Algoritmi e Strutture Dati

a.a. 2017/18

Compito del 25/01/2019

Cognome:	Nome:
Matricola:	E-mail:

Parte I

(30 minuti; ogni esercizio vale 2 punti)

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 con liste di collisione (caso medio)*				
Min-Heap				
Alberi binari di ricerca bilanciati				

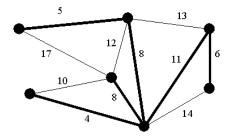
^{*}La Tabella Hash ha dimensione m e il fattore di carico è α .

2. Il Prof. U. N. Known sostiene di aver sviluppato un algoritmo di complessità

$$T(n) = 4T(n/2) + n^2$$

per determinare tutti i cammini minimi in un grafo orientato e pesato, dove *n* rappresenta il numero di nodi del grafo in ingresso. Si dica se l'algoritmo in questione è preferibile o meno all'algoritmo di Floyd-Warhsall e perché.

3. Si dica, giustificando la risposta, se nel grafo sottostante gli archi indicati in grassetto formano o meno un albero di copertura minimo.



Algoritmi e Strutture Dati

a.a. 2017/18

Compito del 25/01/2019

Cognome:	Nome:	
Matricola:	E-mail·	

Parte II

(2.5 ore; ogni esercizio vale 6 punti)

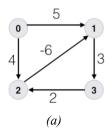
- 1. (a) Dato un albero binario T, definire l'altezza di un nodo v.
 - (b) Sia T un albero binario i cui nodi x hanno campi left, right e key. Scrivere una **funzione in C efficiente** altezzaNodi(u, k) che riceve in input la radice u di un albero binario T e un numero naturale k e restituisce il numero di nodi che hanno altezza k.
 - (c) Analizzare la complessità della funzione, indicando eventuali relazioni di ricorrenza.

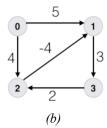
Non si possono utilizzare strutture dati ausiliarie.

- 2. Sia dato un albero binario di ricerca T con n nodi e chiavi naturali. Si scriva tramite pseudocodice una funzione efficiente che restituisca un albero binario di ricerca T' contenente tutte e sole le chiavi pari di T. Qual è la complessità in termini di tempo della funzione proposta? La soluzione proposta è in loco? Giustificare le risposte.
- 3. Si stabilisca quale problema risolve il seguente algoritmo, che accetta in ingresso un grafo orientato e pesato G = (V, E), la sua funzione peso $w : E \rightarrow \mathbb{R}$, e un vertice $s \in V$:

```
MyAlgorithm(G, w, s)
1.
   d[s] = 0
2.
    for each u \in V[G] \setminus \{s\}
3.
        d[u] = +\infty
4.
    for i = 1 to n - 1
        for each (u,v) \in E[G] do
5.
6.
            d[v] = min \{ d[v], d[u] + w(u,v) \}
    for each (u,v) \in E[G] do
7.
        if d[v] \mathrel{!=} \min \ \{ \ d[v], \ d[u] + w(u,v) \ \} then
8.
9.
           print("Yes")
10.
        otherwise
           print("No")
11.
12. return
```

Si dimostri la correttezza dell'algoritmo e si determini la sua complessità computazionale. Cosa restituisce l'algoritmo in presenza dei seguente grafi, ponendo s = 0?





4. Si supponga di voler cambiare una banconota da P euro in monete da $a_1, a_2, ..., a_k$ euro. E' possibile? In caso affermativo, qual è il minimo numero di monete da utilizzare per effettuare il cambio? Per esempio, se si volesse cambiare una banconota da 5 euro in monete da 1 e da 2 euro, sarebbero necessarie almeno 3 monete. Se si disponesse soltanto di monete da 2 euro, invece, il cambio non sarebbe possibile.

Si formuli questo problema come un problema di cammini minimi su grafi. (Suggerimento: si costruisca un grafo con P + 1 vertici numerati da 0 a P e si inseriscano archi e pesi in modo tale che i cammini dal vertice 0 al vertice P corrispondano a possibili sequenze di monete da utilizzare per il cambio.)

A titolo esemplificativo, si consideri il caso di una banconota da P = 10 euro e monete da $a_1 = 1$ e $a_2 = 2$ euro. Si costruisca il grafo corrispondente e si utilizzi l'algoritmo di Dijkstra per risolvere il problema