

# La macchina programmata

## Instruction Set Architecture (3)

Istruzioni J-type  
Istruzioni di salto

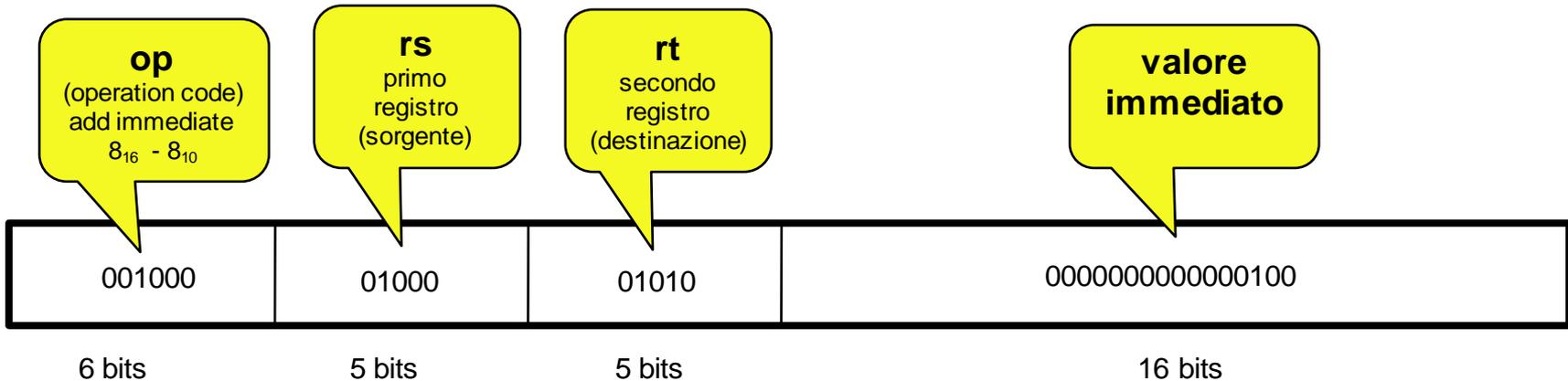
Claudia Raibulet  
[claudia.raibulet@unimib.it](mailto:claudia.raibulet@unimib.it)



# Istruzione I-type (*add immediate, già vista*)

quello che si vuole fare (in italiano)  
numeri decimali (per comodità)

“somma il valore 4 al contenuto del registro 8 e metti il risultato nel registro 10”



- se rs contiene inizialmente 64 (00000000000000000000000000001000000)
- dopo l'esecuzione rt contiene 68 (00000000000000000000000000001000100)

Problema: qual è il range di valori immediati che si può esprimere con 16 bit in complemento a 2?

(-32768 <= valore <= 32767). **Se serve un valore più grande, va gestito a livello programmatico.**

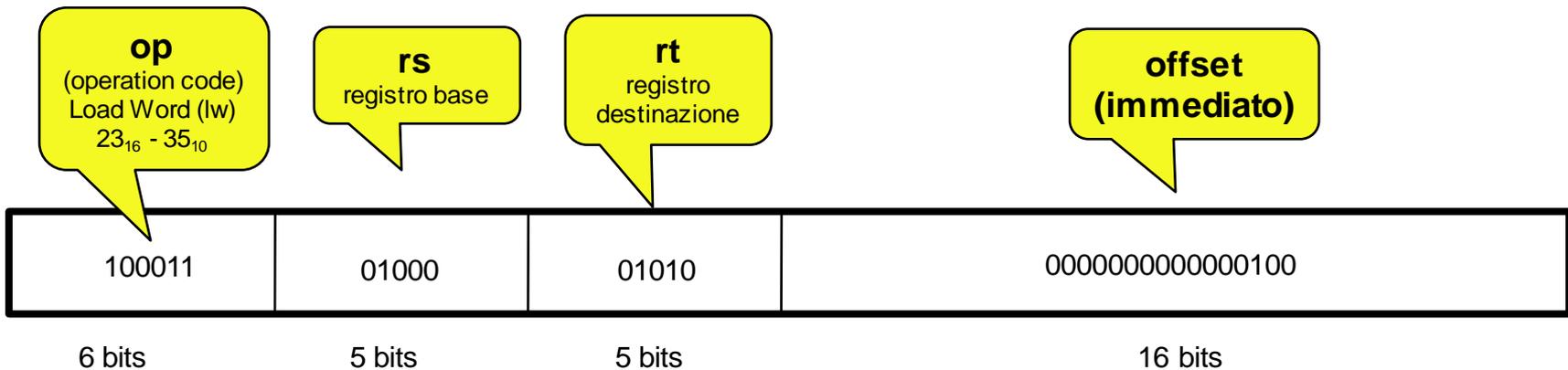
Formato Assembly:

addi \$10, \$8, 4 OPPURE addi \$t2, \$t0, 4

# Istruzione I-type load word (già vista)

quello che si vuole fare (in italiano)  
numeri decimali (per comodità)

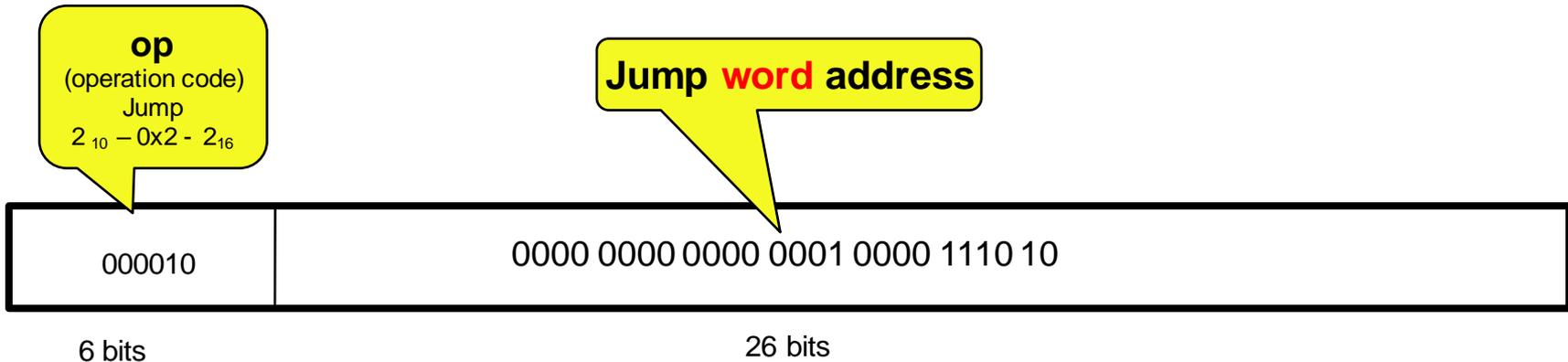
“carica nel registro 10 il contenuto della parola (32 bit)  
che è all’indirizzo di memoria ottenuto come somma del registro 8 e dell’offset immediato 4”



- se rs contiene inizialmente 64 (00000000000000000000000001000000)
- **l’indirizzo in memoria** della word da caricare è 68 (00000000000000000000000001000100)
- in rt vengono copiati 32 bit (1 word) a partire dall’indirizzo...
- ...**qualunque sia il significato di quei 32 bit**

# Istruzione J-Type (Jump)

“salta all’istruzione il cui indirizzo è  $00010e8_{16}$ ”



Carica in PC 0000 0000 0000 0001 0000 1110 10**00**

...poiché le istruzioni **devono** essere allineate al word  
(responsabilità di chi scrive e carica i programmi in memoria;  
in pratica, assembler e loader)

