono informazioni aggiuntive utili all'assembler per gestire l'organizzazione del codice

### ▪ Esempi:

- `.text`  
indica che le linee successive contengono istruzioni
- `.data`  
indica che le linee successive contengono dati
- `.align n`  
indica che gli elementi successivi devono essere allineati rispetto a suddivisioni di 2<sup>n</sup> byte

## Elementi di un programma assembly (cont.)

### ▪ Identificatori

- Un identificatore consiste di una sequenza case-sensitive di caratteri alfanumerici
- Ad esempio: `main`, `loop`, `stor`, `Size`, `Array`, `Result`

### ▪ Etichette

- Un'etichetta consiste di un identificatore seguito dal simbolo `:` (due punti)
- Le etichette sono utili per identificare particolari sezioni del programma assembly (come punti del programma in cui saltare, dati, etc.)

## Elementi di un programma assembly (cont.)

### ▪ Etichette globali

- Etichette che possono essere referenziate da file diversi da quello in cui sono definite

### ▪ Etichette locali

- Etichette che possono essere referenziate solo all'interno del file in cui sono definite
- Le etichette sono locali per default
- L'uso della direttiva `.globl` rende un'etichetta globale

### ▪ Identificatori esterni:

- Identificatori che non sono definiti nel file (unresolved reference)

## Elementi di un programma assembly (cont.)

### ▪ Istruzioni

- Un'istruzione inizia con una parola riservata (keyword) e continua a seconda della sua sintassi

### ▪ Quali sono le istruzioni:

- Ad ogni istruzione del linguaggio macchina MIPS corrisponde un'istruzione del linguaggio assembly

Es: `bne reg1, reg2, address` (branch if not equal)

- Pseudoistruzioni: istruzioni fornite dall'assembler ma non implementate in hardware

- Es: `blt reg1, reg2, address` (branch if less than) diventa:

`slt $at, reg1, reg2` (set less than)

`bne $at, $zero, address` (branch if not equal)

## Elementi di un programma assembly (cont.)

### Allocazione di memoria nel segmento data:

- E' possibile allocare memoria nel segmento data utilizzando alcune direttive che permettono di specificare come la memoria verrà utilizzata e il valore iniziale della memoria stessa
- Il valore iniziale può essere specificato tramite espressioni, costanti, stringhe. Esempi possibili possono essere:
  - "Hello World"
  - 0xAA+12
  - 10\*10

## Elementi di un programma assembly (cont.)

### Direttive di allocazione di memoria:

- *.byte b<sub>1</sub>, ..., b<sub>n</sub>*  
Memorizza *n* byte consecutivi in byte successivi in memoria
- *.half h1, ..., hn*  
Memorizza *n* quantità a 16 bit in halfword successive in memoria
- *.word w1, ..., wn*  
Memorizza *n* quantità a 32 bit in word successive in memoria
- *.float f1, ..., fn*  
Memorizza *n* valori floating point a singola precisione in locazioni successive in memoria
- *.double d1, ..., dn*  
Memorizza *n* valori floating point a doppia precisione in locazioni successive in memoria
- *.asciiz str*  
Memorizza la stringa *str* in memoria e terminala con il valore 0
- *.space n*  
Alloca *n* byte

## Elementi di un programma assembly (cont.)

### Registri generali

- |         |           |  |
|---------|-----------|--|
| • 0     | \$zero    | Valore fisso a 0                         |
| • 1     | \$at      | Riservato                                |
| • 2-3   | \$v0-\$v1 | Risultati di una funzione                |
| • 4-7   | \$a1-\$a4 | Argomenti di una funzione                |
| • 8-15  | \$t0-\$t7 | Temporanei (non preservati fra chiamate) |
| • 16-23 | \$s0-\$s7 | Temporanei (preservati fra le chiamate)  |
| • 24-25 | \$t8-\$t9 | Temporanei (non preservati fra chiamate) |
| • 26-27 | \$k0-\$k1 | Riservate per OS kernel                  |
| • 28    | \$gp      | Pointer to global area                   |
| • 29    | \$sp      | Stack pointer                            |
| • 30    | \$fp      | Frame pointer                            |
| • 31    | \$ra      | Return address                           |

