

Cosa succede?

```
1  n = 1231
2
3  d = 2
4  while d*d <= n and n%d != 0:
5      d += 1
6
7  if n%d == 0:
8      print(False)
9  else:
10     print(True)
```

# Problema della Fermata

- Dato un programma  $P$  ed un input  $x$ , è possibile stabilire se  $P(x)$  converge o diverge?
- Esiste un programma **Termina** che con input  $P$  e  $x$  restituisce **True** se  $P(x)$  termina e **False** altrimenti?

---

## Problema della Fermata

---

# Indecidibilità

```
1 def Paradosso(P):  
2     while Termina(P, P) == True:  
3         print('...siamo nel while...')  
4     print('Fatto!')  
5  
6 Paradosso(Paradosso)
```

Paradosso(Paradosso) ↓

⇓

Termina(Paradosso, Paradosso) == False

⇓

Paradosso(Type equation here.Paradosso) ↑

---

Paradosso(Paradosso) ↑

⇓

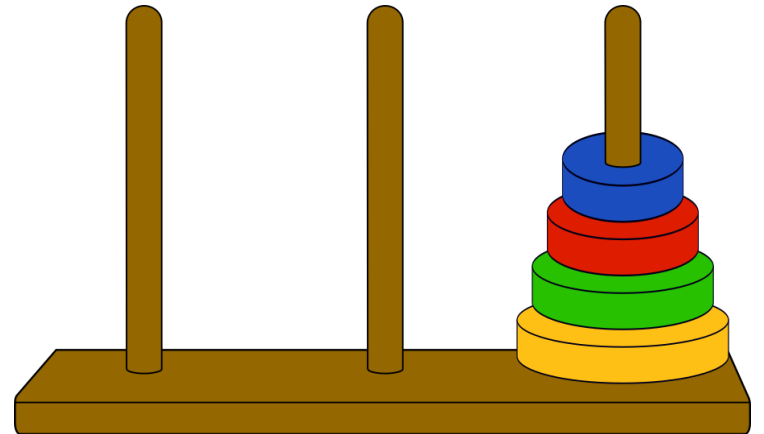
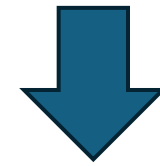
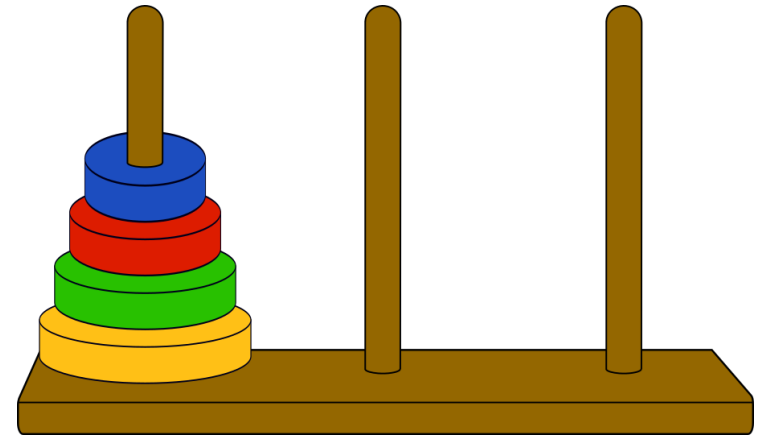
Termina(Paradosso, Paradosso) == True

