

RAPPRESENTARE NUMERI

ARCHITETTURA DEL COMPUTER

COSA È UN SISTEMA OPERATIVO

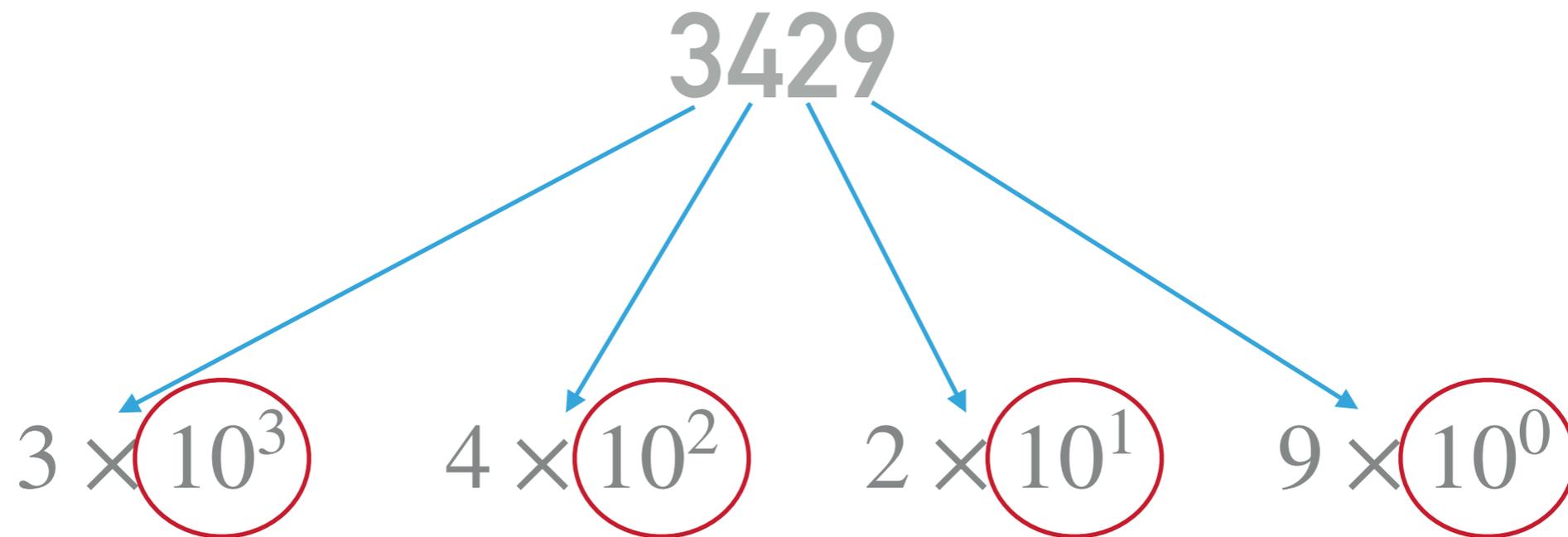
---

**INFORMATICA**

---

# RAPPRESENTAZIONE DEI NUMERI

## COME RAPPRESENTARE UN NUMERO



**BASE 10**

## PERCHÉ BASE 10?

Suggerimento:



L'utilizzo di 10 cifre (da 0 a 9) non ha nessun particolare vantaggio (a parte contare con le dita)

Proviamo quindi a contare con meno dita (con altre basi)

## CONTARE IN BASE 8

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, ...

Posto per i multipli di  $8^2$

Posto per i multipli di  $8^0$



E dopo?

Posto per i multipli di  $8^1$

Abbiamo incontrato un multiplo di 8 (e finito le cifre), quindi:



Non confondere 10 in base 8 con 10 in base 10!

## CONTARE IN BASI DIVERSE

Base 8

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 20, ...

Base 4

0, 1, 2, 3, 10, 11, 12, 13, 20, 21, 22, 23, 30, 31, 32, 33, 100, 101, 102, 103...

Ma quanto vale, per esempio, 175 in base 8?

$$\begin{aligned} 175_8 &= 1 \times 8^2 + 7 \times 8^1 + 5 \times 8^0 \\ &= 64 + 56 + 5 \\ &= 125_{10} \end{aligned}$$

# BASI MAGGIORI DI 10

Possiamo usare basi maggiori di 10 aggiungendo “nuove cifre”.  
Per convenzione si utilizzano le lettere dell’alfabeto

