

Architettura degli Elaboratori

MIPS:

Prime istruzioni e organizzazione dei registri



Barbara Masucci

UNIVERSITA' DEGLI STUDI DI SALERNO

DIPARTIMENTO DI INFORMATICA

DIPARTIMENTO DI ECCELLENZA

Punto della situazione

- Abbiamo studiato
 - Il linguaggio dei calcolatori
 - L'algebra booleana, le reti logiche e la loro minimizzazione
 - Alcuni componenti di base utilizzati nei calcolatori, tra cui l'ALU
- Obiettivo di oggi
 - Studio dell'organizzazione generale di un calcolatore
 - Studio delle **istruzioni** che possiamo impartire al calcolatore nel suo linguaggio
 - Prenderemo come riferimento il **processore MIPS**



Un moderno elaboratore

Sistema elettronico digitale **programmabile**

Sistema:

Costituito da componenti che interagiscono in modo organico fra loro

Elettronico digitale:

Sfrutta componenti elettronici digitali

Programmabile:

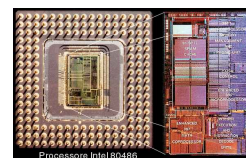
Il comportamento del sistema è flessibile e specificato mediante un **programma**, ossia un insieme di ordini



Componenti

Le componenti di un elaboratore si dividono in cinque categorie

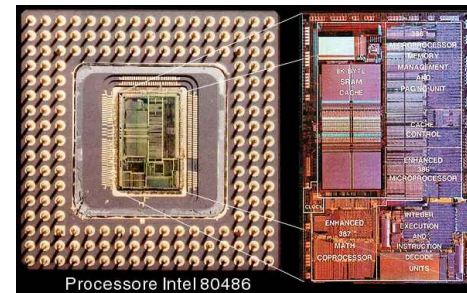
- Dispositivi di input
- Dispositivi di output
- Memoria
- Unità di elaborazione dati
- Unità di controllo



Le ultime due componenti sono spesso unificate in un'unica componente: il **processore**

Processore

- È il cuore di un elaboratore elettronico
- Si compone di
 - Unità di elaborazione dati
 - Unità di controllo
- Realizzato con milioni di piccoli componenti elementari (transistor)
- È impossibile da studiare e da capire partendo dal singolo transistor
 - Abbiamo necessità di **astrazione** (tralasciare dettagli non necessari)



Processore MIPS

- Studieremo una versione semplificata del processore **MIPS**
 - **M**icroprocessor without **I**nterlocked **P**ipeline **S**tages
 - Architettura **RISC** (**R**educed **I**nstruction **S**et **C**omputer), proposta nel 1981 da MIPS Computer Systems Inc.
- Perché questa scelta?
 - Si tratta di un processore realmente utilizzato
 - Nintendo64, Sony PS, Sony PS2, Sony PSP
 - La sua architettura e il suo **set di istruzioni** sono molto semplici



Set di Istruzioni

- Per impartire istruzioni a un calcolatore è necessario parlare il suo linguaggio
- Il linguaggio si compone di un insieme di istruzioni (**IS**: **I**nstruction **S**et), corrispondenti a sequenze binarie
- Ciascun tipo di processore ha il suo IS
 - Noi studieremo il **linguaggio macchina del MIPS**
 - Le differenze tra vari IS non sono eccessive: è come se fossero diversi "dialetti" di uno stesso linguaggio
- I programmatori però preferiscono utilizzare **linguaggi ad alto livello** per scrivere i loro programmi



