



UNIVERSITÀ  
DEGLI STUDI  
DI PADOVA



DIPARTIMENTO  
**MATEMATICA**

# CPUSim

## Laboratorio di Architettura degli Elaboratori

Corso di Laurea in Informatica A.A. 2019/2020

---

Nicolo' Navarin

Davide Rigoni

[nnavarin@math.unipd.it](mailto:nnavarin@math.unipd.it)

14 dicembre 2020

- Scaricare il simulatore dal moodle del corso (CPUSim4.0.11.zip);
- Estrarre l'archivio (ricordatevi dove);
- Avviare il simulatore:
  - doppio click;
  - da console, posizionandosi nella cartella del simulatore, eseguire il comando (**Nota**: tutto sulla stessa riga):
    - macOS/Linux

```
java -cp .:richtextfx-0.6.10.jar:reactfx  
-2.0-M4.jar -jar CPUSim-4.0.11.jar
```

- Windows

```
java -cp .;richtextfx-0.6.10.jar;reactfx  
-2.0-M4.jar -jar CPUSim-4.0.11.jar
```

## Nel laboratorio di oggi

- Impareremo come definire/modificare una CPU nel simulatore;
- Definiremo dei registri ad uso generale;
- Vedremo come funziona l'indirizzamento a registro;
- Capiremo perché aumenta la complessità delle istruzioni.

- Accedere al moodle del corso;
- Scaricare *Wombat2*;
- Salvare il file nella cartella *SampleAssignments* di CPUSim (`CPUSim4.0.11/SampleAssignments`).

# Definizione di una nuova CPU

## Limitazioni di **Wombat1**:

- Un solo registro dati (*accumulatore*);
- Scrivere programmi anche semplici è “macchinoso” e richiede molti accessi alla memoria.

# Definizione di una nuova CPU

## Limitazioni di Wombat1:

- Un solo registro dati (*accumulatore*);
- Scrivere programmi anche semplici è “macchinoso” e richiede molti accessi alla memoria.

Possibile soluzione e benefici:

- **Più registri** dati  $\Rightarrow$  meno accessi alla memoria;
- Programmi più **intuitivi**.

# Definizione di una nuova CPU

## Limitazioni di Wombat1:

- Un solo registro dati (*accumulatore*);
- Scrivere programmi anche semplici è “macchinoso” e richiede molti accessi alla memoria.

Possibile soluzione e benefici:

- **Più registri** dati  $\Rightarrow$  meno accessi alla memoria;
- Programmi più **intuitivi**.

**Creiamo** una nuova **CPU** partendo da Wombat1:

- Aprire la CPU di esempio Wombat1;
- *File*  $\rightarrow$  *Save Machine As*  $\rightarrow$  *Wombat2-test.cpu*.

Possiamo modificare le specifiche attraverso il menu *Modify*.

## Definizione di un array di registri generici

- *Modify*  $\rightarrow$  *Hardware modules*  $\rightarrow$  *RegisterArray*;
- `length=16` (numero di registri), `width=16` (registri dati);
- I registri nell'array sono **riferiti attraverso il loro indice** (registro 0, registro 1, ..., registro 15);
- 16 registri: 4 bit per l'indirizzamento (**indirizzamento registro**).

Non serve più l'*accumulatore*!

Momentaneamente non rimuoviamo ACC perché ridefiniremo “tutte” le operazioni che lo utilizzano, ma ragioniamo come se non ci fosse.



# ALU - definizione di nuovi registri

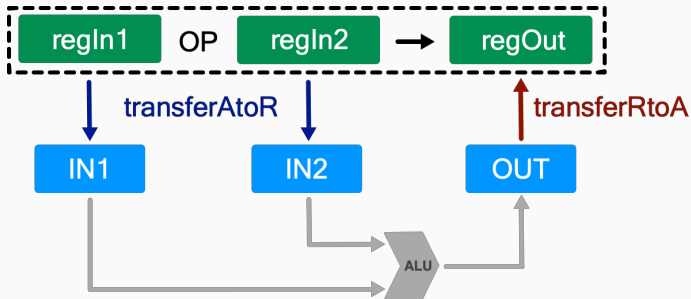
Che registri userà la ALU ora che non esiste più ACC?