## Elementi di un programma assembly (cont.)

### Registri speciali

- PC Program counter
- HI Risultato di una moltiplicazione, parte più significativa
- LO Risultato di una moltiplicazione, parte meno significativa

### Nota

- Questi non sono registri generali, quindi non possono essere utilizzati dalle istruzioni normali (come ad esempio le istruzioni di somma)
- Esistono istruzioni speciali per gestirli
  - Istruzioni "Branch" e "Jump" per il PC
  - Istruzioni *mt<sub>hi</sub>*, *mt<sub>lo</sub>*, *mf<sub>hi</sub>*, *mf<sub>lo</sub>* per LO ed HI

## SPIM

---

- **Cos'è SPIM e cosa fa?**
  - SPIM è un simulatore che esegue programmi per le architetture R2000/R3000
  - SPIM può leggere ed assemblare programmi scritti in linguaggio assembly MIPS
  - SPIM contiene inoltre un debugger per poter analizzare il funzionamento dei programmi prodotti
- **Utilizzeremo SPIM per provare i primi semplici esercizi in linguaggio assembly che vedremo**
- **Per esercizi più complessi, utilizzeremo un altro tool chiamato MPS**

## Uso di un simulatore

---

- **Perché utilizzare un simulatore MIPS ?**
  - Ambiente controllato:
    - Controllo degli errori
    - Meccanismi di debug più sofisticati
  - Possibilità di utilizzare un ambiente MIPS in qualunque tipo di ambiente (uniformità):
    - A casa con Windows o Linux su macchine Intel
    - In laboratorio con Linux su macchine Intel e PowerPc
  - L'alternativa più comune (assembly 80X86) è molto complessa e non adatta ad un corso universitario

## SPIM

---

- **Dove trovare SPIM?**
  - <http://www.cs.wisc.edu/~larus/spim.html>
- **Esistono due versioni di SPIM**
  - Linux/Unix (xspim)
  - Windows (winspim)
- **Per installare SPIM nella versione Windows**
  - Scaricate winspim.exe (file di installazione)
  - Fate doppio clic su winspim.exe
  - Seguite le indicazioni
- **Per eseguire SPIM nella versione Windows**
  - Trovate la voce PCSPIM per Windows nel menù programmi

## SPIM

---

- **Per installare SPIM nella versione Unix/Linux**
  - Scaricate **spim.tar.gz**
  - Scompattatelo (**tar zxvf spim.tar.gz**)
  - Spostatevi nella directory **spim-6.3**
  - Digitate **make install** per installare spim e xspim
  - Installazioni più complesse possono essere realizzate seguendo le indicazioni nel file README
- **Per eseguire SPIM nella versione Unix/Linux**
  - Digitate **xspim** (avendo cura di fare in modo che il file xspim sia nel vostro path)

## Interfaccia di WINSPIM

## Interfaccia di XSPIM

## Interfaccia utente: sezioni

### Sezione registers:

- Mostra il valore di tutti i registri della CPU e della FPU MIPS
- Notare che i registri generali vengono identificati sia dal numero progressivo (**R29**) che dall'identificatore mnemonico (**\$sp**)
- Il valore dei registri viene aggiornato ogni qualvolta il vostro programma viene interrotto

### Pannello di controllo (in xspim) o menù (in WinSpim)

- Contiene i comandi che possono essere utilizzati su SPIM, come ad esempio run, load, etc.