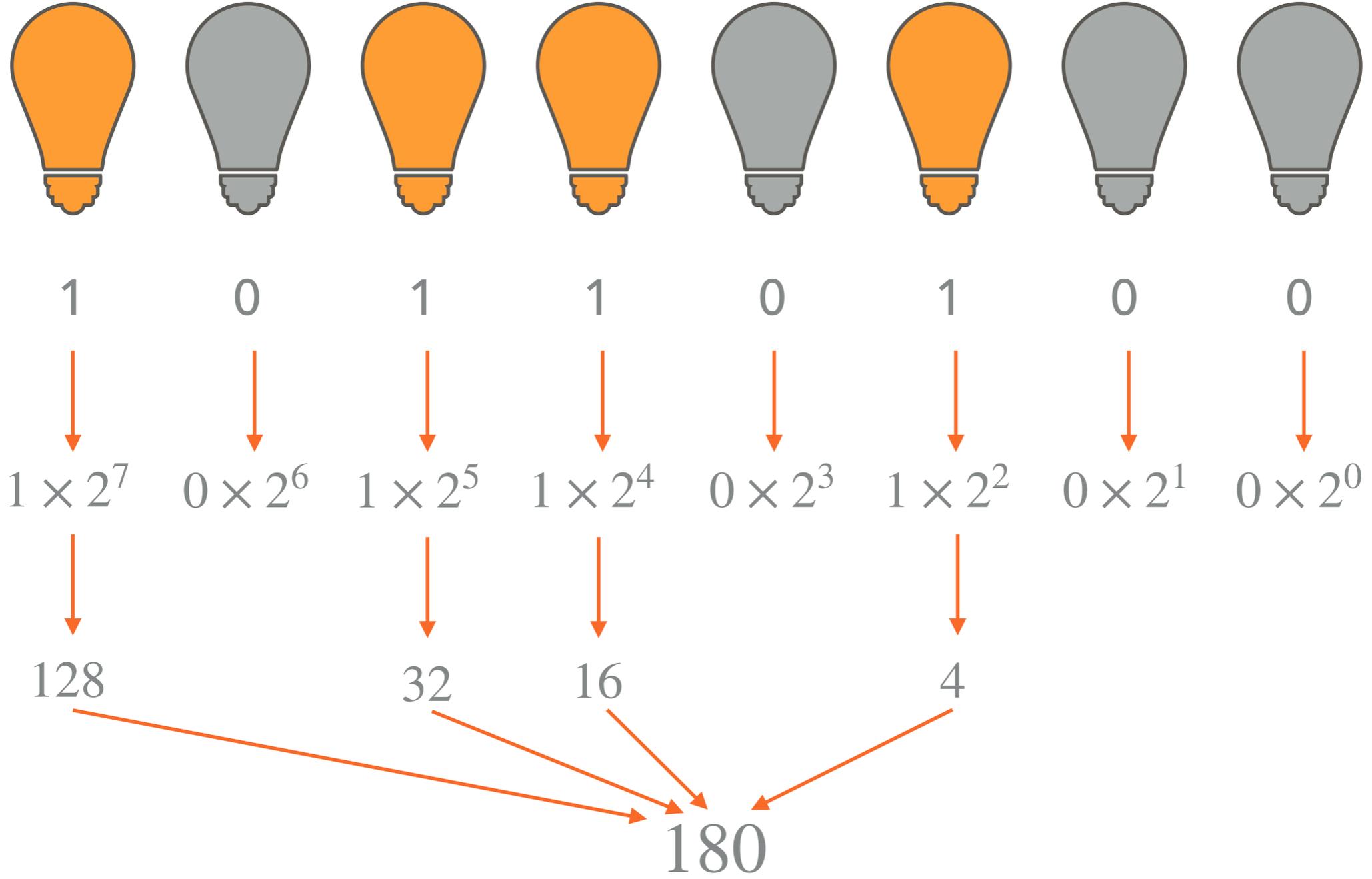
Base 16

Cifre: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F

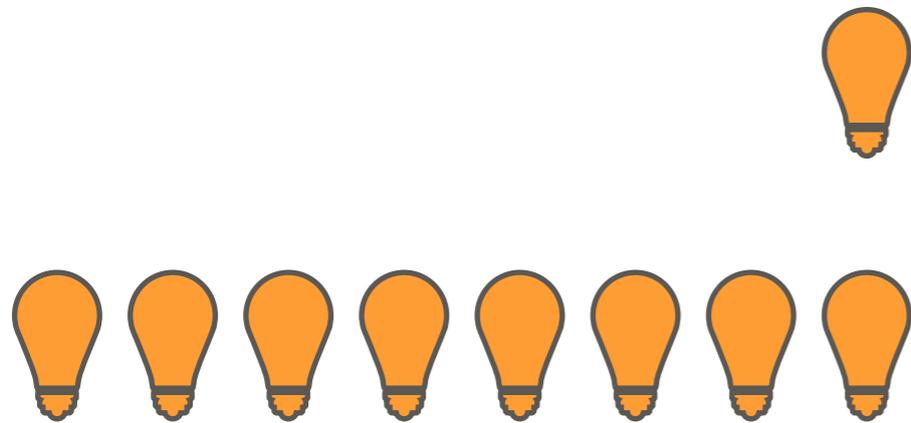
Quindi 7A5 in base 16 rappresenta il numero

$$\begin{aligned}7A5_{16} &= 7 \times 16^2 + 10 \times 16^1 + 5 \times 16^0 \\ &= 1792 + 160 + 5 \\ &= 1957_{10}\end{aligned}$$

# LA BASE 2



## UNITÀ DI MISURA STANDARD



Bit

0 o 1, 2 valori rappresentabili

Byte

8 bit, 256 valori rappresentabili

Kilobyte (KB)

1024 byte

Megabyte (MB)

1024 KB

Gigabyte (GB)

1024 MB

Terabyte (TB)

1024 GB

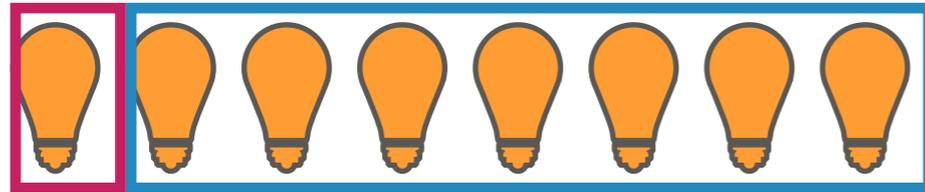
### Nota Bene

A seconda dell'ambito a volte si considerano KB, MB, etc. come 1000 byte, un milione di byte, etc.

# NUMERI NEGATIVI

- ▶ Fino ad ora abbiamo visto come rappresentare interi non negativi.
- ▶ Come facciamo ad avere numeri negativi?
- ▶ Non possiamo aggiungere un simbolo extra (abbiamo solo "lampadine")
- ▶ Usiamo un'interpretazione diversa dei valori binari

## BIT DI SEGNO



Numero (7 bit)

Bit di segno (e.g., 0 = positivo, 1 = negativo)

10001110 equivale a -0001110 ovvero -14

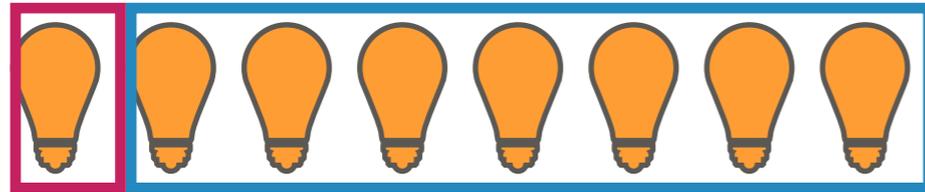
00011001 equivale a +0011001 ovvero +25

### Problemi:

10000000 e 00000000 rappresentano -0 e +0

Circuiti più complessi

## COMPLEMENTO A DUE



Numero (7 bit)

Bit interpretato "con segno meno"  
(i.e., se a 1 vale -128)

10001110 equivale a  $-10000000 + 00001110$

ovvero  $-128 + 8 + 4 + 2 = -128 + 14 = -112$

**In generale:**

Con  $n$  bit il primo bit rappresenta il valore  $-2^{(n-1)}$   
per gli altri non cambia nulla

## QUIZ SUL COMPLEMENTO A DUE

11111111

01111111

In complemento a due che valori rappresentano quei due numeri di 8bit?

1. 255 e 127

2. -128 e +128

3. -1 e +127

4. 

$$2^0 = 1$$

$$2^1 = 2$$

$$2^2 = 4$$

$$2^3 = 8$$

$$2^4 = 16$$

$$2^5 = 32$$

$$2^6 = 64$$

$$2^7 = 128$$

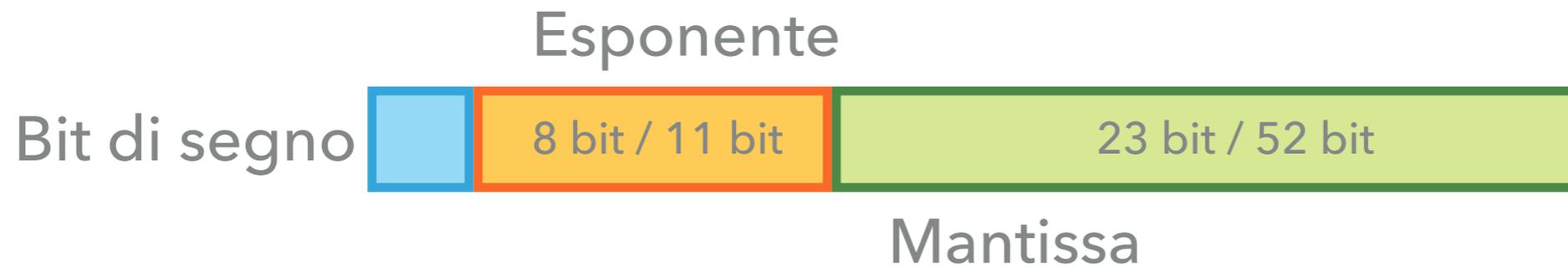
# STORIA DEI NUMERI FLOATING POINT

- ▶ La rappresentazione dei numeri con la virgola non è immediata...
- ▶ ...soprattutto perché ci sono usi diversi:  
a volte è richiesta una precisione fissata,  
a volte invece serve un numero di cifre significative fissate
- ▶ Prima della definizione di uno standard ogni computer aveva un suo modo di rappresentare questi numeri (non necessariamente compatibile con altri)

# STANDARD IEEE754

- ▶ Definisce come sono rappresentati i numeri float e come funzionano le operazioni su di essi.
- ▶ Single precision: 32 bit, double precision: 64 bit
- ▶ I numeri sono rappresentati con segno, esponente e mantissa
- ▶ Rappresentazione per NaN (not a number)
- ▶ Rappresentazione per +Inf e -Inf

## IEEE 754



$$\pm \text{mantissa} \times 2^{\text{esponente}}$$

- ▶ La precisione è quindi limitata: abbiamo solo un numero di bit finito...
- ▶ ...quindi i calcoli che facciamo sono approssimati

# FLOAT: GOTCHA

- ▶ Non è detto che le operazioni siano associative
- ▶ Non testate l'uguaglianza ma guardate se siete "abbastanza vicini" al valore corretto
- ▶ Operazioni matematicamente equivalenti possono dare risultati diversi a causa delle diverse approssimazioni
- ▶ L'ambito di ricerca di che si occupa di far uscire i risultati giusti con calcoli approssimati è "calcolo scientifico"

# QUIZ SULLA RAPPRESENTAZIONE DEI NUMERI

Se avete il seguenti 32 bit:

11001011 11000001 00001100 00000101

Che tipo di numero rappresentano?

e.g., intero, intero in complemento a due, float, etc.

1. Intero positivo

2. Intero in complemento a due

3. Float

4. Dipende da come lo interpretiamo!

## RAPPRESENTARE TESTO

Avrete notato che è l'interpretazione (codifica o encoding) che diamo a sequenze di bit che fornisce il significato

Come possiamo rappresentare del testo?  
Usando comunque dei bit, ma con *interpretazione* diversa

Numero	Carattere	
40	(	Sono presenti più modi di codificare i caratteri: tradizionalmente ASCII (7 bit per carattere), oggi Unicode
41	)	
48	0	Notare la differenza tra il numero (48 in base 10) e il carattere 0 (che rappresenta graficamente la cifra 0)
65	A	

---

# ARCHITETTURA DEL CALCOLATORE

## FORME DI UN PROGRAMMA

- ▶ **File sorgente**

Viene scritto dalle persone

Linguaggi: C, Fortran, Lisp, Python, Basic, ...

