

# Laurea in “Informatica”

## Corso di “Algoritmi e Strutture di Dati”

### 17 Settembre 2013

1. Tempo disponibile 180 minuti. È ammesso ritirarsi entro 90 minuti.
2. Sono ammessi al più 3 scritti consegnati per l'A.A. 2012/13 (Giugno 2013-Febbraio 2014)
3. Non è possibile consultare appunti, libri o persone, né uscire dall'aula.
4. Le soluzioni degli esercizi devono spiegare a parole l'algoritmo usato (anche con l'aiuto di eventuali disegni); fornire e commentare lo pseudocodice (dettagliando a parole il significato delle variabili); giustificare la correttezza e la complessità (con tutti i passaggi matematici necessari)
5. Un esercizio può ammettere più soluzioni: a soluzioni computazionalmente più efficienti e/o concettualmente più semplici sono assegnati punteggi maggiori

1. Si scriva lo pseudo-codice di una procedura che riceva come parametri d'ingresso un vettore e gli indici dei suoi estremi sinistro e destro, tale che il suo tempo di esecuzione  $T(n)$  verifichi la ricorrenza:

$$\begin{aligned} T(n) &= c && \text{per } n < 5 \\ T(n) &= 4T(n/2) + dn^2 && \text{altrimenti} \end{aligned}$$

con  $n$  numero di elementi del vettore e  $c$  e  $d$  costanti. Si calcoli anche l'ordine di grandezza di  $T(n)$  risolvendo la ricorrenza.

2. Sia dato un albero binario  $T$  realizzato con puntatori, in cui ogni nodo contiene un valore intero. Scrivere lo pseudo-codice di una procedura di *complessità ottima* che modifichi  $T$  cancellando ogni foglia che ha un fratello e contiene un valore uguale a quello del fratello.

3. Data una lista  $L$  di interi, si vuole togliere da  $L$  tutti gli elementi ripetuti e inserirli in una nuova lista  $M$ , mantenendo in entrambe le liste l'ordine originario degli elementi (p.e. se  $L = 2, 1, 5, 4, 5, 2, 7, 4, 5$ , il risultato è  $L = 1, 7$  e  $M = 2, 5, 4, 5, 2, 4, 5$ ). Si scriva lo pseudo-codice di una procedura efficiente utilizzando gli *operatori* delle liste visti a lezione (ne esiste una che richiede tempo  $O(n)$  nel caso medio, con  $n$  lunghezza della lista  $L$ ).

4. Si scriva l'algoritmo di Programmazione Dinamica visto a lezione per risolvere il problema dello String Matching Approssimato (date due stringhe  $P$  e  $T$  contenenti rispettivamente  $m$  ed  $n$  caratteri, tratti dallo stesso alfabeto, trovare una copia della stringa  $P$  nella stringa  $T$  avente il minor numero di errori dovuti a sostituzione, inserimento e cancellazione).

5. Si descriva la struttura di dati Merge-Find-Set (MFSET), con le operazioni tipicamente utilizzate, una sua realizzazione efficiente, e si illustri un algoritmo dove l'utilizzo di tale struttura è vantaggiosa.

6. Dato un grafo non orientato  $G=(N,A)$ , un *insieme coprente* è un sottoinsieme  $S$  dei nodi in  $N$  tale che ciascun arco  $[i,j]$  in  $A$  ha almeno uno dei suoi nodi estremi  $i$  e  $j$  in  $S$ . Si scriva un algoritmo *non deterministico* di complessità polinomiale per trovare, dati  $G$  e  $k$ , un insieme coprente di al più  $k$  nodi.