- Possibile soluzione: **registri dedicati**;
- Definiamo i registri **IN1**, **IN2** e **OUT**, di input e output per la ALU (registri dati)
  - *Modify* → *Hardware modules* → *Register*;
  - Fissiamo la lunghezza dei registri a 16 bit.

- Ridefiniamo la microistruzione di addizione in modo che utilizzi i nuovi registri dedicati ( $IN1 + IN2 \rightarrow OUT$ );

# ALU - microistruzioni

- Ridefiniamo la microistruzione di addizione in modo che utilizzi i nuovi registri dedicati ( $IN1 + IN2 \rightarrow OUT$ );
- Definiamo le microistruzioni per il **trasferimento**:

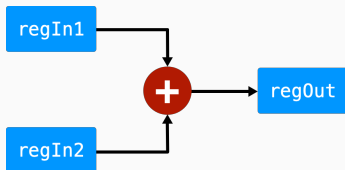


**Nota:** l'istruzione si trova in IR!

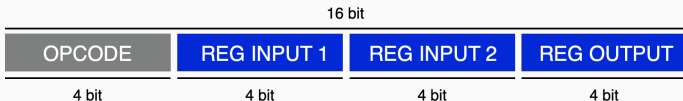
Come usare questi nuovi registri?

Definiamo una nuova operazione: **ADD tra registri** (dell'array)

```
addR regIn1 regIn2 regOut
```



Formato istruzione `addR` (serve un nuovo campo *registro* di 4 bit):



## Altre istruzioni - `load`

L'istruzione `addR` occupa 16 bit, come tutte le istruzioni di **Wombat1**.

Proviamo ad immaginare una possibile definizione di `loadR`:

- **Semantica**: carica il contenuto di una cella di memoria in un registro;
- **Quale registro?**  $\Rightarrow$  serve un campo dati *register*;
- **Quale cella di memoria?**  $\Rightarrow$  serve un campo dati *address*.

Esempio di possibile formato per l'istruzione `loadR`:



Ma le istruzioni in *Wombat1* hanno lunghezza fissata a 16 bit!

# Lunghezza istruzioni

Come fare per poter usare anche istruzioni più grandi?

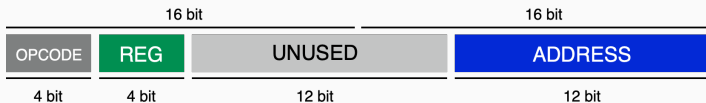
Possibili soluzioni:

- **Lunghezza variabile:**
  - ogni istruzione può richiedere un numero di bit diversi (a seconda degli operandi e di quanto è frequente)
  - maggiore code density, non ci sono bit inutilizzati
  - decodifica complessa
- **Formato ibrido o Mixed** - ogni istruzione ha una dimensione in un insieme limitato e predeterminato:
  - ARM: il processore può essere in modalità diverse, ognuna a lunghezza fissa
    - più decoder separati, ma semplici, e solo uno in funzione
  - Wombat2: la CPU fa il fetch dei primi 16 bit e decodifica l'istruzione (come in Wombat1);
    - nell'implementazione dell'istruzione stessa viene eseguito il fetch della parte mancante.

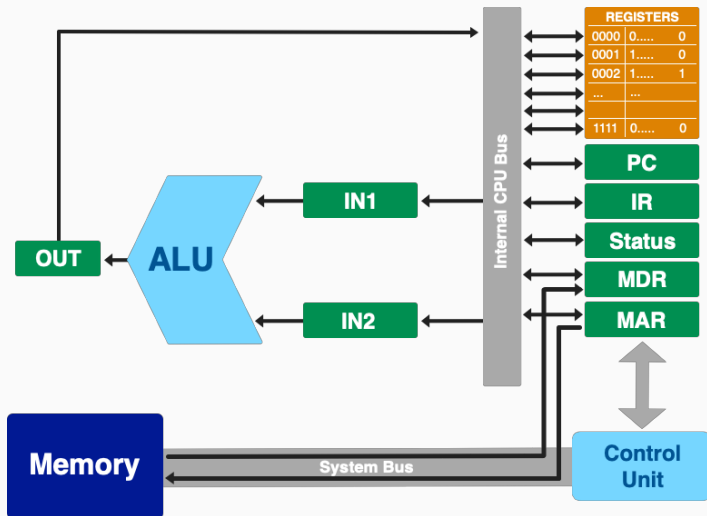
# Wombat 2

Ridefinire tutte le microistruzioni/istruzioni richiederebbe molto tempo!!