- ▶ **File eseguibile**

Sequenza di istruzioni interpretabile dal calcolatore

Linguaggio macchina: x86, x64, arm, arm64,...

- ▶ **Forma dinamica (processo)**

Il programma in esecuzione

# FILE SORGENTE

- ▶ Scritto in un linguaggio di programmazione
- ▶ Generalmente un file di testo
- ▶ Il linguaggio ha una grammatica ben precisa con una sua sintassi e semantica
- ▶ Noi studiamo Python, ma i principi sono applicabili a molti altri linguaggi
- ▶ Non è in un linguaggio direttamente comprensibile dal calcolatore

## CI SONO TANTI LINGUAGGI DIVERSI

Common Lisp

```
(loop for i from 0 to 9 do  
  (format t "~A * ~A = ~A~%" i i (* i i)))
```

Python 3

```
for i in range(0, 10):  
    print(f"{i} * {i} = {i * i}\n")
```

Java

```
public static void main (String[] args) {  
    for (int i = 0; i < 10; i++) {  
        System.out.print("" + i + " * " + i + " = ");  
        System.out.println("" + (i * i));  
    }  
}
```

## BUONE NORME PER LA SCRITTURA DEL CODICE

- ▶ Il codice deve essere leggibile, non solo funzionante (conta anche come è impaginato)
- ▶ Il codice deve essere documentato, spiegando non solo cosa fa ma anche perché lo fa

### MA PERCHÉ?

- ▶ Altre persone devono essere in grado di lavorare sul codice sorgente...
- ▶ ...o anche l'autore originale dopo qualche mese potrebbe non ricordarsi più tutti i dettagli

# COME FA IL COMPUTER A “CAPIRE” IL CODICE SORGENTE?

- ▶ Il computer non esegue il codice sorgente
- ▶ Il codice sorgente viene trasformato in istruzioni valide tramite un **compilatore**
- ▶ Il compilatore legge file contenente il codice sorgente e genera un file con il **codice eseguibile**
- ▶ Una alternativa, usata da Python, è l'utilizzo di un programma chiamato **interprete**.

## IL COMPILATORE

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>

int main()
{
    for (int i = 0; i < 10; i++) {
        printf("%d * %d = %d\n", i, i, i*i);
    }
    exit(EXIT_SUCCESS);
}
```



**COMPILATORE  
(ANCHE LUI UN PROGRAMMA)**



### Codice macchina

```
cffa edfe 0700 0001 0300 0080 0200 0000
0f00 0000 c004 0000 8500 2000 0000 0000
1900 0000 4800 0000 5f5f 5041 4745 5a45
524f 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
0000 0000 0100 0000 0000 0000 0000 0000
0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
0000 0000 0000 0000 1900 0000 d801 0000
5f5f 5445 5854 0000 0000 0000 0000 0000
0000 0000 0100 0000 0010 0000 0000 0000
0000 0000 0000 0000 0010 0000 0000 0000
0700 0000 0500 0000 0500 0000 0000 0000
5f5f 7465 7874 0000 0000 0000 0000 0000
5f5f 5445 5854 0000 0000 0000 0000 0000
470f 0000 0100 0000 3100 0000 0000 0000
470f 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
0004 0080 0000 0000 0000 0000 0000 0000
5f5f 7374 7562 7300 0000 0000 0000 0000
5f5f 5445 5854 0000 0000 0000 0000 0000
780f 0000 0100 0000 0c00 0000 0000 0000
780f 0000 0100 0000 0000 0000 0000 0000
0804 0080 0000 0000 0600 0000 0000 0000
5f5f 7374 7562 5f68 656c 7065 7200 0000
...
```

## ASSEMBLY

Esiste una rappresentazione simbolica delle istruzioni in codice macchina

Ad esempio se incontriamo **4889E5**  
lo scriviamo come **mov rbp, rsp**

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>

int main()
{
    for (int i = 0; i < 10; i++) {
        printf("%d * %d = %d\n", i, i, i*i);
    }
    exit(EXIT_SUCCESS);
}
```



```
.LC0:
    .string "%d * %d = %d\n"
main:
    push rbp
    mov rbp, rsp
    sub rsp, 16
    mov DWORD PTR[rbp-4], 0
    jmp .L2
.L3:
    mov eax, DWORD PTR[rbp-4]
    imul eax, DWORD PTR[rbp-4]
    mov ecx, eax
    mov edx, DWORD PTR[rbp-4]
    mov eax, DWORD PTR[rbp-4]
    mov esi, eax
    mov edi, OFFSET FLAT:.LC0
    mov eax, 0
    call printf
    add DWORD PTR[rbp-4], 1
.L2:
    cmp DWORD PTR[rbp-4], 9
    jle .L3
    mov edi, 0
    call exit
```

## ASSEMBLY: NON È UNO SOLO

Ogni architettura ha un suo linguaggio macchina  
(e assembly corrispondente)

```
.LC0:
    .string "%d * %d = %d\n"
main:
    push rbp
    mov rbp, rsp
    sub rsp, 16
    mov DWORD PTR[rbp-4], 0
    jmp .L2
.L3:
    mov eax, DWORD PTR[rbp-4]
    imul eax, DWORD PTR[rbp-4]
    mov ecx, eax
    mov edx, DWORD PTR[rbp-4]
    mov eax, DWORD PTR[rbp-4]
    mov esi, eax
    mov edi, OFFSET FLAT:.LC0
    mov eax, 0
    call printf
    add DWORD PTR[rbp-4], 1
.L2:
    cmp DWORD PTR[rbp-4], 9
    jle .L3
    mov edi, 0
    call exit
```

x86-64



ARM64



```
.LC0:
    .string "%d * %d = %d\n"
main:
    stp x29, x30, [sp, -32]!
    mov x29, sp
    str wzr, [sp, 28]
    b .L2
.L3:
    ldr w1, [sp, 28]
    ldr w0, [sp, 28]
    mul w0, w1, w0
    mov w3, w0
    ldr w2, [sp, 28]
    ldr w1, [sp, 28]
    adrp x0, .LC0
    add x0, x0, :lo12:.LC0
    bl printf
    ldr w0, [sp, 28]
    add w0, w0, 1
    str w0, [sp, 28]
.L2:
    ldr w0, [sp, 28]
    cmp w0, 9
    ble .L3
    mov w0, 0
    bl exit
```

## PERCHÉ NON USARE DIRETTAMENTE IL LINGUAGGIO MACCHINA?

- ▶ Le istruzioni sono molto più a basso livello
- ▶ È più difficile scrivere programmi corretti
- ▶ È più difficile scrivere programmi leggibili
- ▶ Ogni architettura di processore ha un linguaggio macchina diverso
- ▶ Lo stesso programma in un linguaggio di alto livello può essere ricompilato su architetture diverse

# INTERPRETI

```
for i in range(0,10):  
    print(i*i)
```

**INTERPRETE  
(ANCHE LUI UN PROGRAMMA)**

**ESEGUE DIRETTAMENTE LE  
ISTRUZIONI CONTENUTE**

Non viene creato direttamente  
il codice macchina

```
cffa ed1e 0700 0001 0300 0080 0200 0000  
0f00 0000 c004 0000 8500 2000 0000 0000  
1900 0000 4800 0000 5f5f 5041 4745 5a45  
524f 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000  
0000 0000 0100 0000 0000 0000 0000 0000  
0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000  
...
```

# INTERPRETI VS COMPILATORI

- ▶ Un modo di vedere la differenza tra interpreti e compilatori è il seguente:
- ▶ Il vostro codice sorgente è come un libro scritto in una lingua che il computer non parla
- ▶ Il compilatore prende il libro e prepara una sua traduzione
- ▶ L'interprete legge ad alta voce il libro traducendolo sul momento

