

# Aritmetica MIPS

---

- **Tutte le istruzioni aritmetiche hanno 3 operandi**
- **L'ordine degli operandi è fissato (destinazione per prima)**
- **Forma:**  
`operatore operando1, operando2, operando3`
- **Significato:**  
`operando1 = operando2 operatore operando3`
- **Esempio:**  

codice MIPS :	<code>add \$s0, \$s1, \$s2</code>
codice C :	<code>a = b + c</code>
- **Principio di progetto 1: semplicità e regolarità dell'hardware**

# Aritmetica MIPS

---

- Svantaggi della regolarità

C code: `a = b + c + d;`

`e = f - a;`

MIPS code: `add $t0, $s1, $s2`

`add $s0, $t0, $s3`

`sub $s4, $s5, $s0`



- Gli operandi **devono** essere **registri**

- solo 32 registri da 4Bytes (= 1 Word)

- Principio di progetto 2: dimensioni minori => maggiore velocità

- Num. registri molto alto → probabile aumento della durata del ciclo di clock

- Num. registri molto alto → aumenta il num. di bit necessari per indirizzarli

# Qualche esempio

---

- Esempio 1

`#a = b + c + d + e`

`add $t0, $t1, $t2`

`add $t0, $t0, $t3`

`add $t0, $t0, $t4`

`#a = b + c`

`#a = a + d`

`#a = a + e`



- Esempio 2

`#f = (g + h) - (i + j)`

`add $t0, $s1, $s2`

`add $t1, $s3, $s4`

`sub $s0, $t0, $t1`

`#$t0 = g + h`

`#$t1 = i + j`

`#f = $t0 - $t1`

# Istruzioni di trasferimento dati - lw

- **lw** (Load Word)

word in memoria => reg.

- **Forma:**

`operatore registro, offset(indirizzo_base)`

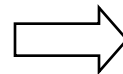
- **Esempi:**

- A è un vettore di 100 parole
- Il compilatore associa le variabili g e h ai registri \$s1 e \$s2
- L'indirizzo di partenza (detto *di base*) del vettore è contenuto in \$s3

- **C code:** `g = h + A[2];`

**MIPS code:**

~~`lw $t0, 2($s3)`  
`add $s1, $s2, $t0`~~



`lw $t0, 8($s3)`  
`add $s1, $s2, $t0`



*Attenzione: l'indirizzamento è al byte e gli indici degli array partono da 0  
(quindi vogliamo leggere la terza parola del vettore)*

# Istruzioni di trasferimento dati - sw

---

- **sw** (Store Word)

reg. => word in memoria

- **Forma:**

`operatore registro, offset(indirizzo_base)`

- **Esempi:**

- A è un vettore di 100 parole
- L'indirizzo di partenza (detto *di base*) del vettore è contenuto in \$s3
- Il compilatore associa la variabile h al registro \$s2

- **C code:** `A[12] = h + A[8];`

**MIPS code:**

```
lw  $t0, 32($s3)
add $t0, $s2, $t0
sw  $t0, 48($s3)
```



# Esempio con indice variabile

- $g = h + A[i]$

$g \longleftrightarrow \$s1$

$h \longleftrightarrow \$s2$

$A \longleftrightarrow \$s3$  (indirizzo **base**)

$i \longleftrightarrow \$s4$  (**offset**)

A cosa servono  
queste due istruzioni?

MIPS code:

```
add $t1, $s4, $s4
```

```
add $t1, $t1, $t1
```

```
add $t1, $t1, $s3
```

```
lw $t0, 0($t1)
```

```
add $s1, $s2, $t0
```

Perchè l'offset  
è zero?