Traduzione

- Passare da un'applicazione scritta in un **linguaggio ad alto livello** alla sua concreta esecuzione è un processo complesso
- Vediamo come funziona questo processo di **traduzione**

```
#include <stdio.h>

int
main (int argc, char *argv[])
{
    int i;
    int sum = 0;

    for (i = 0; i <= 100; i = i + 1) sum = sum + i * i;
    printf ("The sum from 0 .. 100 is %d\n", sum);
}
```



```
001001111011110111111111111100000
10101111101111110000000000010100
10101111101001000000000000100000
10101111101001010000000000100100
1010111110100000000000000011000
1010111110100000000000000011100
1000111110101110000000000011100
1000111110111000000000000011000
0000000111001110000000000011001
0010010111001000000000000000001
0010100100000001000000001100101
1010111110101000000000000011100
0000000000000000111100000010010
0000001100001111100100000100001
0001010000100000111111111110111
1010111110111001000000000011000
0011110000000100000100000000000
1000111110100101000000000011000
00001100000100000000000011101100
00100100100001000000010000110000
1000111110111110000000000010100
0010011110111101000000000100000
000000111110000000000000001000
0000000000000000001000000100001
```



Linguaggio ad alto livello (C)

Linguaggio macchina MIPS

Traduzione

- Il software che si occupa della traduzione di un programma scritto in un **linguaggio ad alto livello** in un programma equivalente in **linguaggio macchina** viene detto **compilatore**

```
#include <stdio.h>

int
main (int argc, char *argv[])
{
    int i;
    int sum = 0;

    for (i = 0; i <= 100; i = i + 1) sum = sum + i * i;
    printf ("The sum from 0 .. 100 is %d\n", sum);
}
```

Compilatore



```
0010011110111101111111111111100000
101011111011111100000000000010100
101011111010010000000000000100000
101011111010010100000000000100100
10101111101000000000000000011000
10101111101000000000000000011100
10001111101011100000000000011100
10001111101110000000000000011000
00000001110011100000000000011001
00100101110010000000000000000001
00101001000000010000000001100101
10101111101010000000000000011100
0000000000000000011100000010010
0000001100001111100100000100001
0001010000100000111111111110111
10101111101110010000000000011000
00111100000001000001000000000000
10001111101001010000000000011000
00001100000100000000000001101100
00100100100001000000010000110000
10001111101111100000000000010100
00100111101111010000000000100000
0000001111100000000000000001000
00000000000000000001000000100001
```

Linguaggio ad alto livello (C)

Linguaggio macchina MIPS



Il ruolo del Compilatore

- Spesso, il compilatore traduce il programma ad **alto livello** in uno equivalente scritto in **linguaggio assembly**
 - Si tratta di un linguaggio più leggibile del linguaggio macchina, perché usa **simboli** anziché sequenze binarie

```
#include <stdio.h>

int
main (int argc, char *argv[])
{
    int i;
    int sum = 0;

    for (i = 0; i <= 100; i = i + 1) sum = sum + i * i;
    printf ("The sum from 0 .. 100 is %d\n", sum);
}
```

Compilatore



```
addiu    $29, $29, -32
sw       $31, 20($29)
sw       $4, 32($29)
sw       $5, 36($29)
sw       $0, 24($29)
sw       $0, 28($29)
lw       $14, 28($29)
lw       $24, 24($29)
multu    $14, $14
addiu    $8, $14, 1
slti     $1, $8, 101
sw       $8, 28($29)
mflo     $15
addu     $25, $24, $15
bne      $1, $0, -9
sw       $25, 24($29)
lui      $4, 4096
lw       $5, 24($29)
jal      1048812
addiu    $4, $4, 1072
lw       $31, 20($29)
addiu    $29, $29, 32
jr       $31
move     $2, $0
```



Linguaggio ad alto livello (C)

Linguaggio assembly MIPS

Traduzione

- Successivamente, è necessaria una traduzione del programma da **linguaggio assembly** a **linguaggio macchina**
- Il software che si occupa di questa cosa è **l'assemblatore**

```
addiu    $29, $29, -32
sw       $31, 20($29)
sw       $4, 32($29)
sw       $5, 36($29)
sw       $0, 24($29)
sw       $0, 28($29)
lw       $14, 28($29)
lw       $24, 24($29)
multu    $14, $14
addiu    $8, $14, 1
slti     $1, $8, 101
sw       $8, 28($29)
mflo     $15
addu     $25, $24, $15
bne      $1, $0, -9
sw       $25, 24($29)
lui      $4, 4096
lw       $5, 24($29)
jal      1048812
addiu    $4, $4, 1072
lw       $31, 20($29)
addiu    $29, $29, 32
jr       $31
move     $2, $0
```

