



ARCHITETTURA DEL SET DI ISTRUZIONI

Distanza dei salti (jump e branch)

Michele Favalli

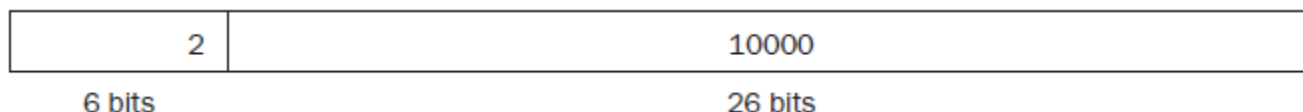
Problema dell'indirizzamento

- Le istruzioni MIPS per il «salto incondizionato (jump)» utilizzano il meccanismo di indirizzamento offerto da un nuovo tipo di istruzione:

- Istruzioni «J-Type».

```
j 10000 # go to location 10000
```

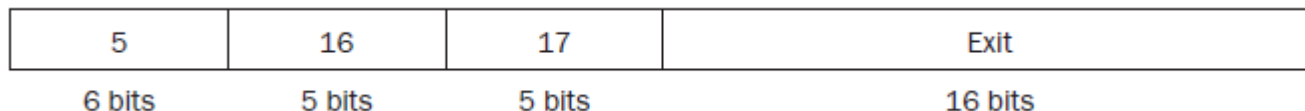
E' un indirizzo «assoluto», per esprimere il quale occorre il maggior numero di bit possibile.



- Un salto «condizionato» invece deve specificare, con lo stesso «budget» di bits, due registri ed un indirizzo (branch address):

- Istruzioni «I-Type».

```
bne $s0,$s1,Exit # go to Exit if $s0 ≠ $s1
```



Problema:

Un programma non potrebbe essere più grande di 2^{16} bytes!

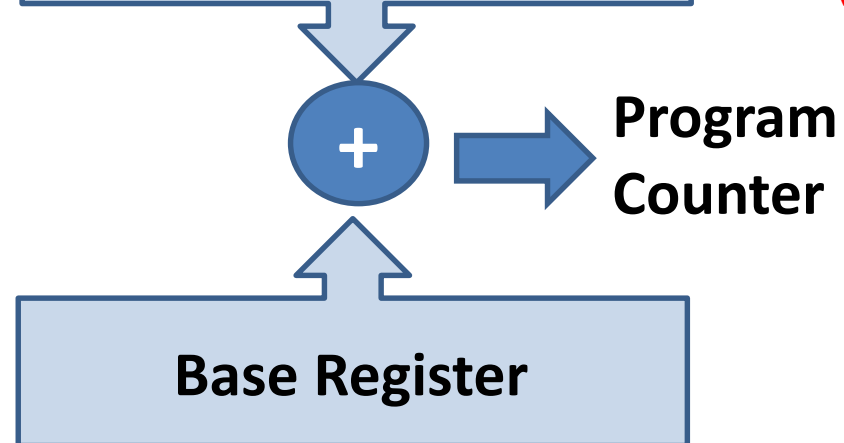
Alternativa

```
bne $s0,$s1,Exit # go to Exit if $s0 ≠ $s1
```