- Carichiamo la CPU **Wombat2.cpu**.
- Vediamo l'implementazione della **loadR**.



## Wombat2 - architettura





## Wombat2 - instruction set

Istruzione	Significato	Descrizione
readR R1	input $\rightarrow$ R1	Input from keyboard in R1
writeR R1	R1 $\rightarrow$ output	Write value of R1
multiplyR R1 R2 R3	$R1 \times R2 \rightarrow R3$	Multiply contents of two registers
divideR R1 R2 R3	$R1 / R2 \rightarrow R3$	Divide contents of two registers
subtractR R1 R2 R3	$R1 - R2 \rightarrow R3$	Subtract contents of two registers
addR R1 R2 R3	$R1 + R2 \rightarrow R3$	Add contents of two registers
loadR R1 addr	Mem[addr] $\rightarrow$ R1	Load word from memory in R1
storeR R1 addr	$R1 \rightarrow$ Mem[addr]	Store word in memory from R1
jmpzR R1 addr	If $R1 = 0$ jump to label	Conditional jump ( $R1 = 0$ )
jmpnR R1 addr	If $R1 < 0$ jump to label	Conditional jump ( $R1 < 0$ )
jump addr	jump to addr	
stop	stop execution	

# Esercizio 1

Scrivere un programma ASSEMBLY per la CPU Wombat2 che calcola e stampa il valore assoluto di un intero ricevuto in input.

Ancora molto simile a Wombat1.

## Esercizio 1 - Soluzione

```
    readR 0          ; input -> R[0]
    jmpnR 0 neg      ; se R[0]<0, salta a neg
    writeR 0         ; output R[0]
    stop             ; termina esecuzione
neg: loadR 1 -uno     ; M[-uno] -> R[1]
    multiplyR 0 1 0  ; R[0] * R[1] -> R[0]
    writeR 0         ; output R[0]
    stop             ; termina esecuzione

-uno: .data 2 -1 ; il valore -1
```

## Esercizio 2

Scrivere un programma ASSEMBLY per la CPU Wombat2 che calcola il prodotto di due interi ricevuti in input usando somme.

## Esercizio 2 - Soluzione

```
    readR 0          ; input -> R[0]
    readR 1          ; input -> R[1]
    loadR 2 sum      ; M[sum] -> R[2]
    loadR 3 uno      ; M[uno] -> R[3]
ciclo: jmpzR 1 fine   ; se R[1]=0, va a fine
    addR 2 0 2       ; R[2] + R[0] -> R[2]
    subtractR 1 3 1  ; R[1] - R[3] -> R[1]
    jump ciclo       ; salta a ciclo
fine: writeR 2       ; output R[2]
    stop            ; termina esecuzione

sum: .data 2 0 ; somma parziale
uno: .data 2 1 ; il valore 1
```

## Esercizio 3

Scrivere un programma ASSEMBLY per la CPU Wombat2 che calcola e restituisce il resto della divisione tra due interi ricevuti in input.

*Esempio: input 34 e 7, produce in output 6 (i.e.,  $34 \bmod 7 = 6$ )*

## Esercizio 3 - Soluzione

```
    readR 0
    readR 1
start: jmpnR 0 end
        subtractR 0 1 0
        jump start
end:    addR 0 1 0
        writeR 0
        stop
```

## Esercizio 4

Scrivere un programma ASSEMBLY per la CPU Wombat2 che esegue il fattoriale di un numero ricevuto in input.



## Esercizio 4 - Soluzione

```
    readR 0
    loadR 2 one
    multiplyR 0 2 1
    subtractR 0 2 0
start: jmpzR 0 end
    multiplyR 1 0 1
    subtractR 0 2 0
    jump start
end:  writeR 1
    stop

one: .data 2 1
```

## Esercizio 5

Scrivere un programma ASSEMBLY per la CPU Wombat2 che chiede di inserire da tastiera valori fintanto che non viene inserito un numero negativo. Infine stampa il massimo tra tutti i valori inseriti.

## Esercizio 4 - Soluzione

```
        loadR 0 zero
        readR 1
        loadR 2 zero
ciclo:  jmpnR 1 fine
        subtractR 1 2 3
        jmpnR 3 nnm
        addR 1 0 2
nnm:    readR 1
        jump ciclo
fine:   writeR 2
        stop

zero:  .data 2 0
```