Assemblatore



```
00100111101111011111111111111100000
10101111101111111110000000000010100
1010111110100100000000000000100000
1010111110100101000000000000100100
101011111010000000000000000011000
101011111010000000000000000011100
100011111010111100000000000011100
100011111011100000000000000011000
000000011100111100000000000011001
001001011100100000000000000000001
001010010000000100000000001100101
101011111010100000000000000011100
00000000000000000011110000010010
00000011000011111100100000100001
0001010000100000111111111110111
101011111011100100000000000011000
00111100000001000001000000000000
100011111010010100000000000011000
00001100000100000000000011101100
00100100100001000000010000110000
10001111101111110000000000010100
00100111101111010000000000100000
0000001111100000000000000001000
000000000000000000001000000100001
```



Linguaggio assembly MIPS

Linguaggio macchina MIPS

Il ruolo dell'Assemblatore

- Un assemblatore legge un singolo file sorgente in linguaggio assembly e produce un **file oggetto** contenente le istruzioni in linguaggio macchina
- Esistono diversi tipi di linguaggi assembly e di conseguenza diversi assembler:
 - Per programmare i microchip, per i Personal Computer, per telefoni cellulari, ecc.
 - Un assembler produce codice macchina per una specifica famiglia di processori (intel 8086, 80386, Motorola 68000, ecc.).



Il flusso completo

```
#include <stdio.h>

int
main (int argc, char *argv[])
{
    int i;
    int sum = 0;

    for (i = 0; i <= 100; i = i + 1) sum = sum + i * i;
    printf ("The sum from 0 .. 100 is %d\n", sum);
}
```

Compiler

```
addiu    $29, $29, -32
sw       $31, 20($29)
sw       $4, 32($29)
sw       $5, 36($29)
sw       $0, 24($29)
sw       $0, 28($29)
lw       $14, 28($29)
lw       $24, 24($29)
multu    $14, $14
addiu    $8, $14, 1
slti     $1, $8, 101
sw       $8, 28($29)
mflo     $15
addu     $25, $24, $15
bne      $1, $0, -9
sw       $25, 24($29)
lui      $4, 4096
lw       $5, 24($29)
jal      1048812
addiu    $4, $4, 1072
lw       $31, 20($29)
addiu    $29, $29, 32
jr       $31
move     $2, $0
```

Assemblatore

```
00100111101111011111111111100000
101011111011111110000000000010100
10101111101001000000000000100000
10101111101001010000000000100100
1010111110100000000000000011000
1010111110100000000000000011100
1000111110101110000000000011100
1000111110111000000000000011000
0000000111001110000000000011001
0010010111001000000000000000001
00101001000000010000000001100101
1010111110101000000000000011100
0000000000000000111100000010010
00000011000011111100100000100001
0001010000100000111111111110111
1010111110111001000000000011000
0011110000001000001000000000000
1000111110100101000000000011000
0000110000010000000000011101100
0010010010000100000010000110000
1000111110111110000000000010100
00100111101111010000000000100000
0000001111100000000000000010000
00000000000000000001000000100001
```