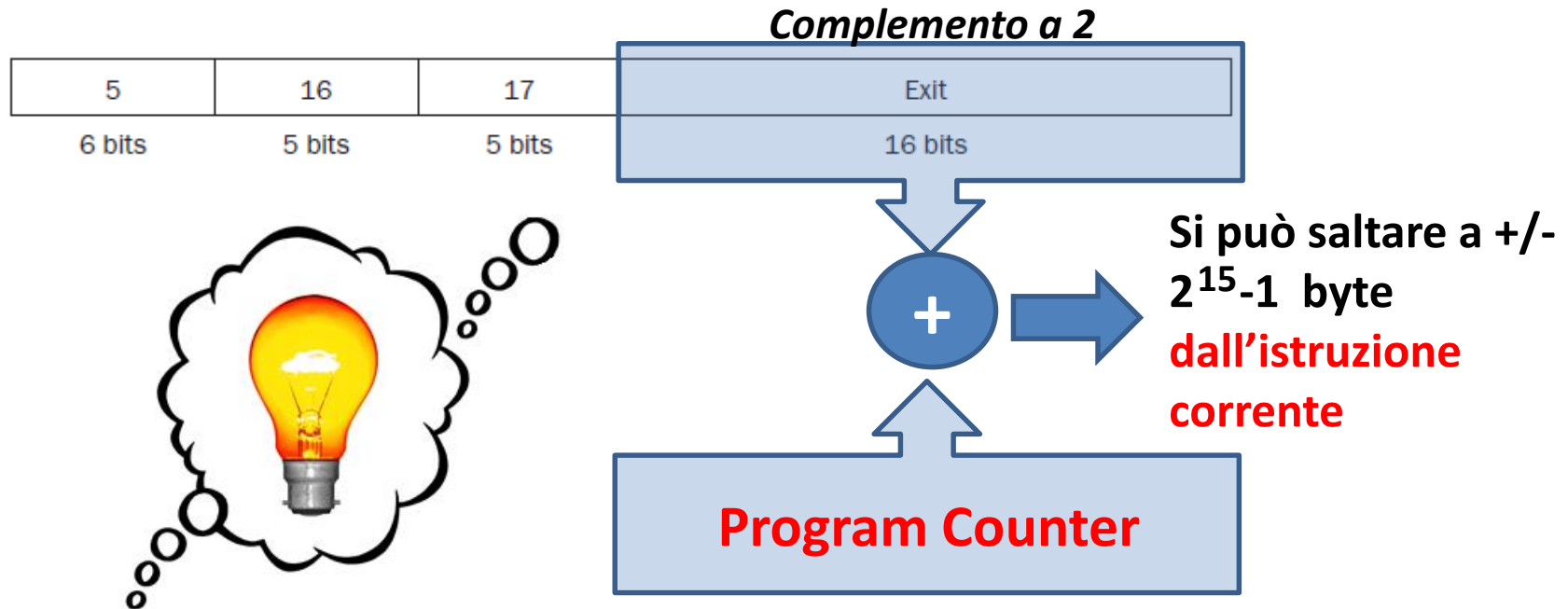
Non è un indirizzo assoluto, ma un offset (con segno)!

- La macchina sottostante calcolerà l'indirizzo finale come somma di un offset e di un registro base.



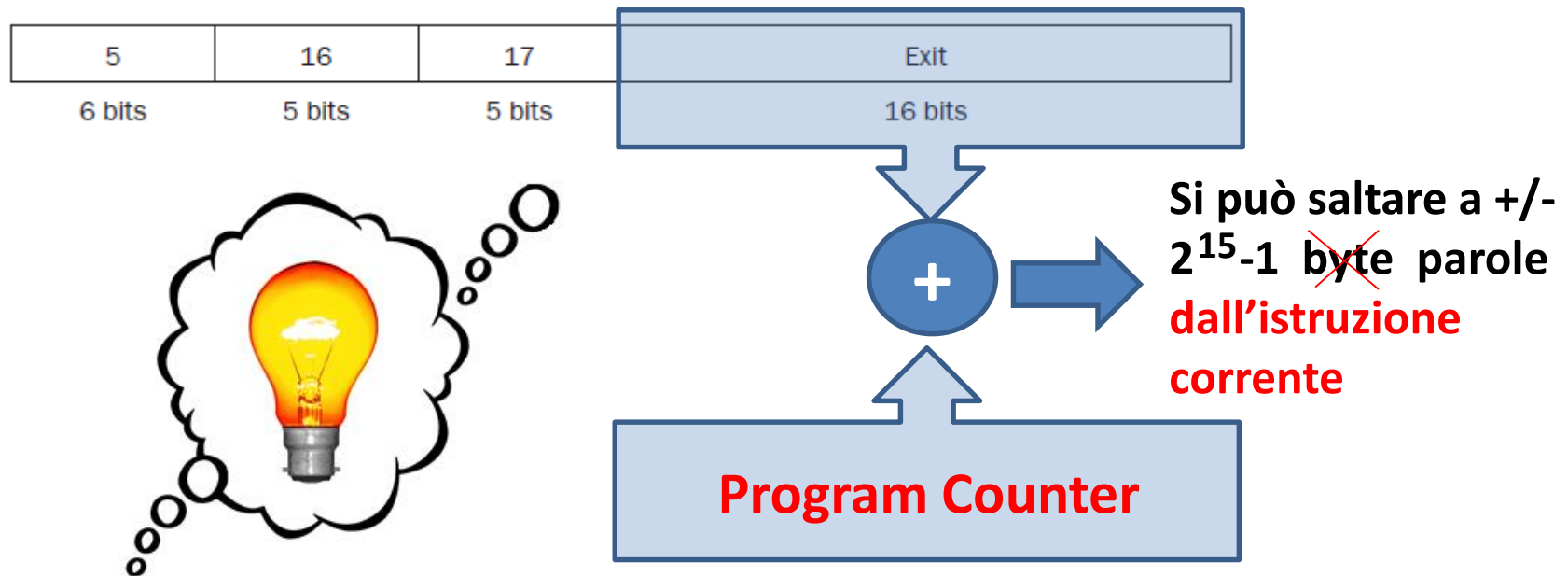
**QUALE REGISTRO
UTILIZZARE COME «BASE
REGISTER»?**