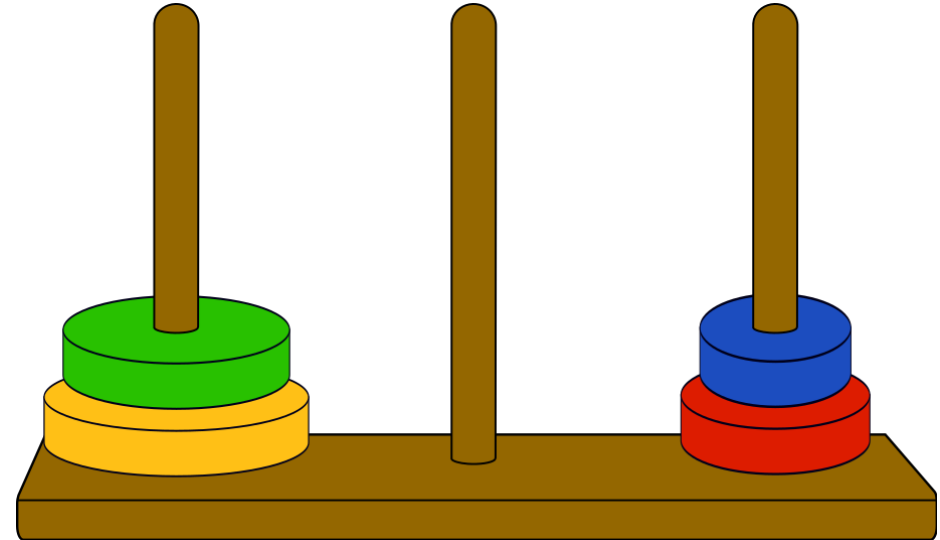
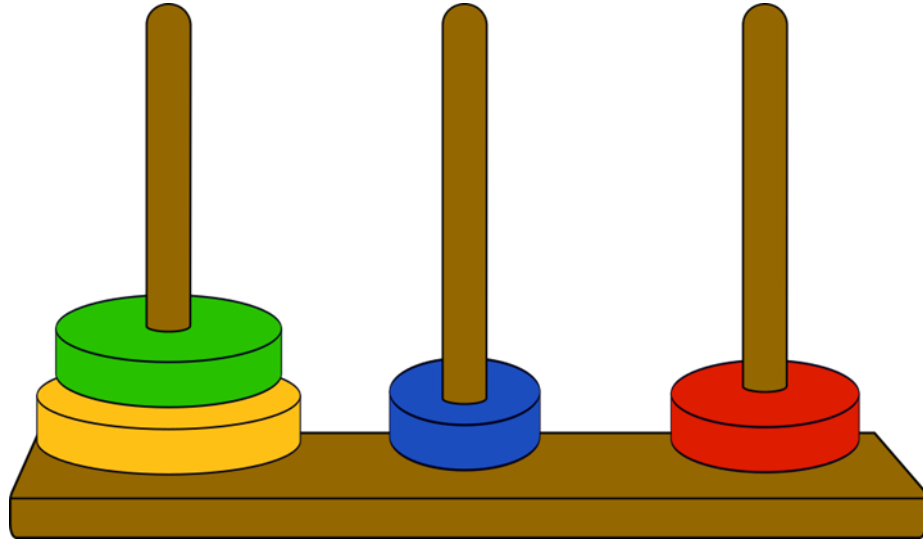
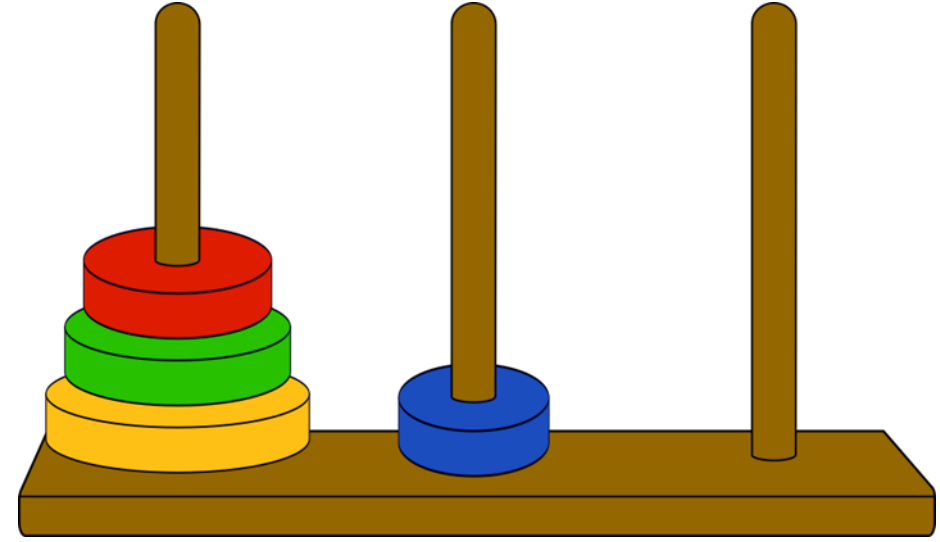
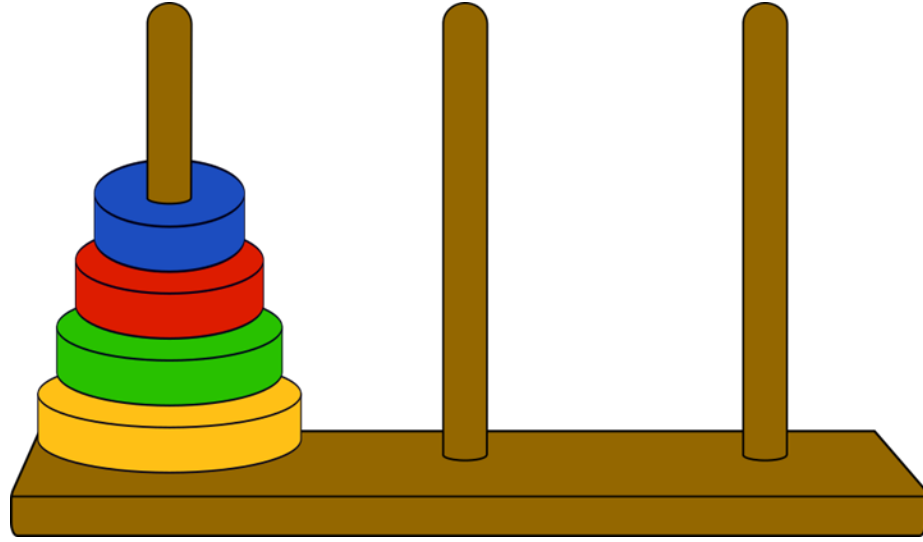
⇓

