

Algoritmi e Strutture Dati

a.a. 2020/21

Compito del 17/01/2022

Cognome: _____

Nome: _____

Matricola: _____

E-mail: _____

Parte I

(30 minuti; ogni esercizio vale 2 punti)

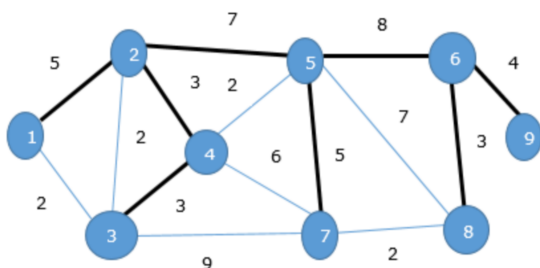
Avvertenza: Si giustificino tecnicamente tutte le risposte. In caso di discussioni poco formali o approssimative gli esercizi non verranno valutati pienamente.

1. Completare la seguente tabella indicando la complessità delle operazioni che si riferiscono a un dizionario di n elementi. Per l'operazione **Predecessore** si assuma di essere sull'elemento x a cui si applica l'operazione.

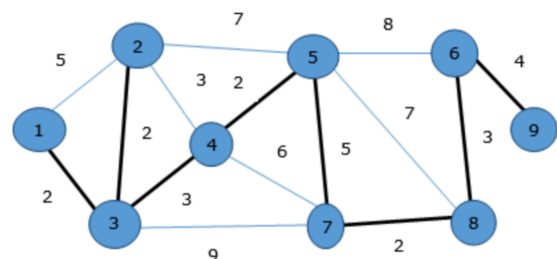
	Ricerca	Minimo	Predecessore	Costruzione
Tabelle Hash a indirizzamento aperto (caso medio)*				
Array ordinato in senso crescente				
Alberi binari di ricerca				

*La Tabella Hash ha dimensione m e il fattore di carico è α .

2. Si dica se nei grafi sottostanti gli archi indicati in grassetto formano o meno un albero di copertura minimo:



(a)



(b)

3. Siano P e Q due problemi in NP e si supponga $P \leq_P Q$. Si stabilisca se la seguente affermazione è vera o falsa: “Se P è un problema NP-completo, allora Q è NP-completo”. Potremmo dire la stessa cosa se $Q \leq_P P$? Perché?

Algoritmi e Strutture Dati

a.a. 2020/21

Compito del 17/01/2022

Cognome: _____

Nome: _____

Matricola: _____

E-mail: _____

Parte II

(2.5 ore; ogni esercizio vale 6 punti)

Avvertenza: Si giustificino tecnicamente tutte le risposte. In caso di discussioni poco formali o approssimative gli esercizi non verranno valutati pienamente.

1. Scrivere una funzione **efficiente** in C o in C++ `blackHeight(u)` che dato in input la radice u di un albero binario, i cui nodi x hanno, oltre ai campi `key`, `left` e `right`, un campo `col` che può essere B (per “black”) oppure R (per “red”), verifica se per ogni nodo, il cammino da quel nodo a qualsiasi foglia contiene lo stesso numero di nodi neri (altezza nera del nodo x). In caso negativo, restituisce -1, altrimenti restituisce l’altezza nera della radice.
 - a. Valutare la complessità della funzione, **indicando eventuali relazioni di ricorrenza**.
 - b. Scrivere il tipo del nodo dell’albero in C o in C++ a seconda del linguaggio scelto.
2. Si consideri la struttura dati Max-Heap implementata tramite un vettore (secondo lo schema visto a lezione).
 - a) Si scriva la definizione di Max-Heap.
 - b) Si realizzi in modo **efficiente** in **pseudocodice** la funzione `Differenza(H1,H2)` che dati due Max-Heap $H1$ e $H2$ contenenti rispettivamente $n1$ e $n2$ interi (anche ripetuti), ritorna in output un nuovo Max-Heap contenente gli elementi che appartengono a $H1$ ma non appartengono a $H2$. In presenza di duplicati se x compare $k1$ volte in $H1$ e $k2$ volte in $H2$, nel Max-Heap differenza x dovrà comparire $\max\{0, k1-k2\}$.
 - c) Si determini e giustifichi la complessità in funzione di $n1$ e $n2$.

Si devono scrivere le eventuali funzioni/procedure ausiliarie utilizzate.

3. Per un certo problema sono stati trovati due algoritmi risolutivi (A_1 e A_2) con i seguenti tempi di esecuzione (dove n rappresenta la dimensione dei dati di ingresso):

$$A_1: \quad T(n) = 4 \cdot T(n/4) + n^2$$

$$A_2: \quad T(n) = T(n/4) + T(3n/4) + n$$

Si dica quale dei due algoritmi è preferibile per input di dimensione sufficientemente grande. (Suggerimento: nel secondo caso si utilizzi la tecnica dell’albero di ricorsione e si consideri la lunghezza del cammino più lungo dalla radice alle foglie.)

4. Sia $G = (V, E)$ un grafo orientato con funzione peso $w: E \rightarrow \mathbb{R}$ e vertici numerati da 1 a n : $V = \{1, 2, \dots, n\}$. Si scriva un algoritmo che, per ogni coppia di vertici $i, j \in V$, determini la lunghezza del cammino minimo tra i e j i cui vertici intermedi non superino $n - 1$. Si dimostri la correttezza dell’algoritmo proposto e si determini la sua complessità.