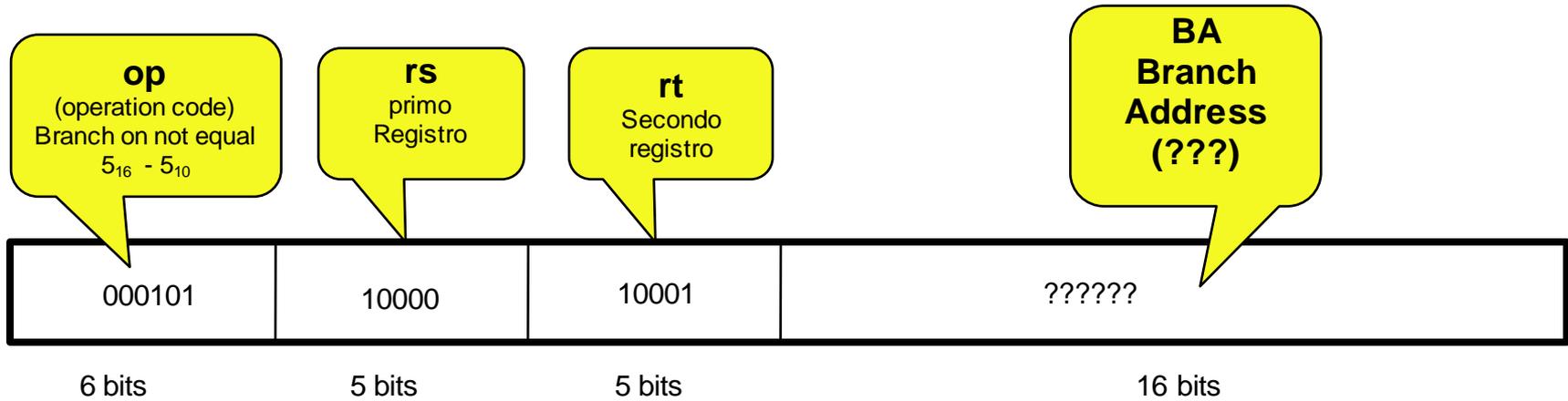
Quindi con 26 bit si indirizzano  $2^{28}$  Byte di memoria programma oppure  $2^{26}$  Word

I 4 bit più significativi sono i 4 bit più significativi di PC

PC – Program Counter – contiene l’indirizzo dell’istruzione successive da eseguire

# Istruzione I-type (branch)

“salta a Branch Address se il contenuto del registro 16 (rs) è diverso dal contenuto del registro 17 (rt)”