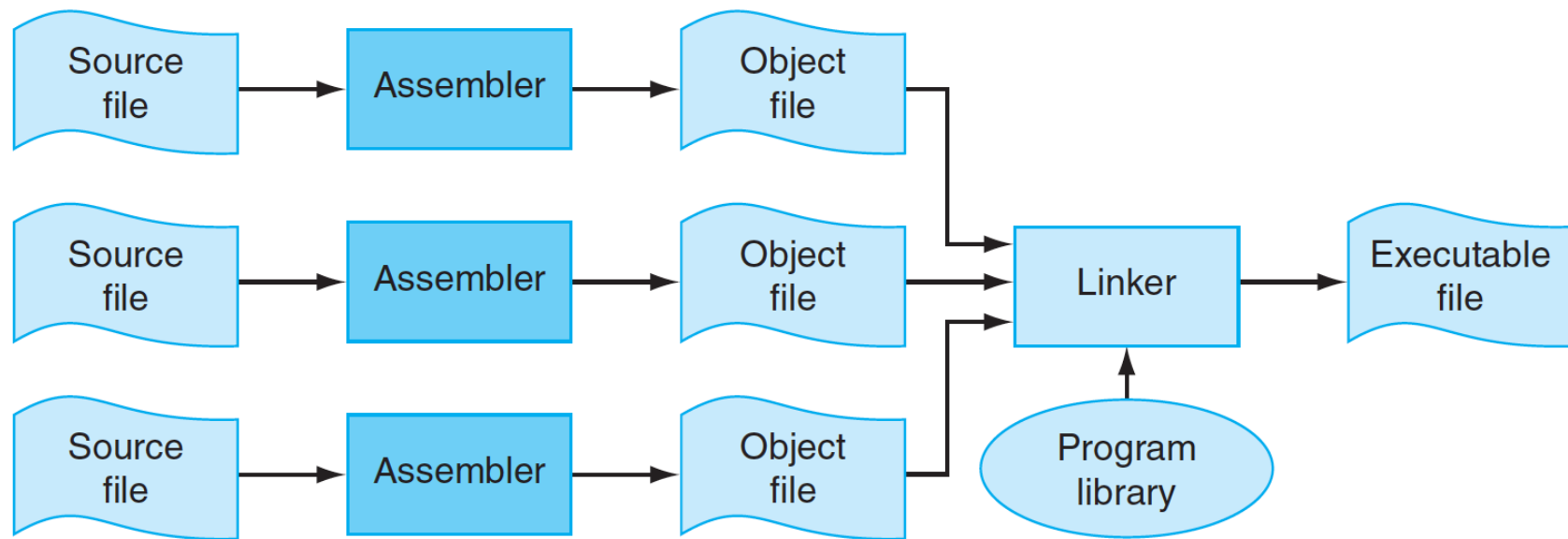


Il ruolo del Linker

- La maggior parte dei programmi
 - Consiste di diversi file, detti anche **moduli**, che vengono scritti, compilati e assemblati separatamente
 - Può utilizzare procedure scritte in precedenza, appartenenti ad una **libreria**
- I file oggetto corrispondenti ai diversi moduli e i file di libreria devono essere **"collegati"** per creare un singolo **file eseguibile**
- Di questo compito si occupa il **Linker** (o link editor)



Il ruolo del Linker



Il ruolo del Loader

- Un programma il cui linking si conclude senza errori produce un **file eseguibile**, pronto per essere eseguito
- E' necessario individuare un'area nella memoria principale in cui caricare (to load) il programma per poi lanciarne l'esecuzione
- Di questo compito si occupa il **Loader**



Tradurre e avviare un programma

Programma
scritto in C

x.c

Compilatore

Programma in Assembly

x.s

Assembler

x.o

Programma oggetto in linguaggio macchina

Librerie necessarie

x.a, x.so

Linker

Programma eseguibile in linguaggio macchina

a.out

Loader

Memoria

Nella convenzione del sistema
operativo UNIX
MS-DOS usa altre estensioni



Assembly del MIPS

- Abbiamo quindi capito che ciascuna istruzione nel linguaggio macchina del MIPS è composta da una **sequenza binaria**
- Per semplificare l'apprendimento dell'insieme delle istruzioni del MIPS, studieremo il **linguaggio assembly MIPS**
 - Iniziamo dalle **istruzioni aritmetiche**
 - Poi passiamo alle istruzioni di **trasferimento dati**



Istruzioni aritmetiche

- Il formato delle istruzioni aritmetiche nell'IS del MIPS è rigido e prevede solo **istruzioni a tre operandi**
 - Il primo operando corrisponde alla destinazione del risultato dell'operazione tra il secondo e il terzo operando
- Addizione: **add a, b, c**
 - Corrisponde ad $a = b + c$
- Sottrazione: **sub a, b, c**
 - Corrisponde ad $a = b - c$
- Perché questa scelta?
 - Principio di Progettazione n. 1:
La semplicità favorisce la regolarità



