

## Algoritmo

**Definizione** L'**algoritmo** è una sequenza di istruzioni precise e agiscono su input e generano un output.  
Risolve un problema computazionale. Le istruzioni devono essere semplici.

**Definizione** un **problema computazionale** è una domanda a cui dare risposta.

**I Parametri Input/Output** → indica la tipologia

ES: Ordinamento

Input → vettore di numeri interi di dimensione  $n$ .

Output → vettore di numeri interi di dimensione  $n$ .

**II Relazione Input/Output**

ES: Ordinamento

Relazione → permutazione del vettore di partenza in modo tale che  $n_1 < n_2 < n_3 \dots$

**III Istanza** → esempio

**oss** Esistono infiniti algoritmi per risolvere un problema computazionale.

**Definizione** un algoritmo **corretto** è un algoritmo che rispetta la relazione input-output.  
Tuttavia, non è detto che sia sempre il migliore.

## Calcolo del tempo di esecuzione

un algoritmo viene valutato in base alla correttezza, al **tempo** e allo spazio.

caso migliore

↓

meno operazioni  
possibili

caso peggiore

↓

massimo numero  
di operazioni possibile

**Definizione** **tempo medio** → è la media di tutti i tempi che vanno dal migliore al peggiore, ovvero tra tutti i tempi possibili. Tende verso il caso peggiore.

**Osservazione** Un algoritmo esponenziale è inutilizzabile, "accettabile" solo se usata su pochissimi elementi.  
L'algoritmo migliore ha un tempo di esecuzione polinomiale.

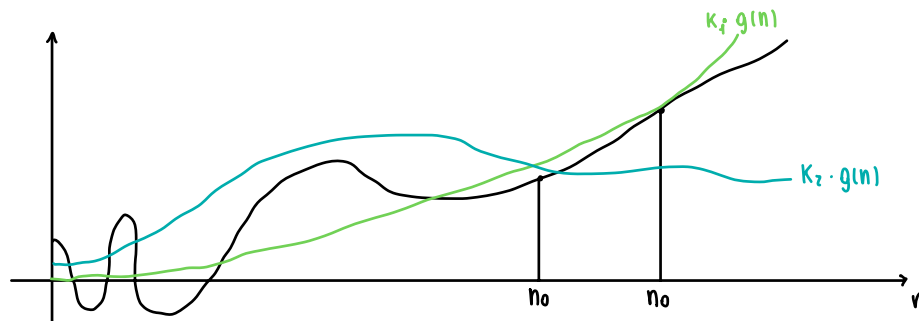
Convenzioni matematiche per il tempo di esecuzione

Limite asintotico superiore

↳ è il caso peggiore e ci dà un limite superiore al valore della funzione.

$$f(n) = O(g(n))$$

$f(n)$  = asintoticamente non negativa  $\rightarrow$  esiste un punto dal quale sono certa che da lì in avanti la funzione non va più in negativo.



Trovo  $n_0$  tale per cui  $f(n)$  rimane sempre al di sotto di un valore  $K \cdot n^2 \rightarrow f(n)$  è asintoticamente limitata da  $n^2 \rightarrow f(n) = O(n^2)$

**Attenzione**  $f(n)$  è più piccola di  $g(n)$ , ma non sempre un  $g(n)$  troppo grande (per qualsiasi valore della  $c$  limita sempre superiormente) è **matematicamente**  $O$ -grande ma non significativo **algoritmicamente**.

**Definizione formale**  $f(n) = O(g(n)) = \{f(n) : \exists K > 0, n_0 \geq 0 \text{ t.e. } 0 \leq f(n) \leq K \cdot g(n), \forall n \geq n_0\}$