## Interfaccia utente: sezioni

### Segmento text

- Mostra le istruzioni dei vostri programmi e del codice di sistema che viene caricato automaticamente alla partenza di SPIM
- La prossima istruzione da eseguire viene evidenziata invertendo il colore della linea contenente l'istruzione

### Le istruzioni vengono visualizzate nel seguente modo:

```
[0x00400020] 0x3c011001 lui $1, 4097 [Size] ; 6: lw $a0, Size
[0x00400024] 0x8c240014 lw $4, 20($1) [Size]
[0x00400028] 0x34050000 ori $5, $0, 0 ; 7: li $a1, 0
```

1

2

3

4

## Visualizzazione istruzioni

### Descrizione degli elementi

1. Indirizzo esadecimale dell'istruzione
2. Codifica numerica esadecimale dell'istruzione in linguaggio macchina
3. Descrizione mnemonica dell'istruzione in linguaggio macchina
4. Linea effettiva presente nel file assembly che si sta eseguendo

### Nota:

- Ad alcune istruzioni assembly (pseudoistruzioni) corrispondono più istruzioni in linguaggio macchina

## Interfaccia utente: sezioni

### Segmenti data e stack

- Mostra il contenuto del segmento dati e stack della memoria del programma
- I valori contenuti nella memoria vengono aggiornati ogni qualvolta il vostro programma viene interrotto

### Sezione messaggi SPIM

- Utilizzata da SPIM per mostrare messaggi, come ad esempio messaggi di errore

### Console

- Shell in cui vengono visualizzati i messaggi stampati dai vostri programmi

## Interfaccia utente: comandi principali

### Comando LOAD (Unix) e File – Open (Windows)

- Carica un file scritto in assembly (estensione .s, .asm) e ne assembla il contenuto in memoria

### Comando RUN (Unix) e Simulator – Go (Windows)

- Esegue il programma, fino alla terminazione o fino all'incontro di un breakpoint (more details later)

### Comando STEP (Unix) e Simulator – Step (Windows)

- Esegue il programma passo-passo, ovvero una istruzione alla volta
- Questa modalità permette di studiare al meglio il funzionamento del programma

## Istruzioni

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

- *Istruzioni "Load and Store"*  
Queste istruzioni spostano dati fra la memoria e i registri generali del processore
- *Istruzioni "Data Movement"*  
Queste istruzioni spostano dati fra i registri del processore
- *Istruzioni "Load Immediate"*  
Queste istruzioni caricano nei registri valori immediati ("costanti")
- *Istruzioni aritmetico/logiche*  
Queste istruzioni effettuano operazioni aritmetico-logiche sui registri del processore

## Istruzioni

- *Istruzioni di salto*  
Queste istruzioni permettono di spostare l'esecuzione da un punto ad un altro di un programma
- *Istruzioni di confronto*  
Queste istruzioni effettuano il confronto fra i valori contenuti nei registri
- *Istruzioni "Branch"*  
Queste istruzioni permettono di spostare l'esecuzione da un punto ad un altro di un programma in presenza di certe condizioni

### ■ NOTA:

Nel seguito, le pseudoistruzioni sono evidenziate in blu e sottolineate

## Istruzioni load and store

- `lb rdest, address` Load byte at `address` in register `rdest`
- `lbu rdest, address` Load unsigned byte at `address` in register `rdest`
- `lh rdest, address` Load halfword at `address` in register `rdest`
- `lhu rdest, address` Load unsigned halfword at `address` in register `rdest`
- `lw rdest, address` Load word from `address` in register `rdest`
- `la rdest, address` Load computed `address` in register `rdest`
  
- `sb rsource, address` Store lower byte at `address` from register `rsource`
- `sh rsource, address` Store lower halfword at `address` from register `rsource`
- `sw rsource, address` Store word at `address` from register `rsource`

## Istruzioni Data Movement and Load Immediate

- `move rsource, rdest` Move register `rsource` into register `rdest`
- `mfhi rdest` Move register `hi` into register `rdest`
- `mflo rdest` Move register `lo` into register `rdest`
- `mthi rsource` Move register `rsource` into register `hi`
- `mtlo rsource` Move register `rsource` into register `lo`
  
- `li rdest, imm` Move the immediate `imm` into register `rdest`
- `lui rdest, imm` Move the lower halfword of immediate `imm` into the upper halfword of register `rdest`
- `la rdest, imm` Move the lower halfword of immediate `imm` into the upper halfword of register `rdest`