# Rappresentazione delle Istruzioni Aritmetiche

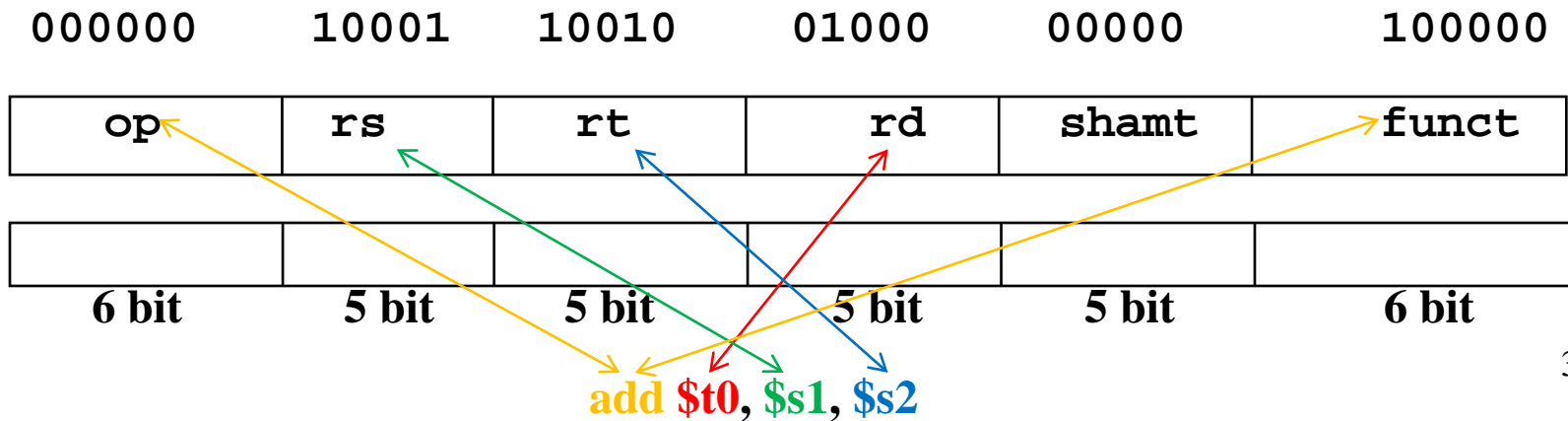
- **Istruzioni, registri e words di dati sono di 32 bits**
  - sono codificati all'interno del calcolatore come sequenze di valori binari (es., voltaggio “alto” e “basso”)
  - ovvero, rappresentano numeri in base 2

- **Esempio: `add $t0, $s1, $s2`**

- I registri sono numerati:
  - `$t0->8, ..., $t7->15`
  - `$s0->16, ..., $s7->23`

**Formato istruzione:**  
*modo di rappresentare un'istruzione, attraverso un insieme di campi di numeri binari*

- **Formato istruzione R-type:**



# Formato *R-type*

---

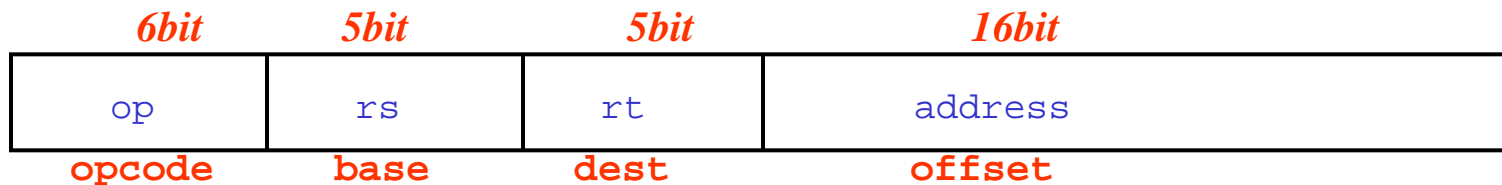
- **op** : codice operativo (opcode) dell'istruzione
- **rs**: primo operando (registro)
- **rt**: secondo operando (registro)
- **rd**: registro destinazione, che contiene il risultato dell'operazione
- **shamt**: valore dello scalamiento (shift amount)
- **funct**: seleziona una variante dell'operazione base specificata dall'opcode (codice funzione, function code)



# Rappresentazione delle istruzioni lw/sw

---

- Formato istruzione (*R-type*): 3 registri
- E le istruzioni **lw** e **sw**?
  - 2 registri e una costante
  - 5 bit non sono sufficienti
  - occorre nuovo formato
- **Formato istruzione (*I-type*)**