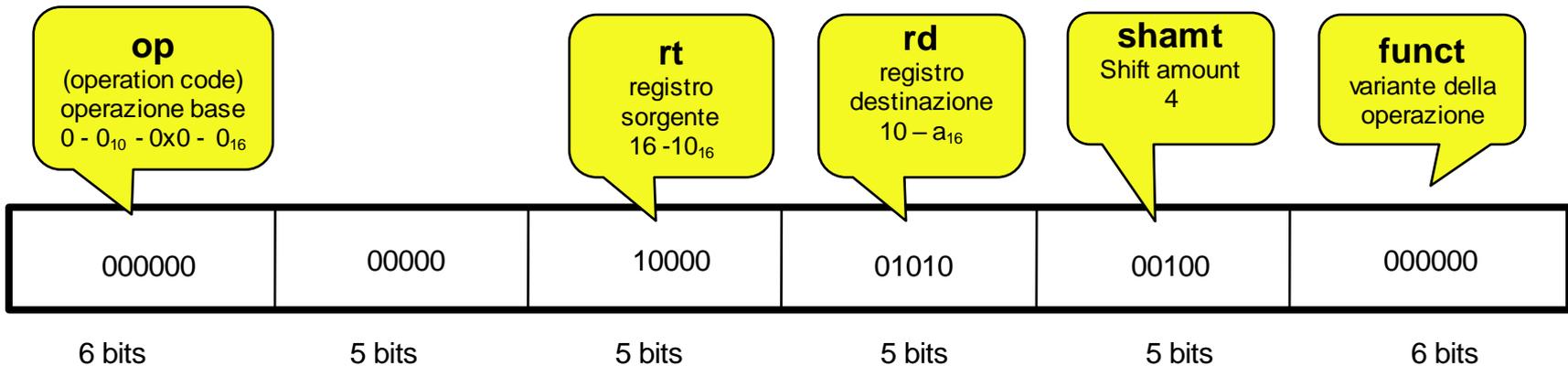


- Formato Assembly: `bne $16, $17, Exit` OPPURE `bne $s0, $s1, Exit`
- Exit è una etichetta che l'assembler traduce in uno spiazamento
- Problema 1: “dove” si può saltare? (valore immediato  $-2^{15} \leq BA < 2^{15}$ )
- Soluzione 1: usare un registro base R (indirizzo di salto =  $R + BA$ )
- Soluzione 2: Usare PC come registro base
- Se CA è l'indirizzo dell'istruzione corrente, si salta a  $CA + 4 + BranchAddr * 4$  (perche ogni istruzione e' memorizzata su 4'byte; BranchAddr rappresenta il numero di word da saltare rispetto all'indirizzo memorizzato nel PC)
  - (PC è già stato incrementato, quindi PC contiene  $CA + 4$ )
  - Ampiezza del salto:  $\pm 2^{15}$  rispetto a PC
  - Adeguata in moltissimi casi (loop, if...)

# Istruzione R-Type (shift left)

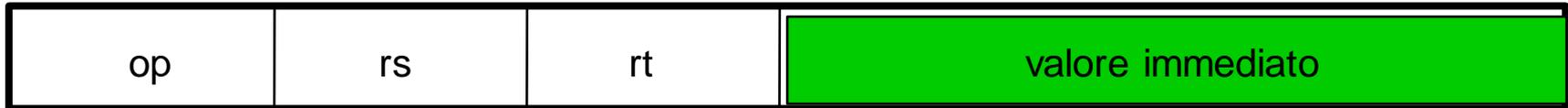
quello che si vuole fare (in italiano)  
numeri decimali (per comodità)

“shift di 4 bit a sinistra il contenuto del registro 16 e metti il risultato nel registro 10”