## COSA CI MANCA?



Brich dem hung - ri - gen dein Brot, brich dem Hung - ri - gen dein Brot, und die, so in  
Brich dem hung - ri - gen dein Brot, brich dem Hung - ri - gen dein Brot, und die, so in  
Brich dem hung - ri - gen dein Brot, brich dem Hung - ri - gen dein Brot, und die, so in  
Brich dem hung - ri - gen dein Brot, brich dem Hung - ri - gen dein Brot, und die, so in

Istruzioni



Esecuzione

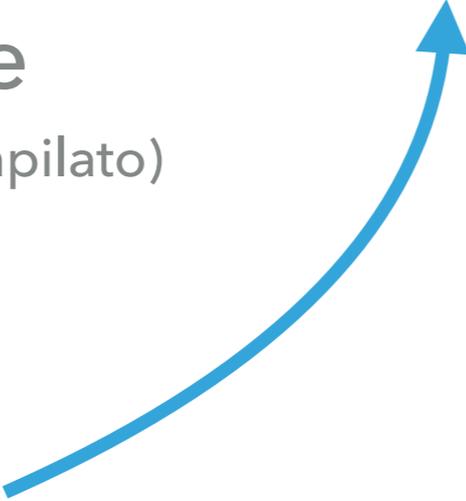


Forma dinamica:  
Serve qualcuno/qualcosa  
che esegua le istruzioni

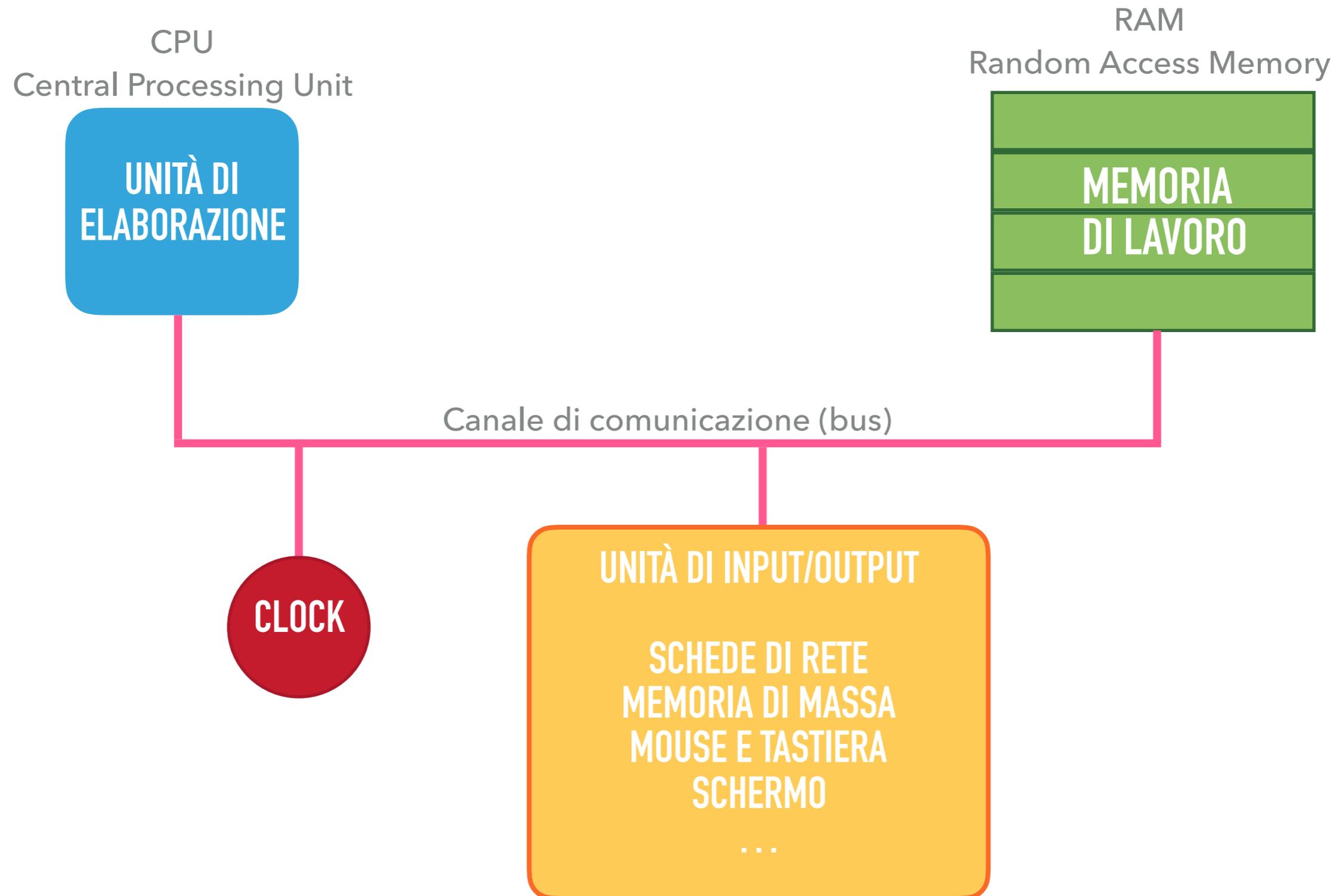
# FORMA DINAMICA (PROCESSO)

- ▶ Ci serve ricordare quale istruzione dobbiamo andare ad eseguire
- ▶ Dobbiamo tenere traccia delle risorse che ci servono: memoria, file aperti, etc.
- ▶ E, soprattutto, ci serve qualcuno/qualcosa in grado di eseguire le istruzioni

## PROCESSO DI PROGRAMMAZIONE

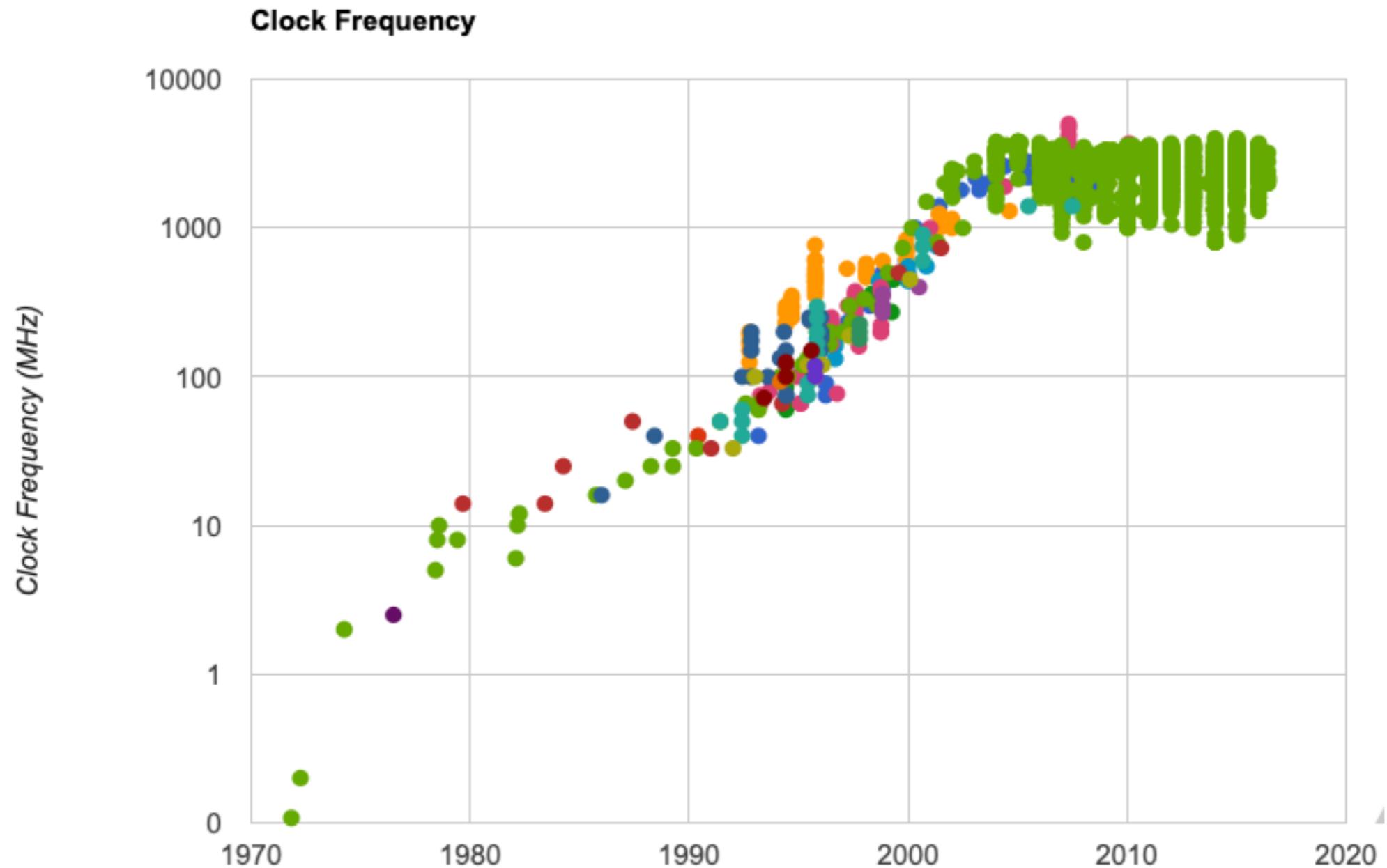
- ▶ Enunciato del problema e requisiti della soluzione
  - ▶ Ideazione di un algoritmo risolutivo
  - ▶ Stesura del codice sorgente
  - ▶ **Compilazione**  
(se il linguaggio è compilato)
  - ▶ Esecuzione
  - ▶ Debugging
- 