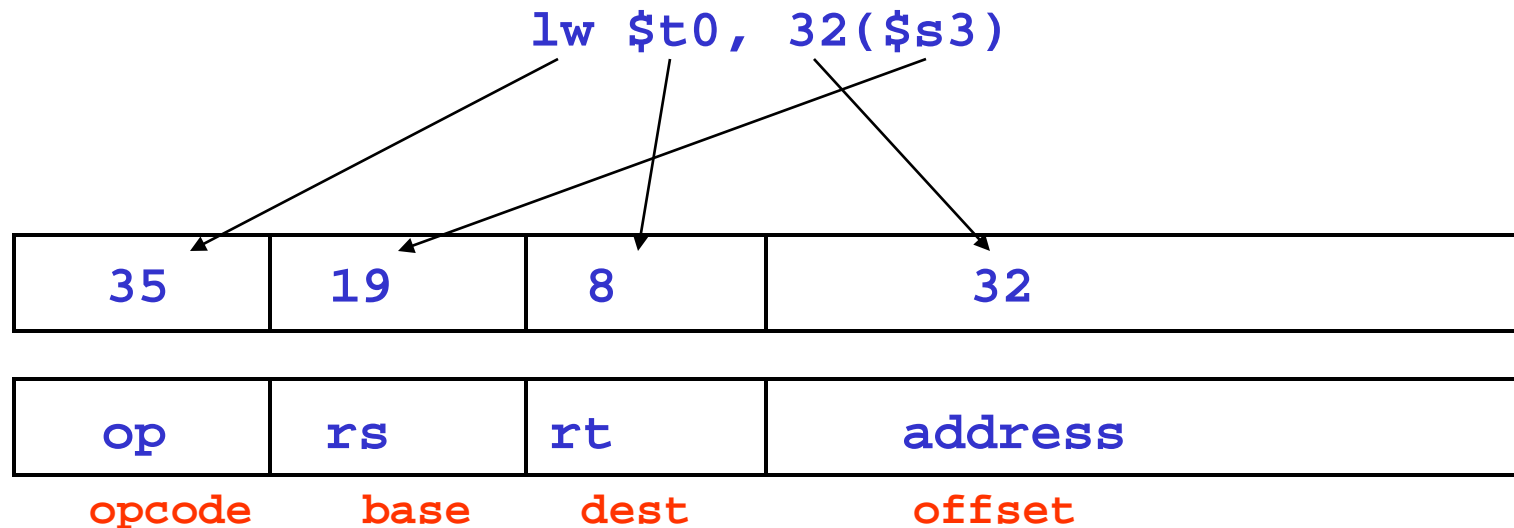


- **Spazio di indirizzamento:  $\pm 2^{15}$  bytes =  $\pm 2^{13}$  parole da indirizzo base (rs)**

# Formato *I-type*

---

- **Esempio**



- **Principio di progetto 3:**

- un buon progetto richiede buoni compromessi
  - si mantiene uguale la lunghezza delle istruzioni, predisponendo formati diversi per tipi di istruzioni diverse

# Riassunto

---

- **MIPS**

- aritmetica solo su registri
- load/store word, con indirizzamento al byte

- Istruzioni

**add** \$t1, \$t2, \$t3

**sub** \$t1, \$t2, \$t3

**lw** \$t0, 100(\$t1)

**sw** \$t0, 100(\$t1)

- Significato

\$t1 = \$t2 + \$t3

\$t1 = \$t2 - \$t3

\$t0 = Memory[\$t1+100]

Memory[\$t1+100] = \$t0

# Riassunto

---

- Istruzioni aritmetiche **add**, **sub**

– Esempio: **add \$t0,\$s1,\$s2**

000000	10001	10010	01000	00000	100000
op	rs	rt	rd	shamt	funct
6 bit	5 bit	5 bit	5 bit	5 bit	6 bit

- Istruzioni di trasferimento dati **lw**, **sw**

– Esempio: **lw \$t0,32(\$s3)**

100011	10011	01000	0000000000100000
op	rs	rt	address
6 bit	5 bit	5 bit	16 bit