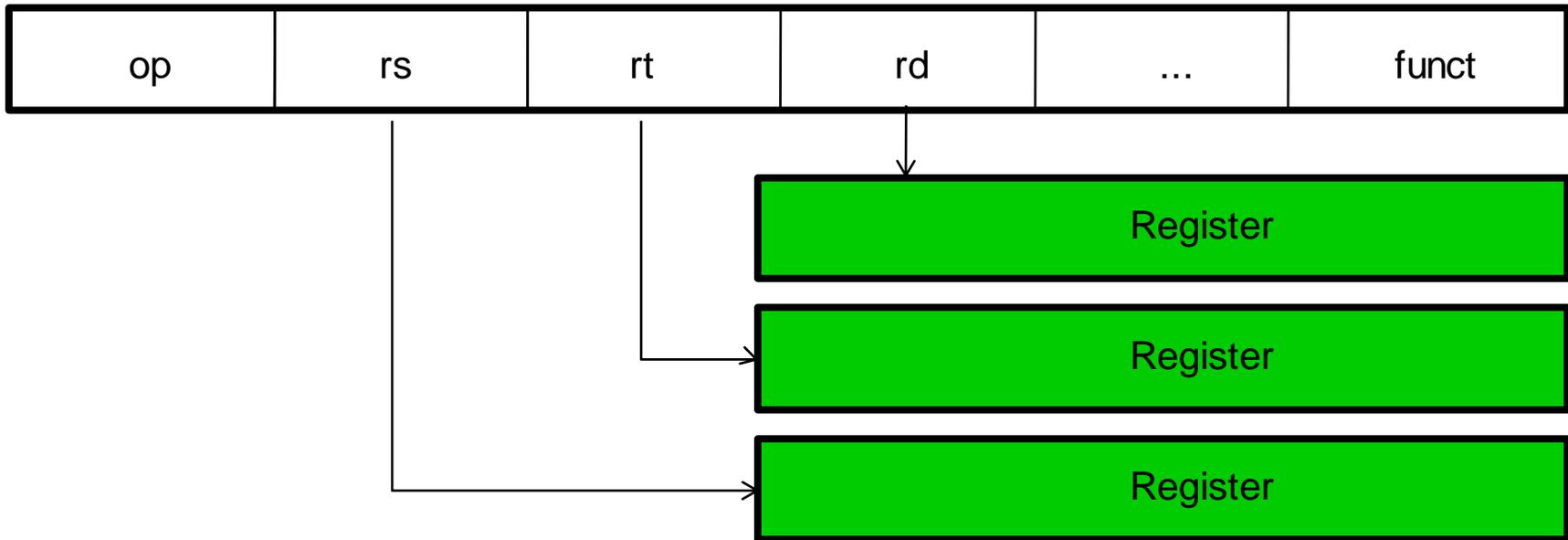


- **Se**
  - rt contiene inizialmente 9 (0000 0000 0000 0000 0000 0000 1001) (= 9<sub>16</sub>)
- **dopo l'esecuzione**
  - rd contiene 144 (0000 0000 0000 0000 0000 0000 1001 0000) (= 90<sub>16</sub>)
- **Formato Assembly: sll \$10, \$16, 4 OPPURE sll \$t2, \$s0, 4 (shift left logical)**