## Istruzioni Aritmetico/Logiche

- `add rd, rs, rt`  $rd = rs + rt$  (with overflow)
- `addu rd, rs, rt`  $rd = rs + rt$  (without overflow)
- `addi rd, rs, imm`  $rd = rs + imm$  (with overflow)
- `addiu rd, rs, imm`  $rd = rs + imm$  (without overflow)
- `sub rd, rs, rt`  $rd = rs - rt$  (with overflow)
- `subu rd, rs, rt`  $rd = rs - rt$  (without overflow)
- `neg rd, rs`  $rd = -rs$  (without overflow)
- `negu rd, rs`  $rd = -rs$  (with overflow)
- `abs rd, rs`  $rd = |rs|$

## Istruzioni Aritmetico/Logiche

<code>mult rs, rt</code>	hi,lo = rs * rt (signed)
<code>multu rs, rt</code>	hi,lo = rs * rt (unsigned)
<code>mul rd, rs, rt</code>	rd = rs * rt (without overflow)
<code>mulo rd, rs, rt</code>	rd = rs * rt (with overflow)
<code>mulou rd, rs, rt</code>	rd = rs * rt (with overflow, unsigned)

## Istruzioni Aritmetico/Logiche

<code>and rd, rs, rt</code>	rd = rs AND rt
<code>andi rd, rs, imm</code>	rd = rs AND imm
<code>or rd, rs, rt</code>	rd = rs OR rt
<code>ori rd, rs, imm</code>	rd = rs OR imm
<code>xor rd, rs, rt</code>	rd = rs XOR rt
<code>xori rd, rs, imm</code>	rd = rs XOR imm

## Istruzioni di confronto

<code>slt rd, rs, rt</code>	Set register <i>rd</i> to 1 if <i>rs</i> < <i>rt</i> , 0 otherwise
<code>sltu rd, rs, rt</code>	Set register <i>rd</i> to 1 if <i>rs</i> < <i>rt</i> , 0 otherwise
<code>slti rd, rs, imm</code>	Set register <i>rd</i> to 1 if <i>rs</i> < <i>imm</i> , 0 otherwise
<code>sltiu rd, rs, imm</code>	Set register <i>rd</i> to 1 if <i>rs</i> < <i>imm</i> , 0 otherwise

## Istruzioni di Branch

<code>beq rs, rt, target</code>	Branch to instruction at <i>target</i> if <i>rs</i> = <i>rt</i>
<code>bne rs, rt, target</code>	Branch to instruction at <i>target</i> if <i>rs</i> != <i>rt</i>
<code>bgez rs, target</code>	Branch to instruction at <i>target</i> if <i>rs</i> >= 0
<code>bgtz rs, target</code>	Branch to instruction at <i>target</i> if <i>rs</i> > 0
<code>blez rs, target</code>	Branch to instruction at <i>target</i> if <i>rs</i> <= 0
<code>bltz rs, target</code>	Branch to instruction at <i>target</i> if <i>rs</i> < 0
<code>beqz rs, target</code>	Branch to instruction at <i>target</i> if <i>rs</i> = 0
<code>bnez rs, target</code>	Branch to instruction at <i>target</i> if <i>rs</i> != 0

## Istruzioni di Branch

- `bge rs, rt, target` Branch to instruction at *target* if *rs*  $\geq$  *rt*
- `bgeu rs, rt, target` Branch to instruction at *target* if *rs*  $\geq$  *rt* (unsigned)
- `bgt rs, rt, target` Branch to instruction at *target* if *rs*  $>$  *rt*
- `bgtu rs, rt, target` Branch to instruction at *target* if *rs*  $>$  *rt* (unsigned)
- `ble rs, rt, target` Branch to instruction at *target* if *rs*  $\leq$  *rt*
- `bleu rs, rt, target` Branch to instruction at *target* if *rs*  $\leq$  *rt* (unsigned)
- `blt rs, rt, target` Branch to instruction at *target* if *rs*  $<$  *rt*
- `bltu rs, rt, target` Branch to instruction at *target* if *rs*  $<$  *rt* (unsigned)

