Università degli Studi dell'Aquila

Prova Scritta di Algoritmi e Strutture Dati con Laboratorio

Martedì 4 Febbraio 2020 – Prof. Guido Proietti (Modulo di Teoria)

	Cognome:	Nome:	Matricola:	PUNTI
ESERCIZIO 1	Risposte Esatte:	Risposte Omesse:	Risposte Errate:	

ESERCIZIO 1: Domande a risposta multipla

Premessa: Questa parte è costituita da 10 domande a risposta multipla. Per ciascuna domanda vengono fornite 4 risposte, di cui soltanto una è corretta. Per rispondere utilizzare la griglia annessa, barrando con una \times la casella corrispondente alla risposta prescelta. È consentito omettere la risposta. In caso di errore, contornare con un cerchietto la × erroneamente apposta (ovvero, in questo modo ⊗) e rifare la × sulla nuova risposta prescelta. Se una domanda presenta più di una risposta, verrà considerata omessa. Per tutti i quesiti verrà attribuito un identico punteggio, e cioè: risposta esatta 3 punti, risposta omessa 0 punti, risposta sbagliata -1 punto. Il voto relativo a questa parte è ottenuto sommando i punti ottenuti e normalizzando su base 30. Se tale somma è negativa, verrà assegnato 0.

- 1. Siano f(n) e g(n) i costi dell'algoritmo MERGE SORT e dell'algoritmo HEAP SORT, rispettivamente. Quale delle seguenti relazioni è vera:
 - b) f(n) = o(q(n)) c) $f(n) = \omega(q(n))$ d) f(n) = q(n)*a) $f(n) = \Theta(q(n))$
- 2. Un problema ha una delimitazione inferiore alla complessità temporale $\Omega(f(n))$ se:
 - *a) Tutti gli algoritmi per la sua risoluzione hanno una delimitazione inferiore alla complessità temporale pari a $\Omega(f(n))$
 - b) Tutti gli algoritmi per la sua risoluzione hanno una delimitazione superiore alla complessità temporale pari a O(f(n))
 - c) Esiste un algoritmo per la sua risoluzione che ha una delimitazione inferiore alla complessità temporale pari a $\Omega(f(n))$
 - d) Esiste un algoritmo per la sua risoluzione che ha una delimitazione superiore alla complessità temporale pari a O(f(n))
- 3. Durante l'esecuzione del QUICKSORT, applicando la procedura di partizione in loco al vettore [23, 42, 7, 93, 15, 1, 27], con perno l'elemento 23, si ottiene
 - c) [1, 7, 15, 23, 42, 93, 27] d) [1, 7, 15, 23, 27, 42, 93] *a) [15, 1, 7, 23, 93, 42, 27] b) [7, 1, 15, 23, 93, 42, 27]
- 4. Qual è la complessità spaziale dell'algoritmo Integer Sort applicato ad un array A di n elementi in cui $A[i] = 3i^3 2i^2$ per i = 1, ..., n?
 - *a) $\Theta(n^3)$ b) $\Theta(n)$ c) $O(n^2)$ d) $\Theta(n \log n)$
- 5. Dato un albero binario di ricerca di n elementi, la cancellazione di un elemento restituisce un albero avente al massimo altezza:
 - *a) n-2c) $\Theta(\log n)$ d) n-1
- 6. In un grafo completo e non pesato con n vertici, il cammino semplice di lunghezza massima tra due vertici fissati è lungo: c) n(n-1)/2*d) n-1
- 7. Quale tra le seguenti proprietà dall'albero T ottenuto dalla visità in profondità di un grafo non orientato e connesso G di n nodi è falsa:
 - a) se v ha grado 1 in G, allora v è la radice di T oppure v è una foglia di T;
 - b) se l'arco (u,v) di G non è un arco di T, allora i nodi $u \in v$ appartengono ad un cammino radice-foglia di T;
 - *c) L'altezza di T è sempre maggiore di 1; d) L'altezza di T può essere pari a n-1.
- 8. Sia d_{xy}^k il costo di un cammino minimo k-vincolato da x a y, secondo la definizione di Floyd e Warshall. Risulta:
 - a) $d_{xy}^{k} = \min\{d_{xy}^{k-1}, d_{xvk}^{k-1} + d_{vkx}^{k-1}\}$ *b) $d_{xy}^{k} = \min\{d_{xy}^{k-1}, d_{xvk}^{k-1} + d_{vky}^{k-1}\}$ c) $d_{xy}^{k} = \min\{d_{xy}^{k-1}, d_{xvk}^{k-1} + d_{vky}^{k-1}\}$ d) $d_{xy}^{k} = \min\{d_{xy}^{k}, d_{xvk}^{k-1} + d_{vky}^{k-1}\}$
- 9. Dato un grafo pesato e connesso con n vertici ed m archi, l'algoritmo di Kruskal esegue un numero di operazioni Union(u, v) pari a:
 - a) $\Theta(m)$ *b) n-1c) m
- 10. Dato un grafo pesato con n vertici ed m = O(n) archi, l'algoritmo di Prim realizzato con heap di Fibonacci costa: a) $\Theta(n^2)$ b) $\Theta(n+m)$ c) O(m)*d) $O(n \log n)$

Griglia Risposte

	Domanda									
Risposta	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
a										
b										
С										
d										