PC-Relative Addressing



- I Branch condizionali sono utilizzati in *loop* e *if* statements.
 - ⇒ In generale, essi saltano ad istruzioni vicine!
 - ⇒ Dunque, usiamo PC come riferimento (in realtà, PC+4)

PC-Relative Addressing



- Posso migliorare la «branching distance»?
- Sì, assumendo che l'offset sia riferito a parole (da 4 byte), non ai byte
- Posso saltare in un range di istruzioni dal PC pari a:
[PC- 2¹⁵ -- PC+2¹⁵-1] (64k istruzioni)
- Tipicamente, nessun FOR/WHILE loop o IF statement è maggiore di 64k istruzioni. Il PC è una ottima scelta come registro base.

I Salti Incondizionati

j Etichetta

Non c'è motivo di pensare che il salto incondizionato (istruzione «jump») sia in un intorno del PC

jal ProcedureAddress

Analogamente, quando si *invoca una procedura* attraverso l'istruzione «jump-and-link» (jal), non c'è motivo di pensare che la procedura chiamata sia allocata ad un indirizzo «vicino» a quello del chiamante



- ❑ Queste istruzioni codificano un indirizzo assoluto, non un offset!
- ❑ Hanno dunque bisogno del maggior numero possibile di bit per codificarlo: **formato J!**

Name	Format	Opcode	Example of Address (26 bits)
j	J	2	2500
jal	J	3	2500

Le istruzioni «jump» e «jump-and-link» sono codificate nel formato J per permettere sezioni di codice da 2^{26} byte

Estensione della Distanza di Salto

OTTIMIZZAZIONE

Offset ed indirizzi sono da riferirsi alle parole, non ai byte, dal momento che ogni istruzione consiste di 4 bytes. Questo allunga ulteriormente la massima dimensione del codice che può racchiudere una istruzione di «jump».

Name	Format	Example	
j	J	2	2500
jal	J	3	2500

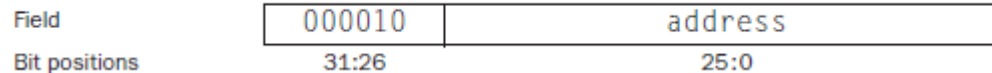
Le istruzioni «jump» e «jump-and-link» sono codificate nel formato J per permettere sezioni di codice da 2^{26} ~~byte~~ parole (64M istruzioni)