## Branch: come funziona esattamente?

- **Nel linguaggio macchina, l'indirizzo dell'istruzione target in un branch viene espresso come *instruction offset* rispetto all'istruzione corrente**
  - E' possibile saltare  $2^{15}-1$  istruzioni in avanti o  $2^{15}$  istruzioni indietro
- **In linguaggio assembly, l'indirizzo dell'istruzione target è dato dall'etichetta associata**
  - Il calcolo viene fatto automaticamente dall'assembler
  - Ulteriore semplificazione dell'assembler rispetto al linguaggio macchina

- **Esempio:**

```
0x00400030 beq $5, $4, 8 [stor-0x00400030] beq $a1, $a0, stor
```

## Istruzioni di Jump

- `j target` Unconditionally jump to instruction at *target*
- `jal target` Unconditionally jump to instruction at *target*, and save the address of the next instruction in register *\$ra*
- `jr rsource` Unconditionally jump to the instruction whose address is in register *rsource*
- `jalr rsource, rdest` Unconditionally jump to the instruction whose address is in register *rsource* and save the address of the next instruction in register *rdest*

## Modi di indirizzamento

- **MIPS ha un'architettura load/store:**
  - Solo le istruzioni load e store accedono alla memoria
  - Le istruzioni di computazione lavorano solo con i registri
- **Nel linguaggio macchina, esiste una sola modalità di indirizzamento:**
  - *imm(register)* dove l'indirizzo è dato dalla somma del valore immediato *imm* più il contenuto del registro *register*
- **L'assembler fornisce i seguenti metodi di indirizzamento per le istruzioni load and store**
  - (register) contenuto di *register*
  - imm valore *imm*
  - imm(register) valore *imm* + contenuto di *register*
  - label + imm indirizzo di label + valore *imm*
  - label + imm(register) indirizzo di label + valore di *imm* + contenuto di *register*

## Primo esempio di programma

```
.text
.align 2
.globl main
main:
    lw $a0, Size          # read the size of array
    li $a1, 0             # index i
    li $a2, 0             # a2 contains the sum
    li $t2, 4             # t2 contains the constant 4
loop:
    mul $t1, $a1, $t2     # t1 gets i * 4
    lw $a3, Array($t1)   # a3 = N[i]
    add $a2, $a2, $a3     # sum = sum + N[i]
    add $a1, $a1, 1       # i = i + 1
    beq $a1, $a0, stor    # go to stor if finished
    j loop
```

## Primo esempio di programma

```
stor:
    sw $a2, Result       # store the sum at Result

.data
.align 2
Array:
    .word 8, 25, -5, 55, 33, 12, -78
Size:
    .word 7
Result:
    .word 0
```

## Traduzione da assembly a codice macchina

```
lui $1, 4097 [Size]      11: lw $a0, Size
lw $4, 28($1) [Size]
ori $5, $0, 0           12: li $a1, 0
ori $6, $0, 0           13: li $a2, 0
ori $10, $0, 4          14: li $t2, 4
mult $5, $10            16: mul $t1, $a1, $t2
mflo $9
lui $1, 4097 [Array]    17: lw $a3, Array($t1)
addu $1, $1, $9
lw $7, 0($1) [Array]
```

## Traduzione da assembly a codice macchina

```
add $6, $6, $7          18: add $a2, $a2, $a3
addi $5, $5, 1          19: add $a1, $a1, 1
beq $5, $4, 8 [stor-0x00400030] 20: beq $a1, $a0, stor
j 0x00400014 [loop]     21: j loop
lui $1, 4097 [Result]  24: sw a2, Result
sw $6, 32($1) [Result]
```

## Esercizi

---

- **Alcuni esercizi:**
  - Scrivere una routine che calcoli la lunghezza di una stringa che termina con 0 (null-terminated)
  - Scrivere una routine che calcoli il numero di occorrenze di un carattere in una stringa null-terminated
  - Scrivere una routine che sostituisca tutte le occorrenze di un carattere con un altro in una stringa null-terminated
- **Specificare una stringa tramite la direttiva `.ascii`**
- **Memorizzare il risultato in una variabile di memoria**