Paradosso(Paradosso) ↓

# Intrattabilità

## Torri di Hanoi





# Quante mosse sono **necessarie**?

**$T(n)$**  = numero di mosse necessario per  **$n$**  dischi

Spostare il disco più grande sul piolo finale richiede

1. spostare tutti gli altri  **$n - 1$**  dischi sull'altro piolo libero, rispettando le regole del gioco; questo richiede  **$T(n - 1)$**  mosse
2. spostare il disco più grande, ora libero, sul piolo finale.

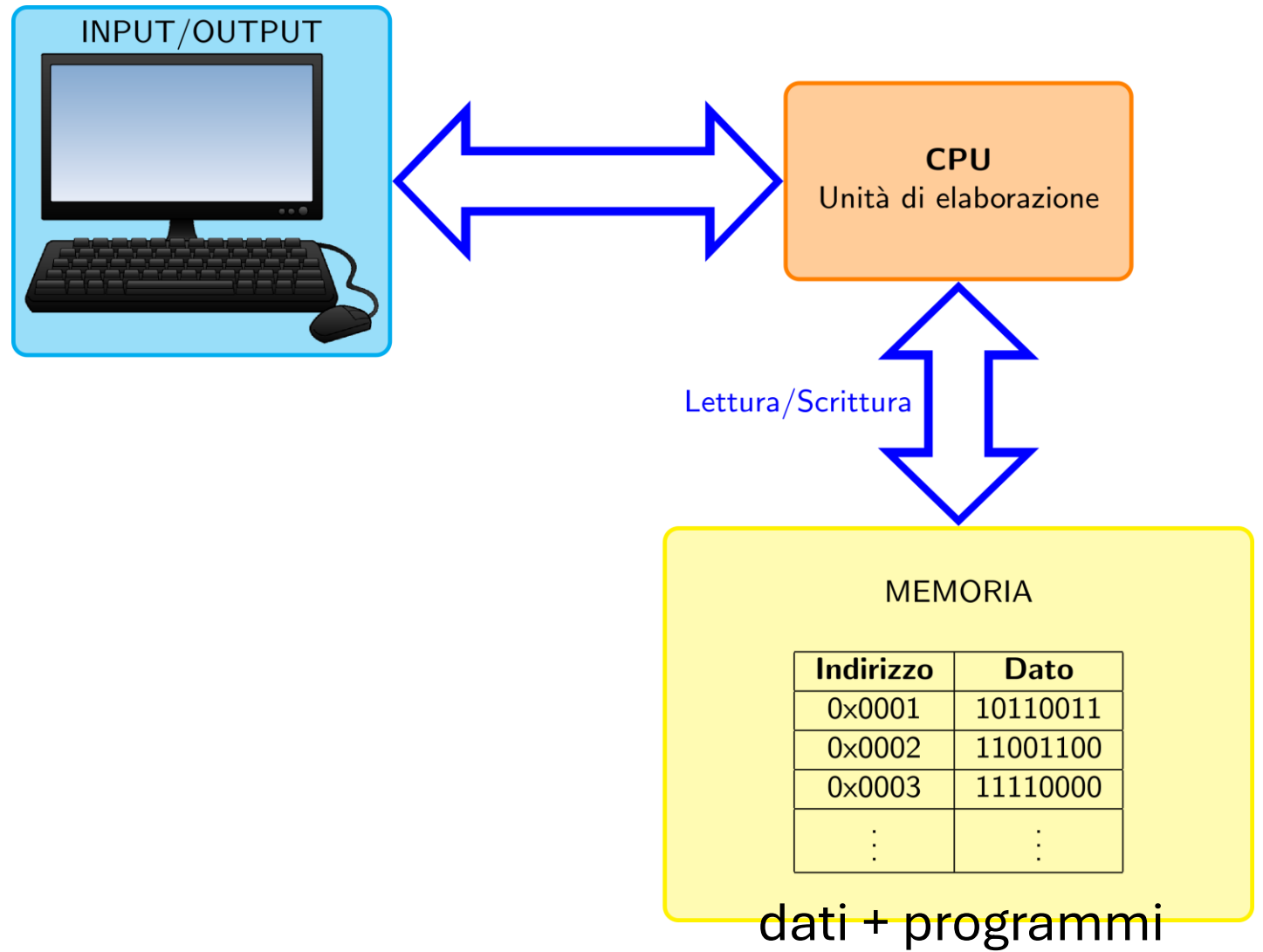
$$\mathbf{T(n) = 2T(n - 1) + 1}$$

# Quante mosse sono **necessarie**?

$$\begin{aligned} T(n) &= 2T(n-1) + 1 \\ &= 2(2T(n-2) + 1) + 1 \\ &= 4T(n-2) + 3 \\ &= 8T(n-3) + 7 \\ &\dots \\ &= 2^k T(n-k) + 2^k - 1 \\ &\dots \end{aligned}$$