# ARCHITETTURA DI VON NEUMANN



## IL CLOCK

- ▶ Serve a permettere la sincronizzazione dei vari componenti



## LA MEMORIA DI LAVORO

- ▶ La memoria è organizzata in celle
- ▶ Ogni cella ha dimensione 1 byte
- ▶ Ogni cella ha un suo indirizzo
- ▶ È possibile leggere o scrivere un valore ad un dato indirizzo

Contenuto della memoria

A vertical stack of 10 memory cells, each represented as a light green rectangle with a dark green border. To the right of each cell is its address, ranging from 0009 at the top to 0000 at the bottom. The contents of the cells are: 127, 0, 245, 129, 74, 21, 0, 0, 27, and 43. A blue arrow points from the text 'Contenuto della memoria' to the top cell, and another blue arrow points from the text 'Indirizzi di memoria' to the bottom cell.

127	0009
0	0008
245	0007
129	0006
74	0005
21	0004
0	0003
0	0002
27	0001
43	0000

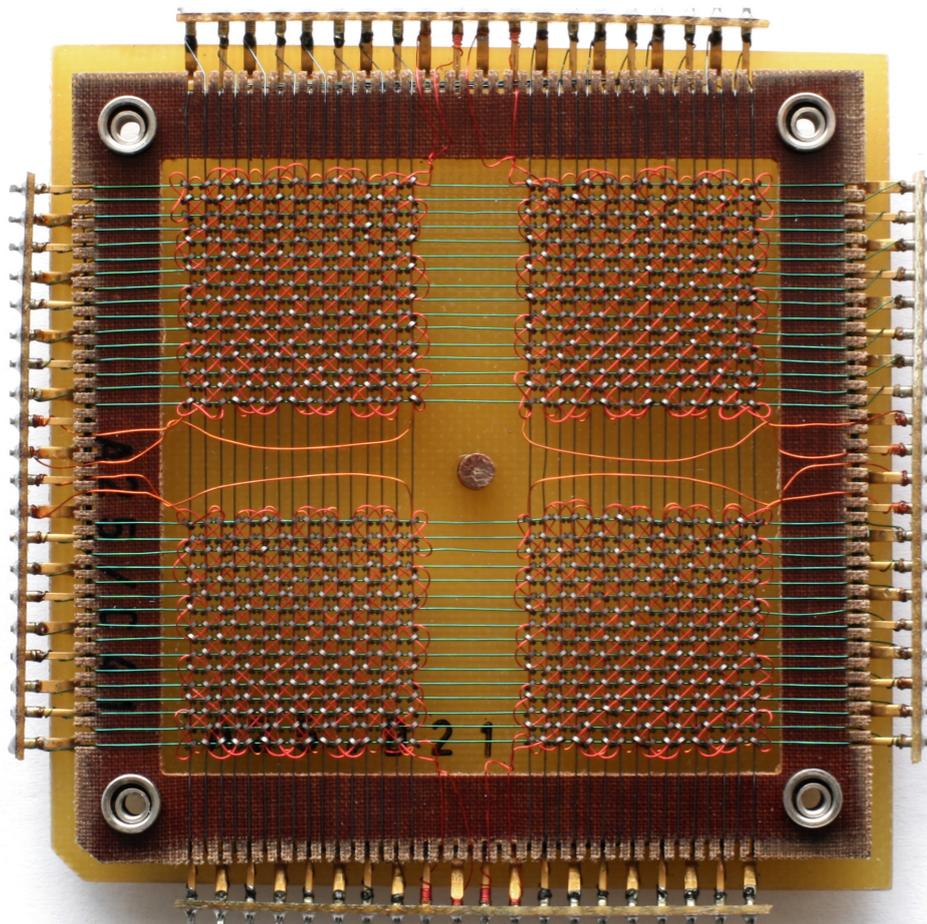
Indirizzi di memoria

## MEMORIA DI LAVORO: ESEMPI



Memoria basta sui semiconduttori

Usata ancora oggi, sono comuni diversi GB nei personal computer e nei dispositivi mobili



Memoria a core ferromagnetici

Nel 1967 il più potente supercomputer aveva meno di 4MB di memoria

# PERIFERICHE DI I/O

- ▶ Permettono di comunicare con l'utente o con altri dispositivi
- ▶ Periferiche di input: tastiera, mouse,...
- ▶ Periferiche di output: schermo, altoparlanti, stampanti,...
- ▶ Memorie di massa

# MEMORIA DI MASSA

- ▶ Per la memorizzazione a lungo termine di dati (e non serve che il computer rimanga acceso)
- ▶ Generalmente la lettura e la scrittura sono molto più lente
- ▶ Alcune ad accesso casuale:  
è possibile accedere ad ogni "celletta"
- ▶ Altre ad accesso sequenziale:  
per accedere alle "celletta"  $n$  bisogna attendere le  $n-1$  "cellette" precedenti

## MEMORIA DI MASSA: ESEMPI



Hard disk

Informazioni memorizzate nelle cariche magnetiche di piatti che girano a migliaia di giri al minuto

Capienza fino ad alcuni TB



Dischi a stato solido

Nessuna parte mobile, generalmente molto più veloci dei dischi magnetici, che stanno rimpiazzando

Generalmente di capienza inferiore ai dischi magnetici.  
Comuni fino a diverse centinaia di GB

## MEMORIA DI MASSA: ESEMPI

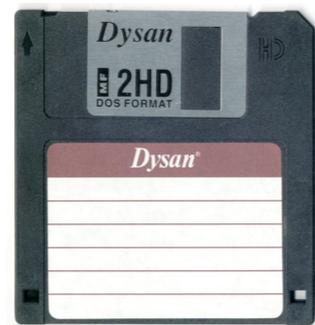
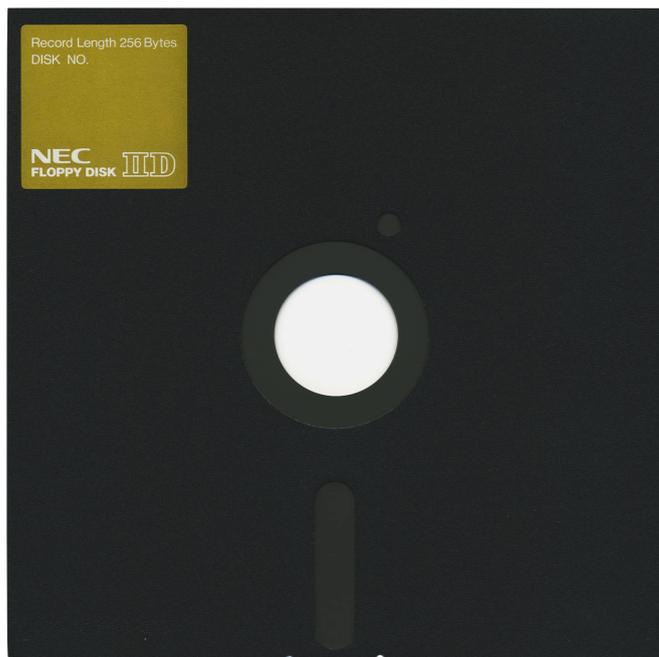