Istruzioni aritmetiche

➤ Per effettuare operazioni tra più di due operandi bisogna utilizzare più istruzioni

- Ad esempio, l'operazione $d = b + c - e$ si può realizzare mediante due istruzioni:

add a, b, c

sub d, a, e

- L'operazione $f = (g + h) - (i + j)$ si può realizzare mediante tre istruzioni:

add t0, g, h

add t1, i, j

sub f, t0, t1



Commenti

- Possiamo inserire un **commento** a un'istruzione usando il carattere #
- Il commento inizia da # e termina alla fine della linea
- Esempio

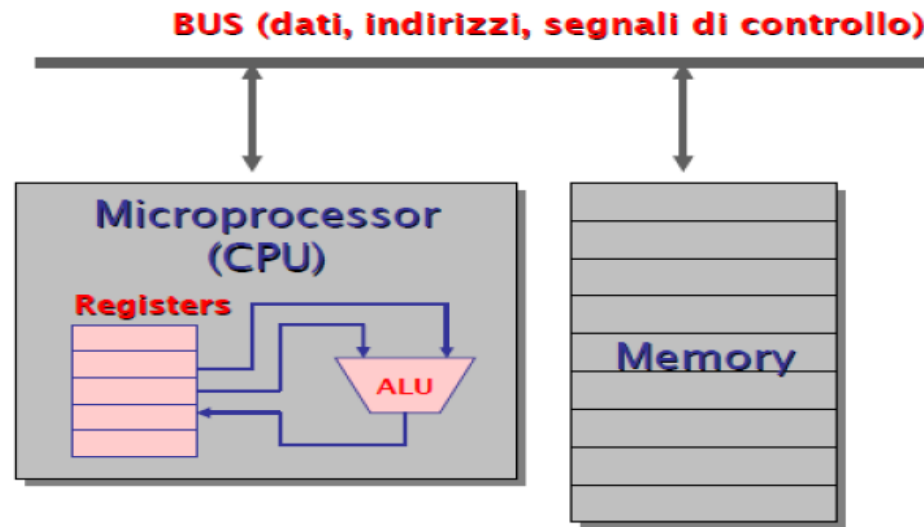
```
add t0, g, h #la variabile temporanea t0 contiene g+h  
add t1, i, j #la variabile temporanea t1 contiene i+j  
sub f, t0, t1 #la variabile temporanea f contiene  
              #(g+h) - (i+j)
```



Registri del MIPS

Nelle istruzioni del MIPS, gli operandi sono vincolati ad essere scelti tra un numero limitato di locazioni di memoria **interne al processore**: i **registri**

- Si può accedere a un registro in un solo ciclo di clock!



Registri

- Il MIPS contiene 32 registri a 32 bit
- Perché solo 32 registri?
 - Principio di Progettazione n. 2:
Minori sono le dimensioni, maggiore è la velocità
 - Un numero elevato di registri obbligherebbe i segnali elettrici ad impiegare tempo maggiore a spostarsi



Registri

- Ciascun registro ha un **nome preceduto dal simbolo \$**
- Per convenzione, alcuni dei 32 registri hanno dei nomi particolari, associati al loro utilizzo:
 - **\$zero** contiene sempre la costante 0
 - **\$at** riservato all'assemblatore per la gestione di costanti molto lunghe
 - **\$v0, \$v1** utilizzati per valutare le espressioni
 - **\$a0,...,\$a3** utilizzati per gli argomenti delle operazioni
 - **\$t0,...,\$t9** utilizzati per le variabili temporanee
 - **\$s0...\$s7** utilizzati per memorizzare variabili
 - **\$k0, \$k1** riservati al sistema operativo
 - **\$gp, \$fp, \$sp, \$ra** ...altri utilizzi



