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): $\mathcal{O}(1)$ (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: $\mathcal{O}(\log n)$