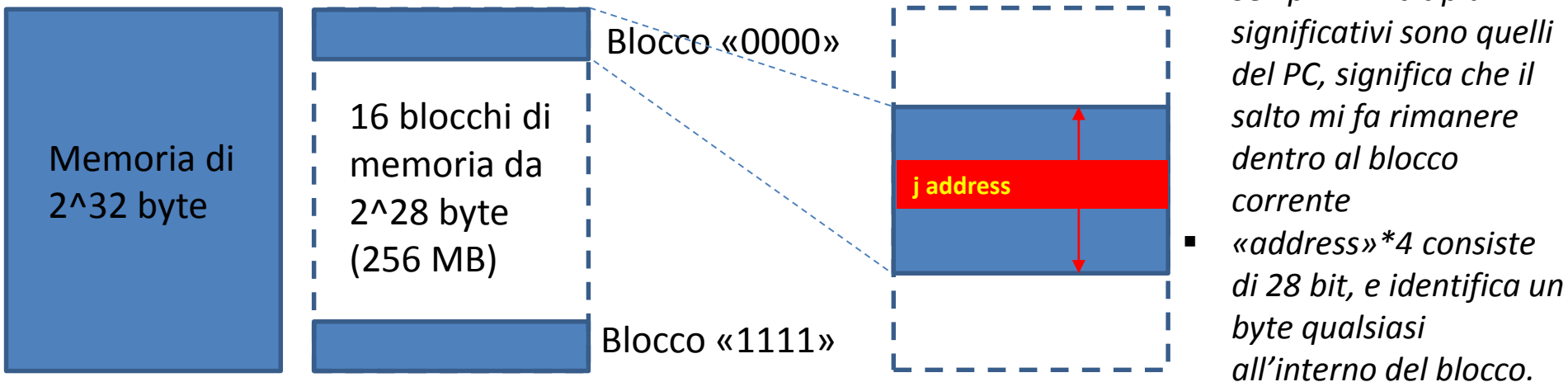
Le istruzioni di salto incondizionato codificano un riferimento assoluto di memoria, non un offset rispetto al Program Counter

Istruzione jump

j address



- Occorre comprendere bene l'indirizzamento di questa istruzione:
 - «address» è un indirizzo assoluto con la granularità della parola, non del byte
 - Occorre moltiplicarlo per 4 per ottenere l'indirizzamento a byte, cioè occorre fare lo «shift left» di 2 posizioni, inserendo «00» in posizione meno significativa.
 - Da 26 bit si passa così a 28 bit. Da dove vengono i rimanenti 4 bit?
 - I 4 bit rimanenti provengono dai **bit più significativi di PC+4**



Per jump all'esterno del blocco di memoria, il compilatore deve cambiare tecnica di indirizzamento (cioè usare «jr», vedi prossima slide)

La Soluzione più Estrema

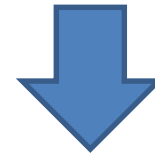
- E se serve andare oltre all'indirizzamento di 64M istruzioni?
- Non resta che ricorrere a:
 - Formazione dell'indirizzo completo a 32 bit a cui saltare (tramite istruzioni assembler)
 - Memorizzazione dell'indirizzo in un registro (es., \$s0)
 - **jr \$s0 (jump register)**
 - In questo modo, l'intero spazio di indirizzamento di 2^{32} byte è disponibile

Ottimizzazioni del compilatore

- Il compilatore viene in soccorso quando il «branch address» non può essere espresso con il campo a 16 bit del formato I:

```
beq    $s0,$s1, L1
```

*Posso aumentare la «branching distance» oltre i 16 bit previsti dal formato dell'istruzione **beq**?*



```
    bne    $s0,$s1, L2  
    j      L1  
L2:
```

Il compilatore trasforma il salto condizionato in un salto incondizionato, beneficiando così di un «branch address» a 26 bit.

Salti Condizionati e Incondizionati

- Le istruzioni di salto consentono di modificare il flusso di controllo di un programma evitando di eseguire l'istruzione successiva
- Nel caso delle istruzioni di branch si sfrutta il fatto che di solito il salto condizionato avviene verso un'istruzione vicina per utilizzare un offset rispetto al PC
- Nel caso delle istruzioni di salto incondizionato, si sfrutta il maggior numero di bit a disposizione per avere un salto verso un'istruzione specificata con un indirizzo assoluto
- In casi non risolvibili con i 16 bit a disposizione di