# Cheatsheet di Algoritmi e Strutture Dati

Giacomo Scampini

1

# Complessità degli Algoritmi

#### Notazioni Asintotiche

Descrivono il comportamento di una funzione al crescere dell'input n.

- Big O (Limite Superiore):  $f(n) = \mathcal{O}(g(n))$  se esistono costanti c > 0 e  $n_0 \ge 0$  tali che  $0 \le f(n) \le c \cdot g(n)$  per ogni  $n \ge n_0$ . Rappresenta il caso peggiore.
- Big Omega (Limite Inferiore):  $f(n) = \Omega(g(n))$  se esistono costanti c > 0 e  $n_0 \ge 0$  tali che  $0 \le c \cdot g(n) \le f(n)$  per ogni  $n \ge n_0$ . Rappresenta il caso migliore.
- Big Theta (Limite Stretto):  $f(n) = \Theta(g(n))$  se  $f(n) = \mathcal{O}(g(n))$  e  $f(n) = \Omega(g(n))$ . Indica che g(n) è una stima precisa per f(n).

### Classi di Complessità Comuni

- $\mathcal{O}(1)$ : Costante (es. accesso a un elemento di un array)
- $\mathcal{O}(\log n)$ : Logaritmica (es. ricerca binaria)
- $\mathcal{O}(n)$ : Lineare (es. scansione di una lista)
- $\mathcal{O}(n \log n)$ : Lineare-logaritmica (es. merge sort, heapsort)
- $\mathcal{O}(n^2)$ : Quadratica (es. bubble sort, selection sort)
- $\mathcal{O}(2^n)$ : Esponenziale (es. problemi risolti con la forza bruta)
- $\mathcal{O}(n!)$ : Fattoriale (es. problema del commesso viaggiatore con forza bruta)

## Analisi di Algoritmi Ricorsivi

Per risolvere ricorrenze della forma T(n) = aT(n/b) + f(n).

**Master Theorem:** Date le costanti  $a \ge 1$ , b > 1 e una funzione f(n):

- 1. Se  $f(n) = \mathcal{O}(n^{\log_b a \epsilon})$  per qualche  $\epsilon > 0$ , allora  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$ .
- 2. Se  $f(n) = \Theta(n^{\log_b a})$ , allora  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \log n)$ .
- 3. Se  $f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \epsilon})$  per qualche  $\epsilon > 0$  e se  $af(n/b) \le cf(n)$  per qualche c < 1 e n sufficientemente grande, allora  $T(n) = \Theta(f(n))$ .

#### Strutture Dati

#### Array

Blocco di memoria contiguo.

- Accesso (lettura/scrittura):  $\mathcal{O}(1)$
- Ricerca (lineare):  $\mathcal{O}(n)$
- Inserimento/Cancellazione (in coda): O(1) (ammortizzato se dinamico)
- Inserimento/Cancellazione (in mezzo):  $\mathcal{O}(n)$

## Lista Collegata (Linked List)

Serie di nodi, ognuno con un puntatore al successivo.

- Accesso/Ricerca:  $\mathcal{O}(n)$
- Inserimento/Cancellazione (in testa):  $\mathcal{O}(1)$
- Inserimento/Cancellazione (in coda/mezzo):  $\mathcal{O}(n)$  (se non si ha un puntatore diretto)

#### Stack (LIFO)

Operazioni principali: 'push', 'pop'.

• Tutte le operazioni:  $\mathcal{O}(1)$  (se implementato con array o lista)

# Coda (FIFO)

Operazioni principali: 'enqueue', 'dequeue'.

• Tutte le operazioni:  $\mathcal{O}(1)$  (se implementato con lista doppiamente collegata)

# Tabella Hash (Hash Table)

Mappa chiavi a valori usando una funzione hash.

- Accesso/Ricerca/Inserimento/Cancellazione (caso medio):  $\mathcal{O}(1)$
- Caso peggiore (collisioni): O(n)

# Albero Binario di Ricerca (BST)

Albero in cui il sottoalbero sinistro di un nodo contiene solo valori minori del nodo, e il destro solo valori maggiori.

- Accesso/Ricerca/Inserimento/Cancellazione (medio/bilanciato):  $\mathcal{O}(\log n)$
- Caso peggiore (sbilanciato):  $\mathcal{O}(n)$

#### Heap Binario

Albero completo usato per implementare code di priorità.

- Trova Min/Max:  $\mathcal{O}(1)$
- Inserimento:  $\mathcal{O}(\log n)$
- Estrai Min/Max:  $\mathcal{O}(\log n)$