Registri

- Tornando all'esempio precedente, come viene eseguita l'operazione $f = (g + h) - (i + j)$?
- I valori sono assegnati ai registri:
 - \$s0 contiene f
 - \$s1 contiene g
 - \$s2 contiene h
 - \$s3 contiene i
 - \$s4 contiene j
- E le istruzioni MIPS sono le seguenti:
 - add \$t0, \$s1, \$s2 #il registro temporaneo \$t0 contiene g+h
 - add \$t1, \$s3, \$s4 #il registro temporaneo \$t1 contiene i+j
 - sub \$s0, \$t0, \$t1 #f assume il valore (g+h) - (i+j)



Operandi immediati

- Spesso nelle operazioni aritmetiche uno degli operandi è una **costante**
- Per evitare di allocare memoria per ciascuna costante, il MIPS fornisce istruzioni che operano con costanti
 - Principio di Progettazione n. 3:
Rendi le operazioni comuni il più veloce possibile
- Esempio: all'operazione $f = f + 4$ corrisponde l'istruzione
addi \$s3, \$s3, 4 #il contenuto del registro \$s3,
#cioè f, viene incrementato di 4

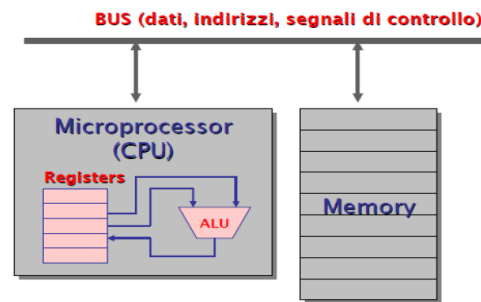
immediate

Nota: la costante può anche essere negativa



Istruzioni di trasferimento

- Le operazioni aritmetiche si effettuano solo tra registri, ma i registri sono pochi!
- Occorrono **istruzioni di trasferimento** tra la memoria e i registri:
 - **Load**: preleva il contenuto di una locazione di memoria e lo trasferisce in un registro
 - **Store**: salva il contenuto di un registro in una locazione di memoria



load ←

store →

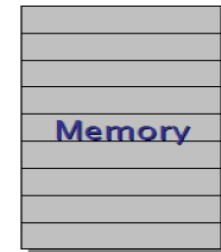


Memoria

➤ E' una sequenza (array) di $2^{32}=4.294.967.292$ **celle**

➤ Memoria[0], Memoria[1],...,Memoria[$2^{32}-1$]

➤ Ciascuna cella può contenere 8 bit (1 byte)



➤ Come memorizzare parole di 32 bit?

➤ Ciascuna parola necessita di **4 locazioni consecutive**

➤ La prima parola andrà in Memoria[0]Memoria[1]Memoria[2]Memoria[3]

➤ La seconda parola andrà in Memoria[4]Memoria[5]Memoria[6]Memoria[7]

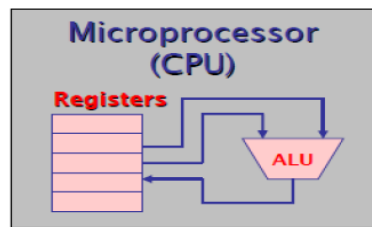
➤ La terza parola andrà in Memoria [8]...Memoria[11]

➤ Il numero di parole a 32 bit che si possono memorizzare quindi è $2^{32}:4 = 2^{32}:2^2=$ **2^{30}**



Memoria

- Quindi la memoria è una sequenza di gruppi di byte
- Ciascun byte è assegnato a un indirizzo lineare e progressivo tramite cui può essere prelevato



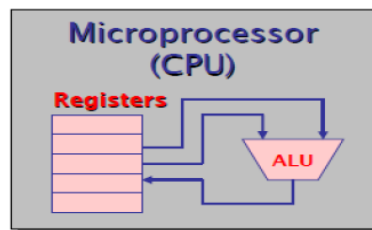
3	100
2	10
1	101
0	1

- Esempio:
 - Memoria[0]=1, Memoria[1]=101, Memoria[2]=10, Memoria[3]=100,...



