Algoritmi e Strutture Dati Laboratorio A.A 2021/2022

Carmine Marchesani - Matricola : 113916

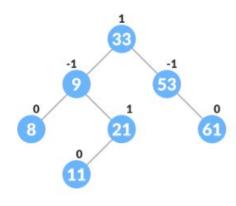
Patryk Sebastian Bialowas - Matricola : 113959

carmine.marchesani@studenti.unicam.it patryk.bialowas@studenti.unicam.it

Complessità

- Complessità temporale : nell'operazione di inserimento di un elemento in un AVL Tree, la complessità temporale in tutti e 3 i casi (migliore, medio e peggiore) è di O(log n).
- Complessità dello spazio: in tutti e 3 i casi è di O(n)

<u>Alberi AVL</u>



- Complessità temporale : nell'operazione di inserimento di un elemento in un AVL Tree, la complessità temporale in tutti e 3 i casi (migliore, medio e peggiore) è di O(log n).
- Complessità dello spazio: in tutti e 3 i casi è di O(n)

- insert()
- rotazioni
 - destra / sinistra
 - destra / destra
 - sinistra / destra
 - o sinistra / sinistra

AVL Tree Sort

Complessità temporale :

Caso migliore: O(n log n)

-Caso medio: O(n log n)

-Caso peggiore: O(n²) se

sbilanciato

O(n log n) se

bilanciato

Complessità dello spazio:

Θ(n)

sort()

<u>Heap Sort</u>

L'algoritmo di Heapsort si occupa di ordinare gli elementi dell'albero servendosi di **due principali metodi**.

In questo caso è stato fatto
I'ordinamento con la variante che
consiste nel nodo padre che ha 3 figli,
quindi **heap ternario**, invece di 2 come
nel classico heap **binario**.

- buildMaxHeap()
- heapify()

Counting Sort

Il **Counting sort** è un algoritmo di ordinamento per valori numerici interi con complessità lineare.

L'algoritmo si basa sulla conoscenza a priori dell'intervallo in cui sono compresi i valori da ordinare.

L'algoritmo conta il numero di occorrenze di ciascun valore presente nell'array da ordinare sort()

Dati dei grafici generati

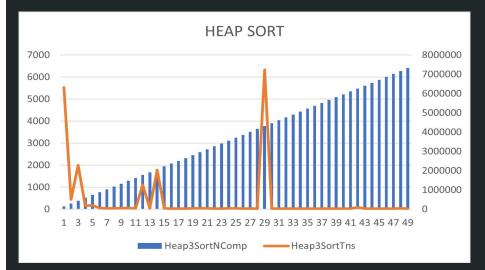
Complessità HeapSort:
Caso **migliore**, caso **medio** e caso **peggiore**: **O(n log n)**

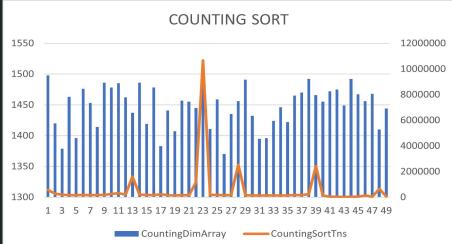
Complessità Counting Sort:
Caso migliore, caso medio e caso peggiore:

Andamento non lineare:

$$T(n) = O(k) + O(n) = O(k + n)$$

Andamento lineare:
 $T(n) = O(2n) = O(n)$





Matrice di adiacenza

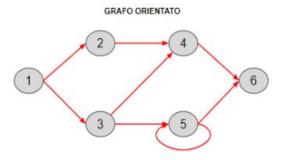
Grafo: una struttura matematica che consiste in un insieme di archi e vertici.

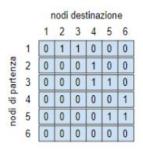
La matrice delle **adiacenze** o *matrice di connessione* costituisce una particolare struttura dati comunemente utilizzata nella rappresentazione dei grafi **finiti**.

Nella matrice di adiacenza un grafo viene rappresentato mediante una matrice quadrata \mathbf{M} di dimensione $\mathbf{n} \times \mathbf{n}$ (con $\mathbf{n} = |V|$, il numero di nodi del grafo) in cui $\mathrm{Mi}_{i,j} = 1$ se $(\mathbf{vi}_{i,j}, \mathbf{vj}_{i,j}) \in \mathbf{E}$, $\mathrm{Mi}_{i,j} = 0$ altrimenti.

Adjacency Matrix Directed Graph

Esempio di **matrice di adiacenza** contenente gli archi che collegano i vari nodi.





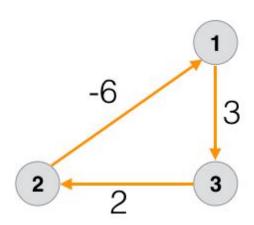
- addNode()
- removeNode()
- addEdge()
- removeEdge()

Algoritmo di Bellman Ford

L'algoritmo di Bellman Ford risolve il problema dei cammini minimi tra nodi di un grafo da **sorgente unica**.

Questo algoritmo può contenere pesi negativi, ma non cicli di peso negativo.

Esempio di ciclo di peso negativo



Bellman Ford

Complessità temporale :

Caso migliore: O(E)

-Caso medio: O(E V)

-Caso peggiore: O(V³)

Complessità dello spazio:

-O(V²) per una matrice di adiacenza
 -O(V) per una lista con lunghezza V

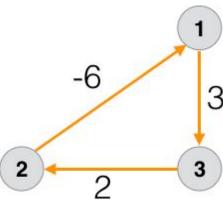
- <u>computeShortestPathFrom()</u>
- getShortestPathTo()

Algoritmo di Floyd Warshall

L'algoritmo di Floyd-Warshall calcola il cammino minimo per tutte le coppie di un grafo pesato e orientato.

Questo algoritmo può contenere pesi negativi, ma non cicli di peso negativo.

Esempio di ciclo di peso negativo



Floyd Warshall

Complessità temporale :

O(V^3).

Dove V rappresenta il numero di vertici del grafo.

Complessità nello spazio :

O(n).

L' algoritmo è complementare a quello di Bellman, con la differenza che è più stabile.

- computeShortesPaths()
- getShortestPath()
- getShortestPathCost()

Grazie mille per l'attenzione!

"divide et impera"

(Programmazione dinamica)