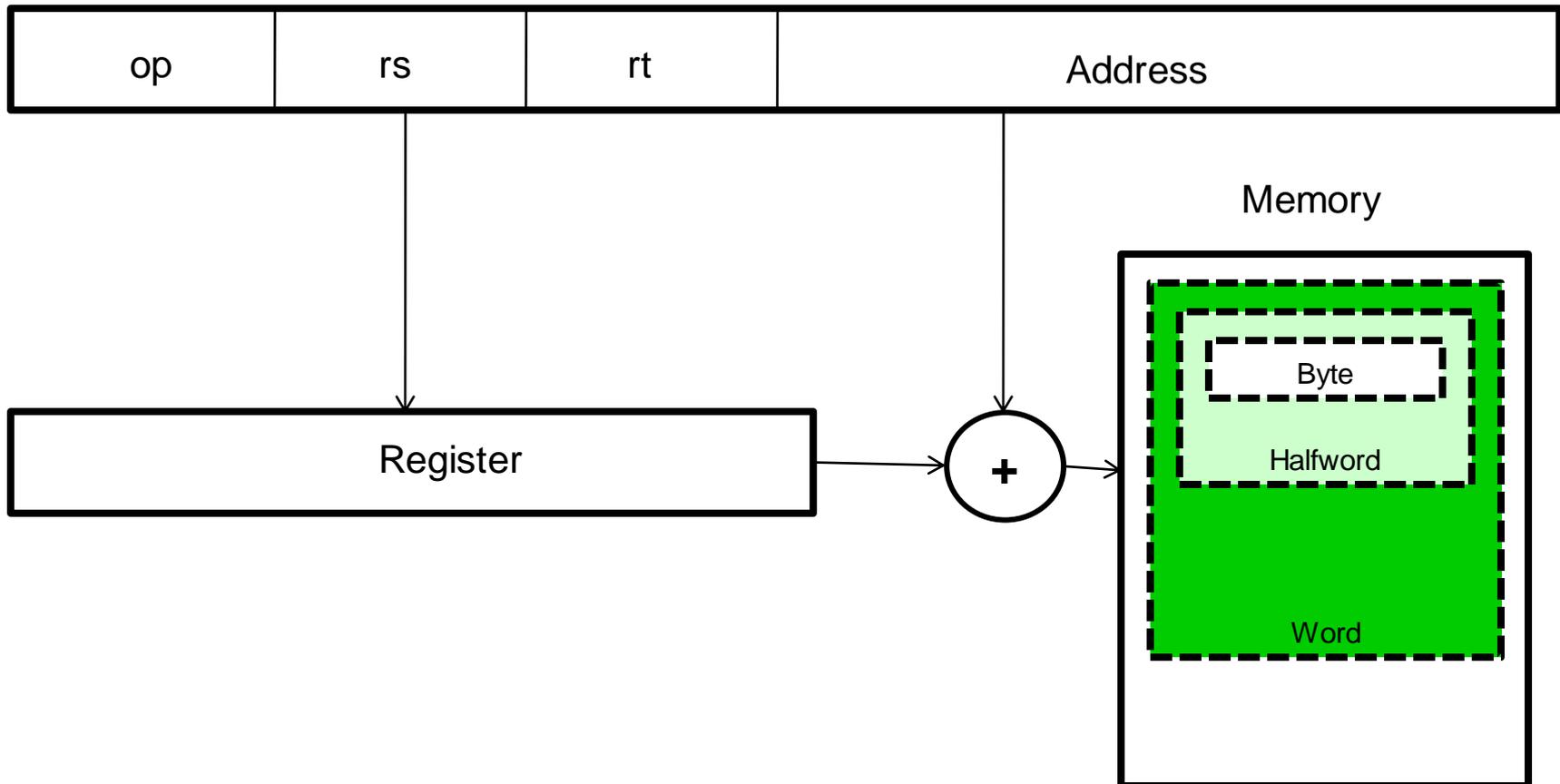
# Immediate addressing



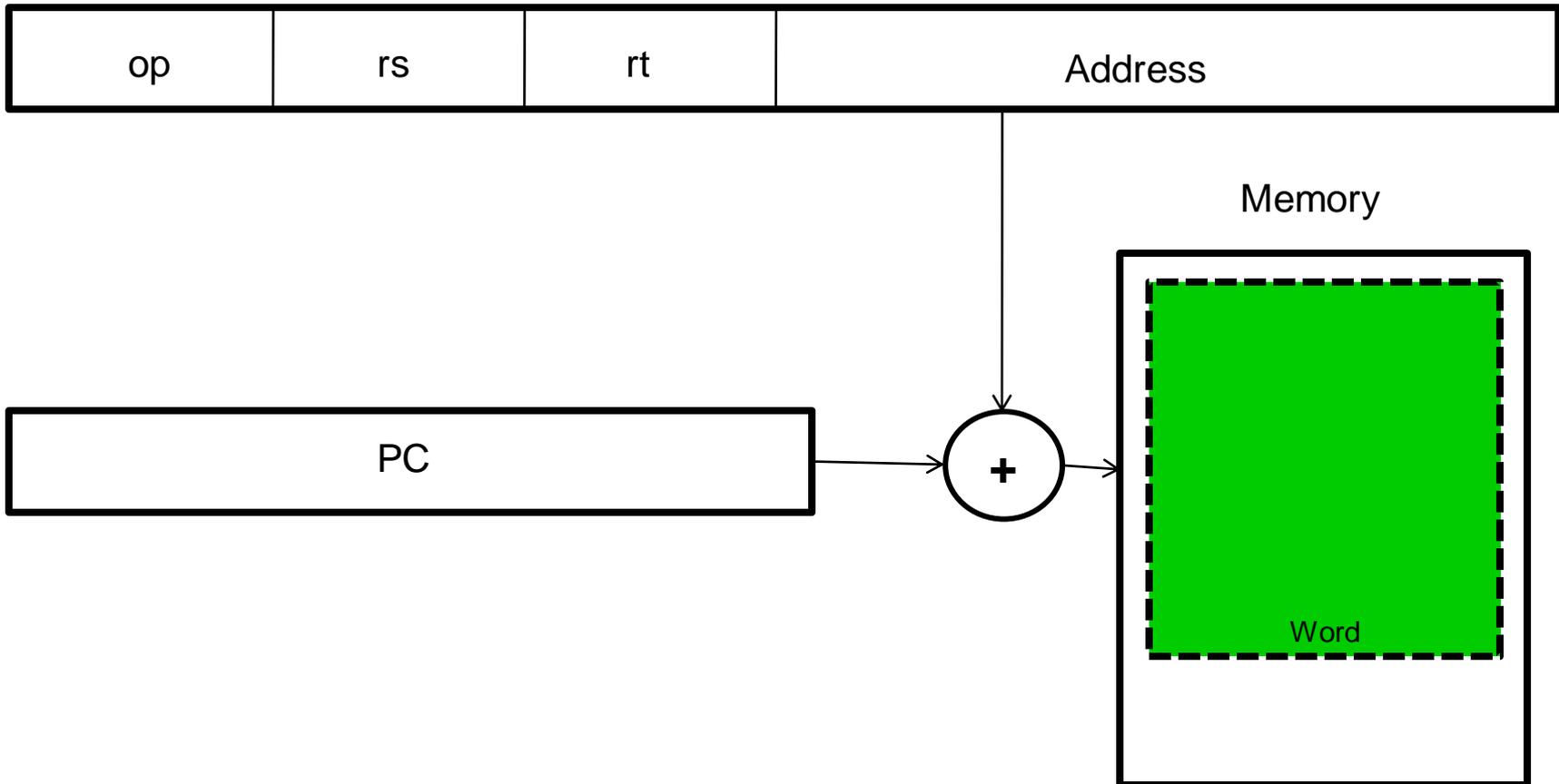
# Register addressing



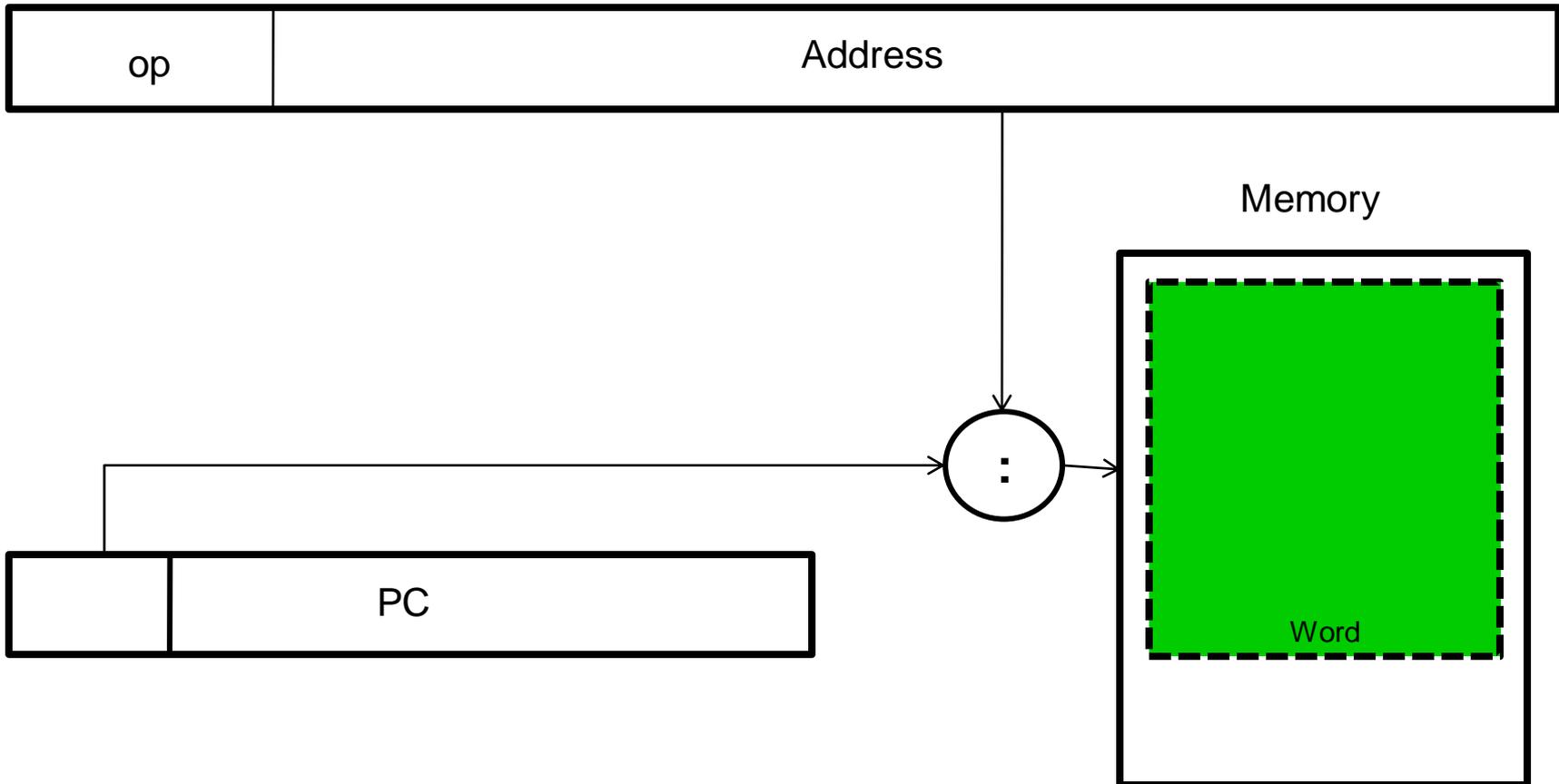
# Base addressing



# PC-relative addressing



# Pseudodirect addressing



Si chiede di scrivere le istruzioni MIPS per il seguente codice Java:

```

if (i==j)
    f=g+h;
else
    f=g-h;
    
```

considerando che le 5 variabili sono memorizzate nei registri: \$s0 - \$s4 (oppure \$16-\$20), e che l'indirizzo della prima istruzione e' 80000. Si chiede di scrivere le istruzioni sia in Assembly sia in binario.

Soluzione:

Indirizzo istruzione:	istruzione Assembly	istruzione macchina
8 0000	bne \$s0, \$s1, Else	5 16 17            2
