

Algoritmi e Strutture Dati

a.a. 2022/23

Compito del 11/9/2023

Cognome: _____

Nome: _____

Matricola: _____

E-mail: _____

Parte I

(30 minuti; ogni esercizio vale 2 punti)

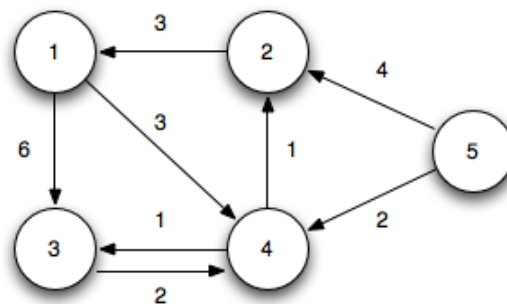
Avvertenza: Si giustificino tecnicamente tutte le risposte. In caso di discussioni poco formali o approssimative gli esercizi non verranno valutati pienamente.

1. Si disegni l'albero binario di ricerca la cui visita in post-ordine ha come risultato 1, 12, 7, 16, 19, 25, 20, 13. Poi si effettui la cancellazione del nodo 13 e si disegni l'albero risultante.
2. Un algoritmo ricorsivo \mathcal{A} determina un albero di copertura minimo in un grafo pesato connesso e ha complessità pari a:

$$T(m) = 16T(m/4) + 16m$$

dove m rappresenta il numero di archi del grafo. Si stabilisca se \mathcal{A} è asintoticamente più efficiente dell'algoritmo di Kruskal.

3. Si scriva l'algoritmo di Floyd-Warshall e si supponga di volerlo utilizzare sul seguente grafo:



Si produca: (a) la matrice iniziale che dovrà essere data in ingresso all'algoritmo e (b) la matrice generata dall'algoritmo *dopo la prima iterazione*.

a.a. 2022/23

Cognome: _____ Nome: _____

Matricola: _____ E-mail: _____

(2.5 ore; ogni esercizio vale 6 punti)

1. Sia T un albero generale i cui nodi contengono interi e hanno campi: **key**, **left-child** e **right-sib**.
 - a. Si scriva una funzione **efficiente** in C o C++ che verifichi la seguente proprietà: per ogni nodo u , le chiavi dei figli del nodo u devono avere valori non decrescenti considerando i figli di u da sinistra verso destra. Il prototipo della funzione è

```
bool isNonDec(PNodeG r)
```

Restituisce `true` se la proprietà è verificata altrimenti `false`.
 - b. Valutare e giustificare la complessità della funzione
 - c. Specificare il linguaggio di programmazione scelto e la definizione di `PNodeG`.
2. Sia H_1 un vettore di lunghezza $2n$ contenente un max-heap di interi, di dimensione n , secondo lo schema visto a lezione (e nel libro di testo). Sia H_2 un vettore di lunghezza n contenente un max-heap di interi di lunghezza n , secondo lo schema visto a lezione (e nel libro di testo). Si consideri il problema di trasformare il vettore H_1 in un vettore **ordinato** contenente tutti gli elementi degli heap H_1 ed H_2 , senza allocare altri vettori ausiliari.
 - a. Fornire lo pseudocodice di un algoritmo **efficiente** per risolvere il problema proposto utilizzando, tra le procedure viste a lezione, solamente max-heapify.
 - b. Determinarne e giustificare la complessità.

```

MyAlgorithm(G)
1. A =  $\emptyset$ 
2. for each  $u \in V[G]$  do
3.   if MyFunction(G,A,u) then
4.     A = A  $\cup$  {u}
5. return  $V[G] \setminus A$  /* restituisci i vertici di G non appartenenti ad A */

MyFunction(G,A,u)
1. for each  $v \in A$  do
2.   if  $(u,v) \in E[G]$  then
3.     return FALSE
4. return TRUE

```

Si simuli infine la sua esecuzione sul seguente grafo e si mostri (con alcuni esempi) che il risultato finale può dipendere dall'ordine in cui vengono estratti i vertici al passo 2 di `MyAlgorithm`. In particolare, si determini l'ordine di estrazione che consente all'algoritmo di restituire in uscita il massimo numero di vertici.