Word

- Una **word** è costituita da **32 bit** = 4 byte = 8 cifre esadecimali e quindi occupa 4 locazioni di memoria
- Per passare da una word in memoria alla successiva bisogna incrementare l'indirizzo della cella di 4



7	9F	
6	D2	
5	1A	
4	00	Seconda word
3	1C	
2	BD	
1	01	
0	EA	Prima word

- E' possibile accedere solo a parole poste ad indirizzi multipli dell'ampiezza della parola

- Prima word: EA 01 BD 1C
- Seconda word: 00 1A D2 9F



Trasferimento: Load

➤ Per **caricare** in un registro una word contenuta in memoria bisogna specificare l'indirizzo della cella in cui la word è memorizzata

➤ Nel MIPS l'indirizzo si specifica mediante

- Un registro di **base**
- Uno spiazzamento costante (**offset**)

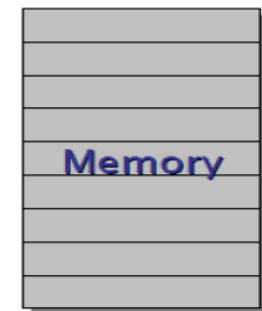
➤ L'istruzione

lw \$t0, 4(\$s3)

carica nel registro \$t0 la word che si trova in memoria all'indirizzo dato dal contenuto del registro \$s3 a cui va sommato 4

➤ Base: registro \$s3

Offset: 4



Trasferimento: Store

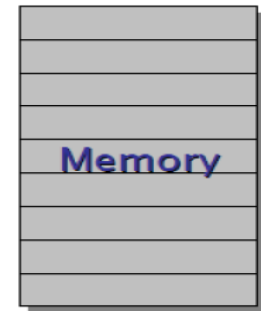
➤ Per **registrare** in memoria una word contenuta in un registro bisogna specificare l'indirizzo della cella in cui memorizzare la word

➤ L'istruzione

sw \$t0, 32(\$s3)

registra la word contenuta nel registro \$t0 nella locazione di memoria il cui indirizzo è dato dal contenuto del registro \$s3 a cui va sommato 32

- Base: registro \$s3
- Offset: 32



Esempio

Supponiamo di avere

- Un array A di 100 word memorizzate a partire dall'indirizzo base contenuto nel registro \$s3
- Il valore h memorizzato nel registro \$s2
- Per effettuare l'istruzione

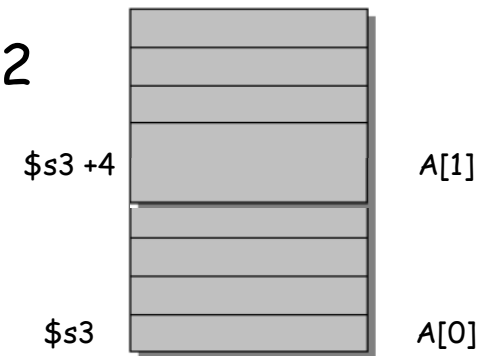
$$A[12] = h + A[8]$$

il codice MIPS è

lw \$t0, 32(\$s3) #carica nel registro \$t0 il contenuto
#della locazione di memoria \$s3+32, cioè A[8]

add \$t0, \$s2, \$t0 #somma al contenuto di \$t0, cioè A[8], il
#contenuto
#di \$s2, cioè h, e lo memorizza in \$t0

sw \$t0, 48(\$s3) #registra il contenuto di \$t0, cioè A[8]+h, nella
#locazione \$s3+48, cioè A[12]



Riepilogo e riferimenti

- Organizzazione generale di un calcolatore
 - [PH] Par 1.3, 1.4, Appendice A (da A.1 ad A.4)
- Prime istruzioni del MIPS: add, sub
 - [PH] Parr. 2.1, 2.2
- Organizzazione dei registri e della memoria;
Istruzioni di trasferimento
 - [PH] par. 2.3