8 0004	add \$18, \$19, \$20	0 19 20 18 0 32
8 0008	j exit	2            20004
8 0012	Else: sub \$18, \$19, \$20	0 19 20 18 0 34
8 0016	exit: ....	

# Esercizio - Soluzione

Si chiede di scrivere le istruzioni MIPS per il seguente codice Java:

```

if (i==j)
    f=g+h;
else
    f=g-h;

```

Considerando che le 5 variabili sono memorizzate nei registri: \$s0 - \$s4.  
L'indirizzo della prima istruzione e' 80000.

**Soluzione (tutto in base 10):**

		Op code	RS	RT	RD	SHAMT	FUNCT
80000	bne \$s3, \$s4, ELSE	5	19	20		2	
80004	add \$s0, \$s1. \$s2	0	17	18	16	0	32
80008	j EXIT	2			20004		
80012	ELSE: sub \$s0, \$s1. \$s2	0	17	18	16	0	34
80016	EXIT: ...						

Op code      RS      RT      VAL IMMEDIATO

In base 2:

bne \$s3, \$s4, ELSE	000101 10011 10100 0000000000000010
add \$s0, \$s1. \$s2	000000 10001 10010 10000 00000 100000
j EXIT	000010 000000000000100111000100100
ELSE: sub \$s0, \$s1. \$s2	000000 10001 10010 10000 00000 100010
EXIT: ...	

Si chiede di scrivere le istruzioni MIPS per il seguente codice Java:

```
if (i>j)
    i++;
else
    if (i<j)
        j++;
    else
        f=i*j*g;
```

Considerando che le 5 variabili sono memorizzate nei registri: \$s0 - \$s4 (oppure \$16-\$20).

L'indirizzo della prima istruzione e' 80000.

# Istruzioni Branch

- **Branch on equal**
- **Branch on greater than zero**
- **Branch on less than zero**
- **...**