



# UNIVERSITÀ DEGLI STUDI DI L'AQUILA

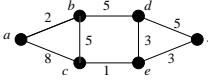
Prova di Recupero di **Algoritmi e Strutture Dati**

Martedì 6 Settembre 2005 – Prof. Guido Proietti

Scrivi i tuoi dati ⇒	Cognome: .....	Nome: .....	Matricola: .....	PUNTI
ESERCIZIO 1	Risposte Esatte:	Risposte Omesse:	Risposte Errate:	
ESERCIZIO 2				
ESERCIZIO 3	Correttezza:	Efficienza:	Analisi:	
TOTALE				

## ESERCIZIO 1: Domande a risposta multipla (15 punti)

**Premessa:** Questa parte è costituita da 15 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 × 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 15. Se tale somma è negativa, verrà assegnato 0.

- L'algoritmo INSERTION SORT, nel caso migliore costa:  
\*a)  $O(n)$    b)  $\omega(n)$    c)  $\Theta(n^2)$    d)  $O(n \log n)$
- Se  $f(n) = \Omega(g(n))$  e  $g(n) = \omega(h(n))$ , allora:  
a)  $h(n) = \Omega(f(n))$    b)  $f(n) = O(h(n))$    c)  $f(n) = \Theta(h(n))$    \*d)  $f(n) = \omega(h(n))$
- L'algoritmo SELECTION SORT, nel caso medio costa:  
a)  $o(n^2)$    \*b)  $\Theta(n^2)$    c)  $\Theta(n \log n)$    d)  $O(n \log n)$
- L'algoritmo ottimale di fusione di due sequenze ordinate di lunghezza  $n$  e  $n^2$  rispettivamente, ha complessità:  
a)  $\Theta(n)$    b)  $O(n)$    c)  $\omega(n^2)$    \*d)  $\Theta(n^2)$
- A quale delle seguenti classi non appartiene la complessità dell'algoritmo MERGE SORT:  
a)  $*o(n \log n)$    b)  $\Omega(n)$    c)  $O(n^2)$    d)  $\Theta(n \log n)$
- La soluzione dell'equazione di ricorrenza  $T(n) = a \cdot T(n/b) + \Theta(n)$ , con  $T(1) = \Theta(1)$ ,  $a, b$  costanti non negative,  $n = b^k$  ed  $a > b$  è:  
a)  $O(n)$    \*b)  $O(n^{\log_b a})$    c)  $O(n^{\log_a b})$    d)  $O(n \log n)$
- Quale dei seguenti vettori rappresenta un heap binario:  
a)  $A=[10,9,6,7,5,11]$    \*b)  $A=[20,16,9,15,12,8]$    c)  $A=[20,16,9,15,17,5,4]$    d)  $A=[5,3,2,1,6]$
- Dato un array non ordinato, la procedura BUILD-HEAP per la costruzione di un heap costa:  
a)  $\Theta(n \log n)$    b)  $\Theta(1)$    \*c)  $O(n)$    d)  $\Theta(n^2)$
- Una coda di priorità realizzata con un heap binario supporta l'inserimento di un elemento in:  
\*a)  $O(\log n)$    b)  $\Omega(n)$    c)  $\Theta(\log n)$    d)  $O(1)$
- La delimitazione inferiore al problema della ricerca in un insieme di  $n$  elementi è:  
a)  $\Theta(n \log n)$    \*b)  $\Omega(n)$    c)  $O(\log n)$    d)  $\Omega(n \log n)$
- In un albero binario di ricerca di altezza  $h$ , il successore di un elemento può essere determinato in:  
a)  $\Theta(\log h)$    b)  $O(\log h)$    c)  $\Theta(1)$    \*d)  $O(h)$
- La visita in profondità del grafo  eseguita partendo dal nodo a non può restituire la sequenza di nodi:  
a)  $acbdfe$    \*b)  $abcdef$    c)  $abdfec$    d)  $acefdb$
- Il peso del massimo albero ricoprente del grafo di domanda 12 è pari a:  
a) 24   \*b) 26   c) 25   d) 14
- Il nodo a distanza massima da  $c$  nel grafo di domanda 12 è:  
a)  $f$    \*b)  $a$    c)  $d$    d)  $b$
- L'unione di 2 insiemi disgiunti  $A, B$  senza l'euristica dell'unione pesata costa nel caso peggiore:  
a)  $\Theta(\min(|A|, |B|))$    \*b)  $\Theta(\max(|A|, |B|))$    c)  $\Theta(|A| + |B|)$    d)  $\Theta(|A| \cdot |B|)$

### Griglia Risposte

	Domanda														
Risposta	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
a															
b															
c															
d															

## ESERCIZIO 2: Domande a risposta aperta (6 punti)

**Premessa:** Questa parte è costituita da 2 domande a risposta aperta. Rispondere ad una sola domanda selezionata a piacere. La risposta giudicata corretta ed esaustiva verrà valutata 6 punti.

- Illustrare dettagliatamente la tecnica per la determinazione del lower bound del problema dell'*ordinamento* tramite confronti.
- Descrivere i vari algoritmi per le operazioni di ricerca, minimo, massimo, predecessore e successore in un albero binario di ricerca, valutandone la complessità computazionale.

## ESERCIZIO 3: Realizzazione di un algoritmo (9 punti)

**Premessa:** L'esercizio verrà valutato soltanto se corredato da adeguata descrizione del funzionamento dell'algoritmo, ed in base ai seguenti parametri: correttezza algoritmo (4 punti), efficienza algoritmo (3 punti) ed analisi della complessità (2 punti).

Dato un grafo  $G = (V, E)$  non orientato, pesato con pesi interi positivi e rappresentato mediante liste di adiacenza, e dato un intero  $k$ , realizzare un algoritmo che restituisca tutte le coppie di nodi di  $G$  che sono a distanza esattamente  $k$  l'uno dall'altro.