$$T(n) = 2^{n-1} T(1) + 2^{n-1} = 2^n - 1$$

# Macchina di Von Neumann





# Codice binario

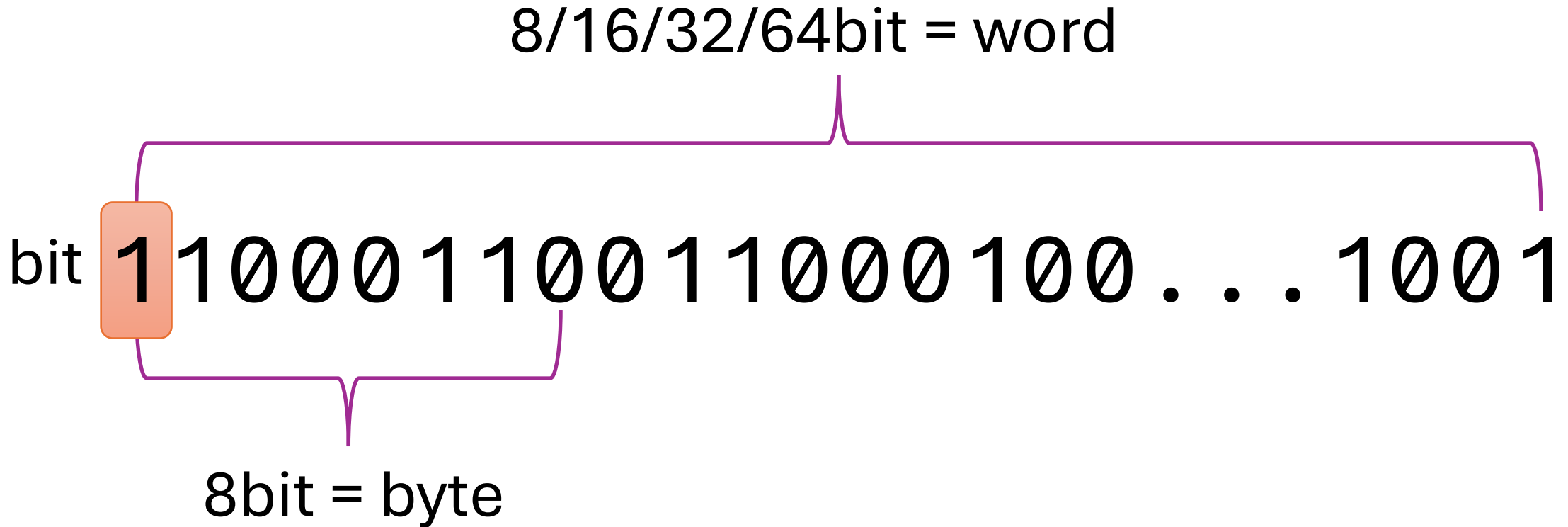
8/16/32/64bit = word

bit



11000110011000100...1001

8bit = byte



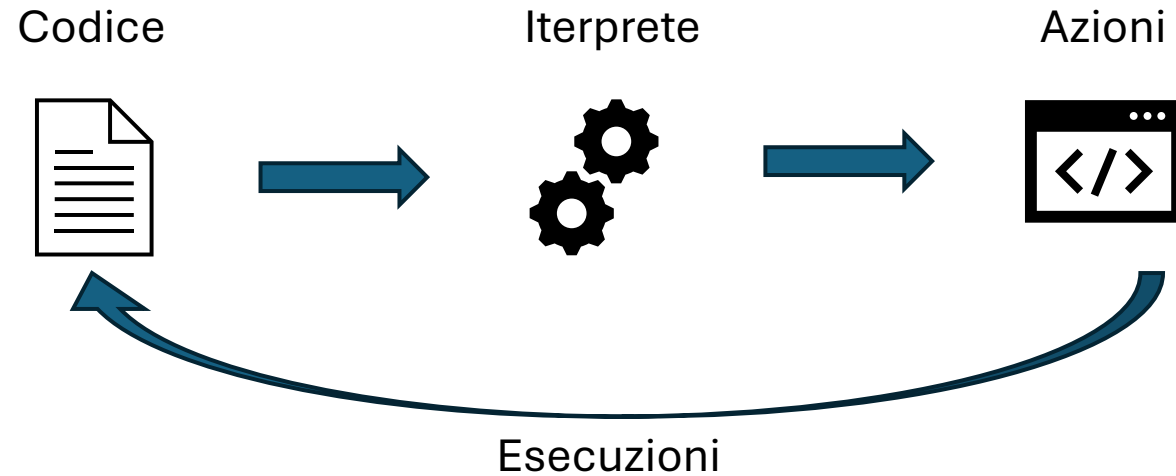
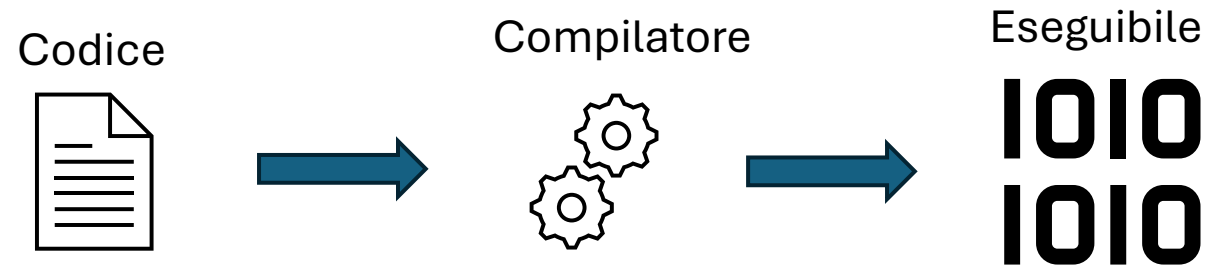
# Programmi

```
if n == 0:  
    print('Zero')  
else:  
    print('Non zero')
```



```
01111100 01010110 # carica il valore di n  
01100100 10010001 # carica il valore 0  
01101011 00000010 # confronta i precedenti valori  
01110010 01010110 # se uguali salta a...  
...
```

# Compilatore vs Interprete



Rappresentazione dei dati

# Interi

$$\begin{aligned} 11110110100 &= 1 \times 2^{10} + 1 \times 2^9 + 1 \times 2^8 + 1 \times 2^7 + 0 \times 2^6 + 1 \times 2^5 + \\ &\quad 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 0 \times 2^0 \\ &= 1024 + 512 + 256 + 128 + 32 + 16 + 4 = 1972. \end{aligned}$$

$$\lfloor N/2 \rfloor \leftrightarrow b'_k b'_{k-1} \dots b'_0$$

$$\begin{aligned} N &= 2 \lfloor N/2 \rfloor + b_0 \\ &= 2 (b'_k \times 2^k + \dots + b'_0 \times 2^0) + b_0 \\ &= b'_k \times 2^{k+1} + \dots + b'_0 \times 2^1 + b_0 \times 2^0 \end{aligned}$$

Con  $n$  bit  $2^n$  interi. Anche negativi, p.e. usare un bit per il segno

Rappresentazione dei dati

# Razionali

$$X = \pm .m \times 2^{\pm e}$$

Rappresentazione in virgola mobile. IEEE 754

Rappresentazione dei dati

# Caratteri e testo