Dischi ottici (CD/DVD/Blue Ray)

Da diverse centinaia di MB a diverse decine di GB

Memorie USB

Stessa tecnologia degli SSD  
(usata anche nelle microSD, etc)  
da pochi GB a centinaia di GB



Floppy disk (8, 5.25 e 3.5 pollici)

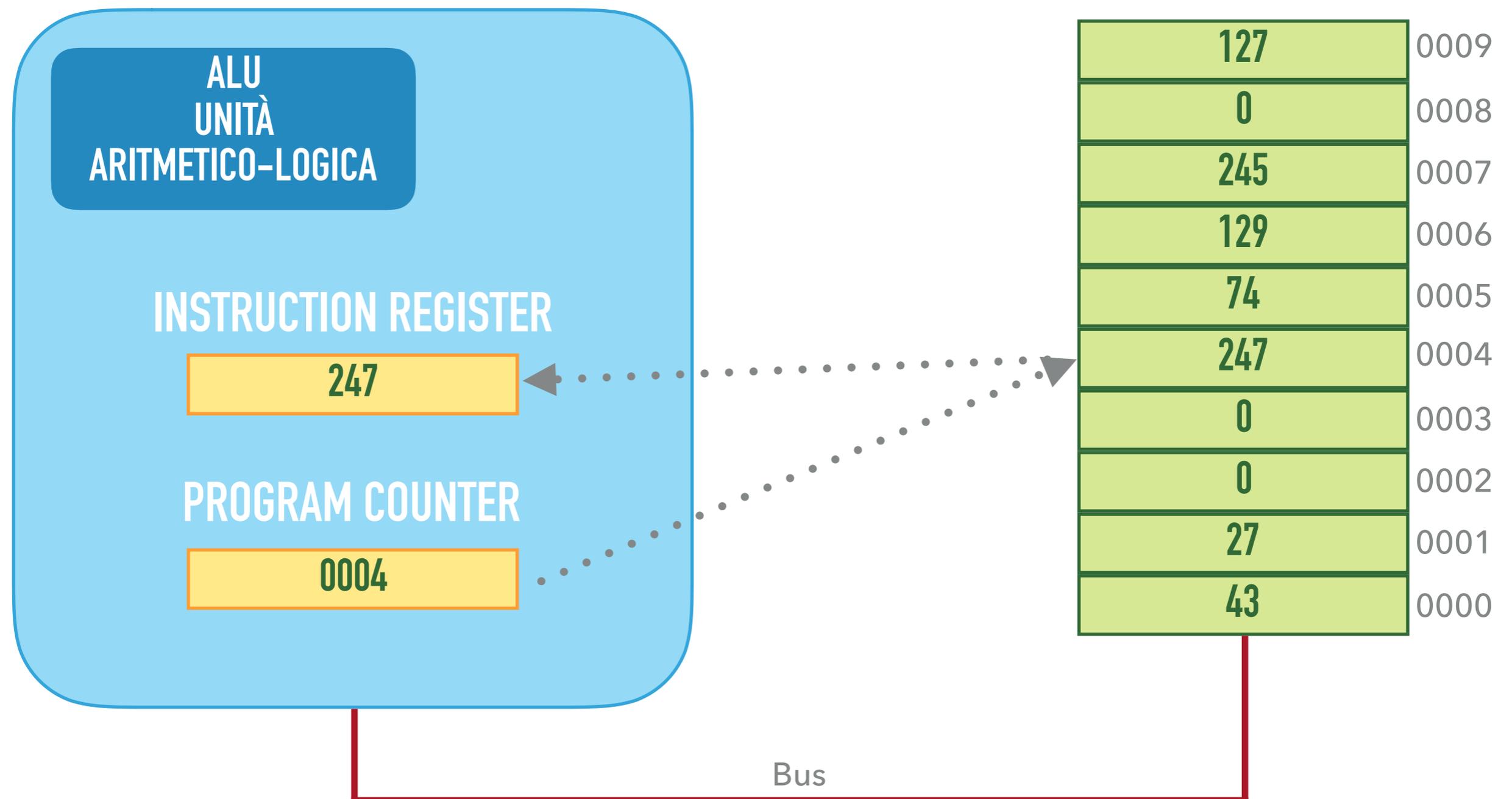
Da centinaia di KB a oltre 1MB

## LA CPU



- ▶ È la CPU che esegue le istruzioni
- ▶ Deve effettuare ripetutamente 3 operazioni
  - ▶ **Fetch.** Ottiene l'istruzione da eseguire dalla memoria
  - ▶ **Decode.** Interpreta che azioni l'istruzione dice di fare
  - ▶ **Execute.** Eseguce effettivamente l'istruzione

## FASE DI FETCH



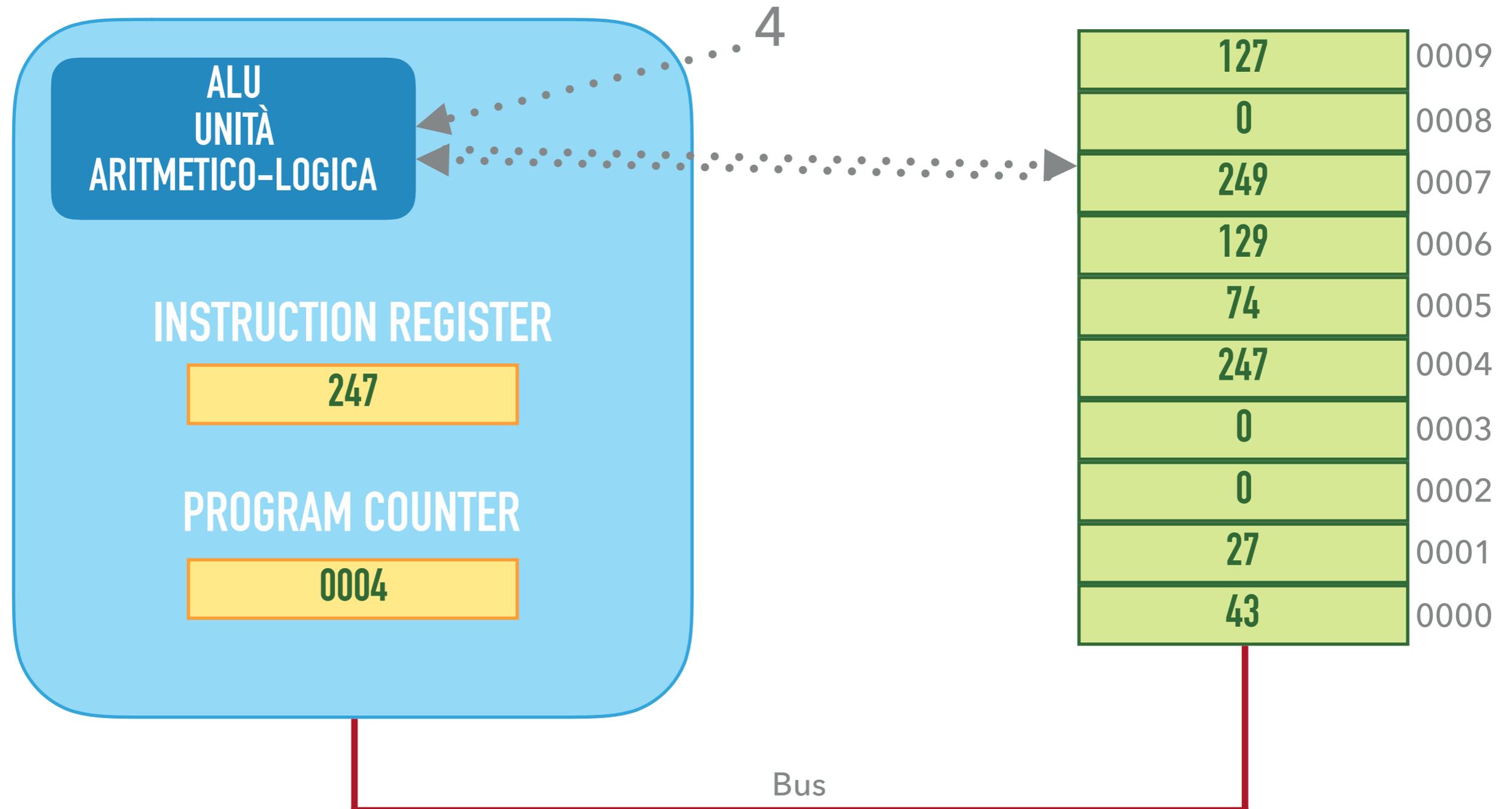
# FASE DI FETCH

- ▶ Il **Program Counter** (PC) indica l'indirizzo in memoria in cui si trova la prossima istruzione da eseguire
- ▶ Il valore contenuto nella posizione in memoria indicata dal PC viene memorizzato nell'**Instruction Register**

