

# CPUSim - 3

Laboratorio 21/12/2016

Tommaso Padoan

e-mail: [padoan@math.unipd.it](mailto:padoan@math.unipd.it)

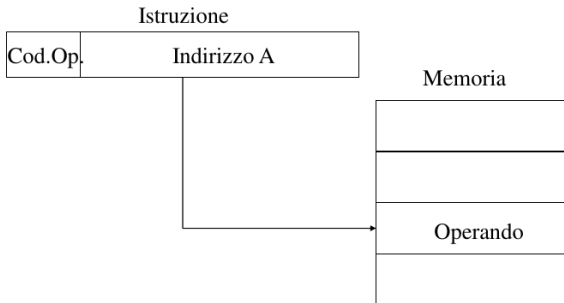


UNIVERSITÀ  
DEGLI STUDI  
DI PADOVA

- Immediato (valore operando nell'istruzione, no indirizzi)
- Diretto (campo indirizzo = indirizzo dell'operando)
- Indiretto (campo indirizzo = indirizzo di una cella di M che contiene l'indirizzo dell'operando)
- Registro (l'operando è in un registro specificato nell'istruzione)
- Registro indiretto (il registro specificato nell'istruzione contiene l'indirizzo di M dell'operando)
- Spiazzamento (due campi = A: indirizzo di base (diretto) + R: registro che contiene un valore da sommare ad A per ottenere l'indirizzo dell'operando)
- Pila (sequenza lineare di locazioni riservate di M, registro *Stack Pointer* contiene l'indirizzo della cima della pila, operando sempre in cima)

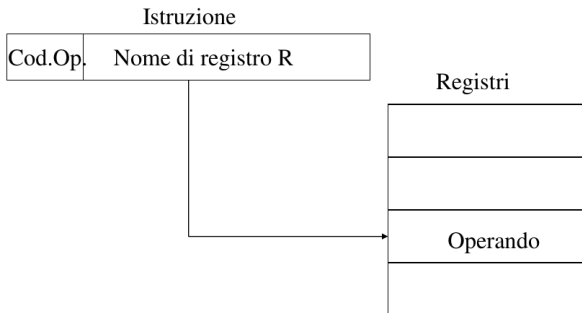
Diretto (campo indirizzo = indirizzo dell'operando nella memoria)

- CPU Wombat1
- e.g.  $ADD\ X\ (acc + Mem[X] \rightarrow acc)$
- 1 accesso alla memoria, all'indirizzo X.

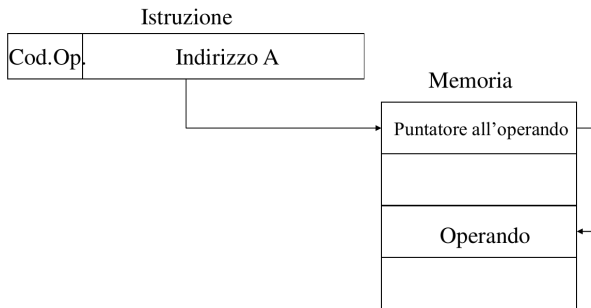


Registro (campo registro = registro in cui si trova l'operando)

- CPU Wombat2
- e.g. `writeR X (R[X] → output)`
- nessun accesso alla memoria.



Indiretto (campo indirizzo = indirizzo di una cella di memoria, che contiene l'indirizzo della cella di memoria contenente l'operando).

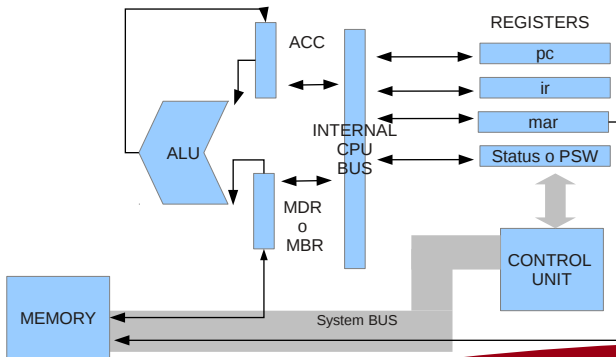




# Indirizzamento indiretto: Wombat3



- Apriamo Wombat1.cpu
- Salviamo con un nuovo nome, e.g. Wombat3.cpu
- Se abbiamo altre istruzioni oltre quelle di default, le cancelliamo (op code da C in su)
- Architettura:



Definire nuove istruzioni che interpretino gli operandi:

- *non* come indirizzi di memoria da caricare, ma
- come indirizzi degli indirizzi di memoria da caricare.