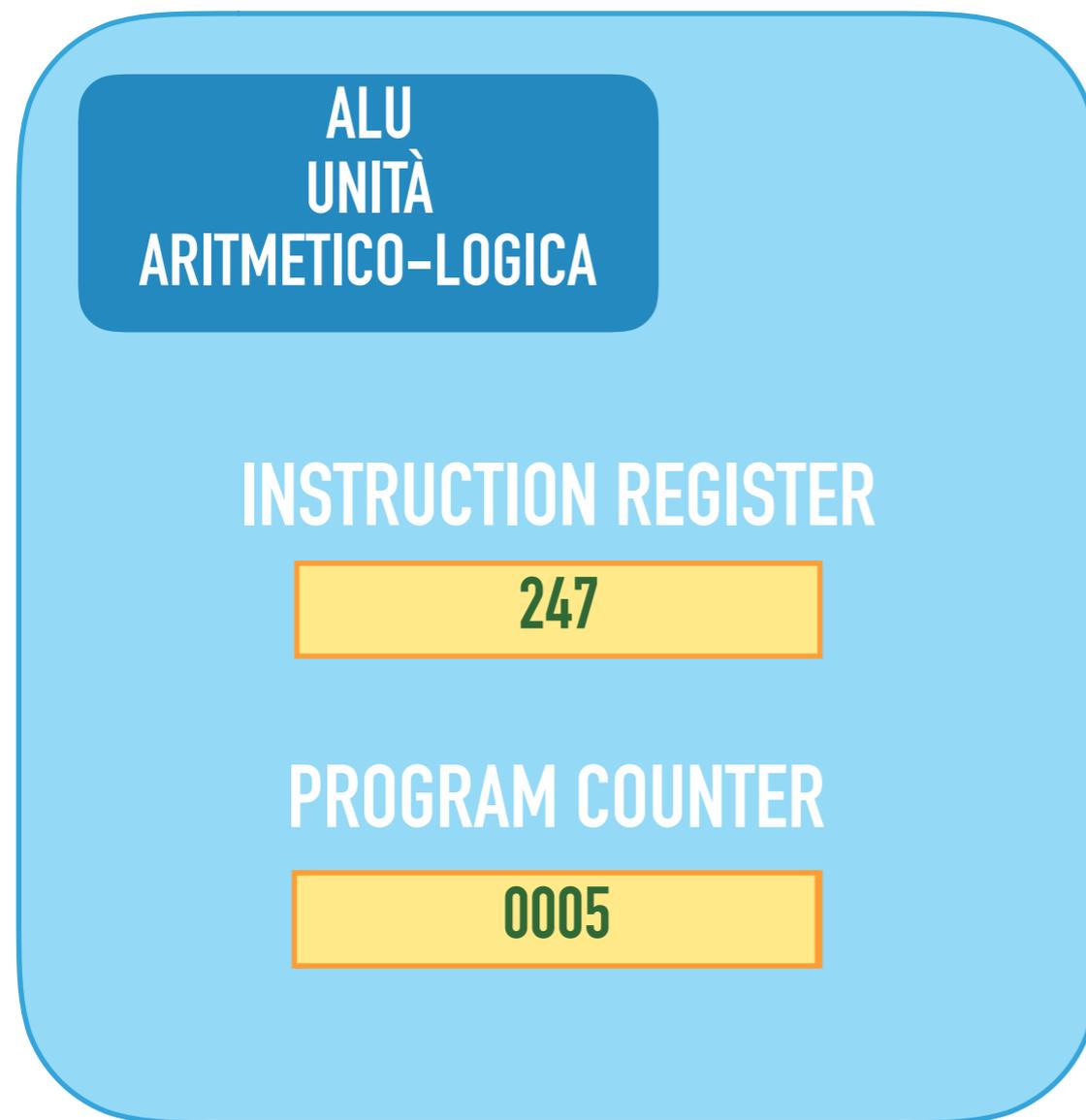
### FASE DI DECODE

- ▶ Serve "interpretare" l'istruzione recuperata e attivare le parti del processore che servono
- ▶ 247 potrebbe significare *"somma 4 al valore nella locazione di memoria 7"*
- ▶ Ora l'istruzione deve essere spezzata in più parti:
  - ▶ Recupero del valore nella cella 7 dalla memoria
  - ▶ Somma di 4 al valore ottenuto
  - ▶ Scrittura del risultato nella cella di memoria 7

# FASE DI EXECUTE



# PRONTI PER RIPETERE IL CICLO



Aggiorniamo il program counter con la prossima istruzione da eseguire

127	0009
0	0008
249	0007
129	0006
74	0005
247	0004
0	0003
0	0002
27	0001
43	0000

Bus

## PROCESSORI: QUANTE ISTRUZIONI AL SECONDO?

	MIPS		Anno
CDC 6600	10	<b>SUPERCOMPUTER</b>	1965
CRAY 1	160	<b>SUPERCOMPUTER</b>	1975
MOS 6502 (@5.8MHz)	2,5		1981
Intel Pentium	188		1994
Intel Pentium III	2054		1999
Intel Core i7	238310		2014

## CICLO DI ESECUZIONE DEL PROGRAMMA

- ▶ Caricare il programma in memoria
- ▶ Impostare il program counter alla prima istruzione del programma
- ▶ Far partire l'esecuzione del programma
- ▶ Ottenere i risultati



## IL SISTEMA OPERATIVO

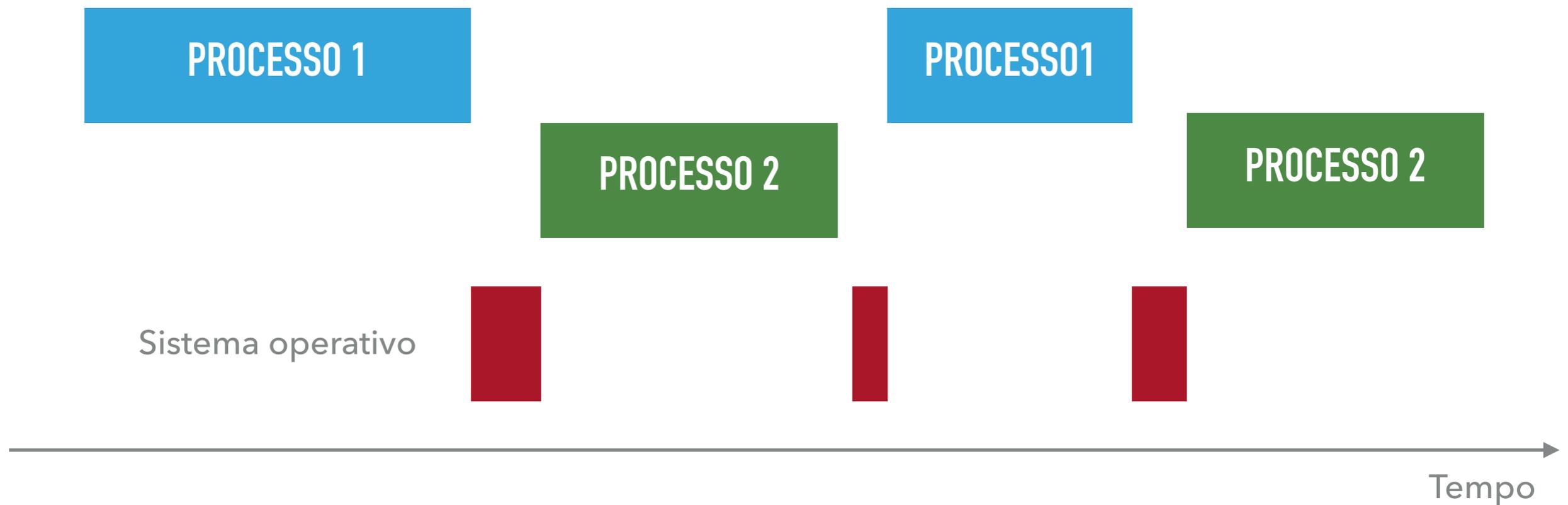
Il sistema operativo è un programma sempre attivo che regola:

- ▶ Gestione dei processi
- ▶ Gestione della memoria di lavoro
- ▶ Gestione delle operazioni di I/O
- ▶ Gestione del filesystem

# ESEMPI DI SISTEMI OPERATIVI

- ▶ Microsoft Windows
- ▶ Sistemi UNIX e Unix-like
  - ▶ Linux
  - ▶ BSD: OpenBSD, FreeBSD, NetBSD
  - ▶ macOS (OS X e successivi)
- ▶ Altri di ricerca o per usi specifici:  
IBM Z/OS, OpenVMS, Singularity

## GESTIONE DEI PROCESSI



Il sistema operativo alloca "slice" di tempo ai processi dando l'illusione che tutti eseguano contemporaneamente

# GESTIONE DELLA MEMORIA DI LAVORO E DELL'I/O

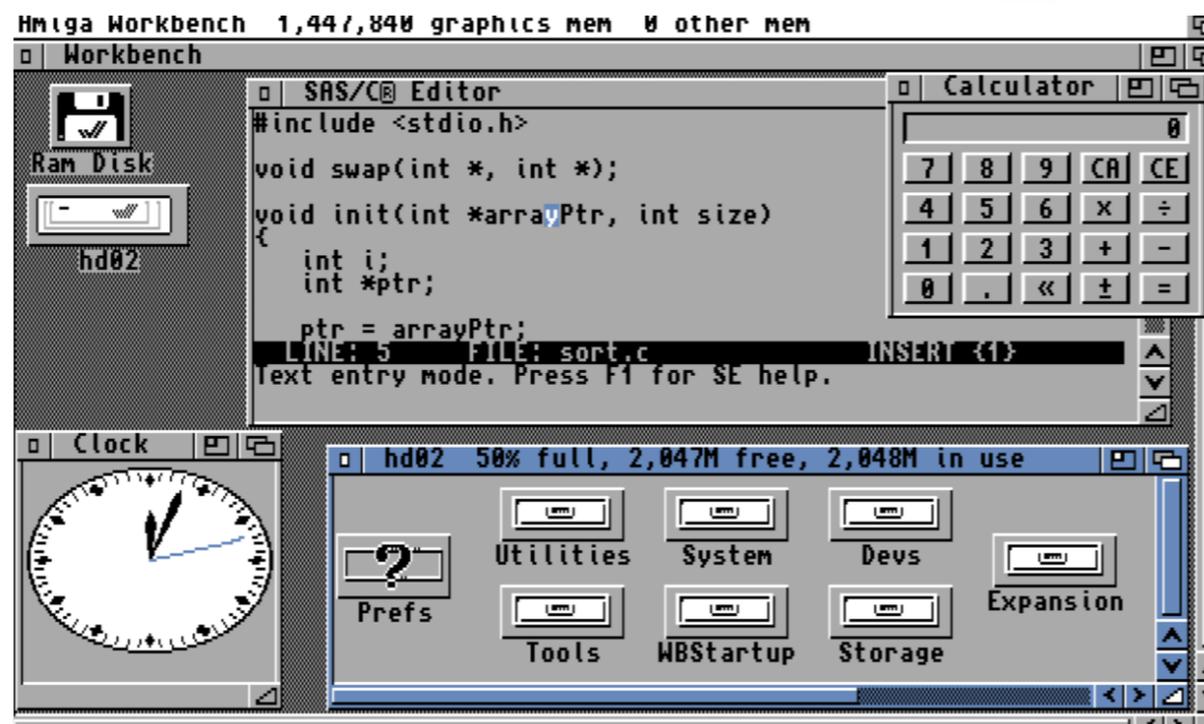
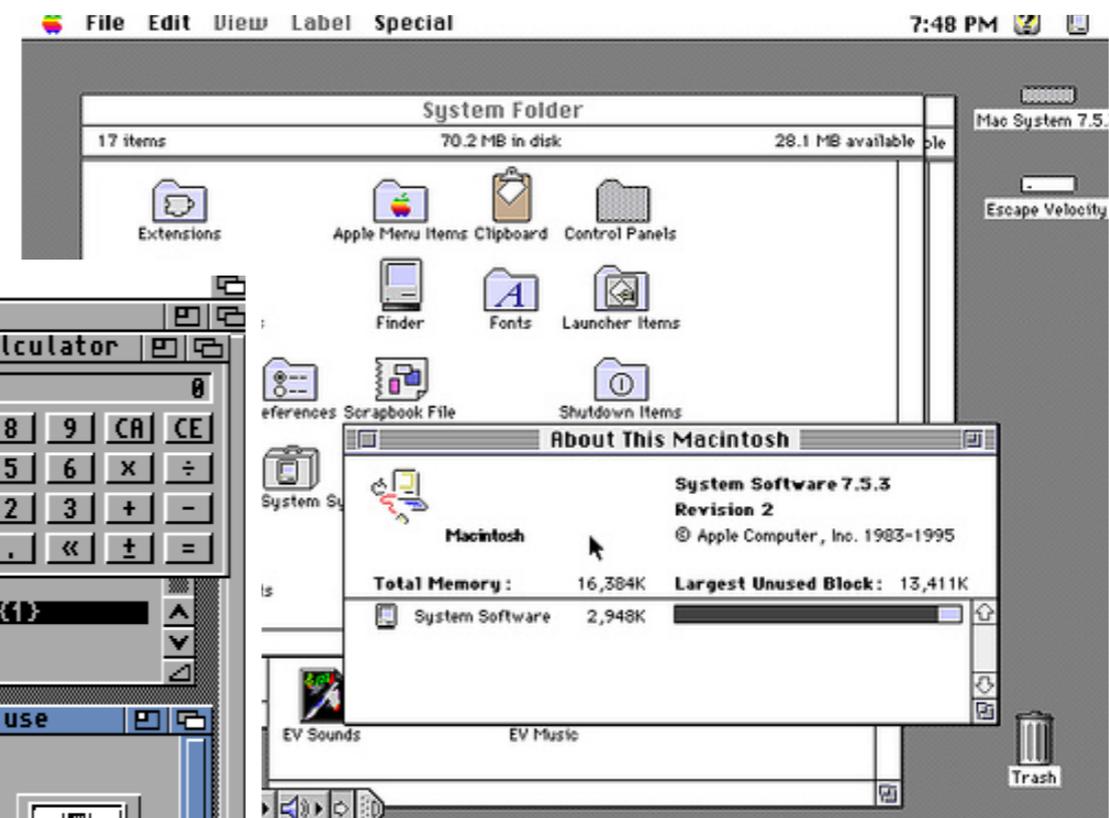
- ▶ Quando al programma serve della memoria, la deve richiedere al sistema operativo
- ▶ Il sistema operativo tiene la memoria di processi diversi separata
- ▶ Lo stesso per l'I/O: il sistema operativo interagisce direttamente con l'hardware e media tutti gli accessi

# GESTIONE DELL'ACCESSO ALLA MEMORIA DI MASSA

- ▶ Generalmente non vogliamo che i programmi vedano direttamente la memoria di massa
- ▶ Il sistema operativo crea una astrazione (il **file**) che viene visto come una sequenza di byte a cui è dato un nome
- ▶ Il sistema operativo permette di organizzare i file in una struttura gerarchica tramite le **directory**, che a loro volta possono contenere file o altre directory

## TIPI DI INTERAZIONE

- ▶ Tramite ambiente grafico
- ▶ Da linea di comando



# LA LINEA DI COMANDO

- ▶ Interazione tramite comandi testuali
- ▶ Si dà un comando ed il sistema risponde
  - ▶ Il sistema mostra un **prompt** per indicare che è pronto a ricevere comandi
- ▶ Nei sistemi Windows è detta **prompt dei comandi**
- ▶ Nei sistemi UNIX e Unix-like è detta **shell**

## ESEMPIO DI INTERAZIONE

```
~% cd /usr/local
```

```
/usr/local% pwd
```

```
/usr/local
```

```
/usr/local% ls
```

```
include  
var
```

```
texlive  
etc
```

```
bin  
opt
```

```
lib  
share
```

```
sbin
```

```
/usr/local% cd ..
```

```
/usr%
```