Sintassi: **op** (4 bit) + **address** (del puntatore, 12 bit).

Servirà una nuova microistruzione:

- $mdr(4 - 15) \rightarrow mar$ , copia i 12 bit meno significativi di *mdr* in *mar*.

Definiamo *Load*, *Store* e *Add* con indirizzamento indiretto.



## loadInd

- *load indiretta*: addr è l'indirizzo dell'indirizzo della locazione di memoria del valore da caricare nell'accumulatore
- *Modify* → *Machine Instructions*
- duplichiamo la *load* e la modifichiamo:

### loadInd

```
i r(4-15) → mar  
Main [ mar ] → mdr  
mdr(4-15) → mar  
Main [ mar ] → mdr  
mdr → acc  
End
```

## storeInd

- *store indiretta*: `addr` è l'indirizzo dell'indirizzo della locazione di memoria dove scrivere il contenuto dell'accumulatore.

## storeInd

- *store indiretta*: *addr* è l'indirizzo dell'indirizzo della locazione di memoria dove scrivere il contenuto dell'accumulatore.

```
storeInd
```

```
ir(4-15) -> mar  
Main[mar] -> mdr  
mdr(4-15) -> mar  
acc -> mdr  
mdr -> Main[mar]  
End
```

## addInd

- *add indiretta*: *addr* è l'indirizzo dell'indirizzo della locazione di memoria del valore da sommare ad accumulatore.

## addInd

- *add indiretta*: addr è l'indirizzo dell'indirizzo della locazione di memoria del valore da sommare ad accumulatore.

```
addInd
```

```
ir(4-15) -> mar  
Main[mar] -> mdr  
mdr(4-15) -> mar  
Main[mar] -> mdr  
acc+mdr -> acc  
End
```

Salviamo la CPU Wombat3.

- READ: legge un intero da input e lo mette in ACC
- WRITE: scrive in output il contenuto di ACC
- LOAD X: dalla cella di memoria X al registro ACC
- STORE X: da registro ACC alla cella di memoria X
- ADD X: somma il contenuto di ACC e della cella di memoria X, e mette il risultato in ACC
- SUBTRACT X, MULTIPLY X, DIVIDE X (divisione intera)
- JUMP X: salta all'istruzione con etichetta X
- JMPZ X: salta all'istruzione X se  $ACC = 0$
- JMPN X: salta all'istruzione X se  $ACC < 0$
- STOP: segnala la fine del programma
- LOADIND X: dalla cella di memoria indirizzata dal valore contenuto nella cella di memoria X ad ACC
- STOREIND X: da ACC alla cella di memoria indirizzata dal valore contenuto nella cella di memoria X
- ADDIND X: somma il contenuto di ACC e della cella di memoria indirizzata dal valore della cella di memoria X, e mette il risultato in ACC.

Utilizzando istruzioni ad indirizzamento indiretto, il programma legge una sequenza di interi e li somma finché non legge un numero negativo. Alla fine stampa su output la somma (senza includere l'ultimo numero negativo).

Nota: se definiamo la locazione di memoria per la somma ad un indirizzo occupato dal codice del programma, succedono cose strane (il codice viene sovrascritto)!

Utilizzando istruzioni ad indirizzamento indiretto, il programma legge due interi, chiamiamoli *ind* e *cont*. Poi, scrive nell'indirizzo di memoria *ind* e nei *cont* successivi i valori *cont*, *cont* - 1, ..., 0 rispettivamente.

E.g. al termine dell'esecuzione del programma con *ind* = 20 e *cont* = 3, la situazione della memoria sarà la seguente:

0	...
2	...
...	...
20	3
22	2
24	1
26	0
...	...