Cognome: Mome: # Matricola: Riga: Col:

Algoritmi e Strutture Dati 18/06/12

Esercizio 0 Scrivere correttamente nome, cognome, numero di matricola, riga e colonna.

Esercizio 1 – Punti > 6

Scrivere un algoritmo che preso in input un albero binario T i cui nodi sono associati ad un valore intero T.key, restituisca il numero di nodi dell'albero il cui valore è pari al livello del nodo. Vi ricordo che il livello del nodo è pari al numero di archi che devono essere attraversati per raggiungere il nodo dalla radice. Per cui la radice ha livello 0, i suoi figli hanno livello 1, etc.

Esercizio 2 – Punti ≥ 8

Si consideri una versione di MergeSort in cui il vettore viene suddiviso in \sqrt{n} sottovettori di \sqrt{n} elementi, ad ognuno dei quali viene applicato MergeSort in modo ricorsivo, come mostrato nello pseudocodice seguente.

```
\begin{aligned} & \textbf{MergeSort}(\textbf{integer} \ | \ A, \textbf{integer} \ i, \textbf{integer} \ j) \\ & \textbf{if} \ j - i + 1 < 4 \ \textbf{then} \\ & \textbf{InsertionSort}(A, i, j) \\ & \textbf{return} \\ & \textbf{integer} \ step \leftarrow \lfloor \sqrt{j - i + 1} \rfloor \\ & \textbf{integer} \ start \leftarrow i \\ & \textbf{while} \ start \leq j \ \textbf{do} \\ & \textbf{MergeSort}(A, start, \min(start + step - 1, j)) \\ & \ start \leftarrow start + step \\ & \textbf{Merge}(A, i, j, step) \end{aligned}
```

La procedura Merge(), non mostrata qui per brevità, effettua un'operazione di unione fra i \sqrt{n} sottovettori, selezionando ad ogni passo il valore minore e avanzando l'indice sul corrispondente sottovettore.

- 1. Discutete della complessità della Merge().
- 2. Scrivete l'equazione di ricorrenza associata a questa versione di MergeSort.
- 3. Risolvete l'equazione di ricorrenza ottenuta al punto precedente.

Esercizio 3 – Punti > 6

Sia G = (V,E) un grafo non orientato, $q \in V$ un nodo di G e $w : E \to \mathbb{R}^+$ una funzione peso a valori positivi. Un q-cammino in G da u a v è un cammino in G da u a v passante per q. Un q-cammino in G da u a v si dice minimo se il suo peso è minimo rispetto a tutti i q-cammini in G da u a v. Si descriva un algoritmo efficiente che calcoli per ciascuna coppia di nodi $(u,v) \in V \times V$ il costo del q-cammino minimo da u a v; se ne valuti la complessità computazionale.

Esercizio 4 – Punti ≥ 10

Considerate una scacchiera composta da **tre** colonne e n righe. Ad ogni casella è associato un intero positivo, memorizzato nella matrice $A[1 \dots n, 1 \dots 3]$. Su ogni casella è possibile piazzare una pedina; un piazzamento di pedine è regolare se non esistono due pedine adiacenti in orizzontale o verticale. Il valore di un piazzamento regolare è dato dalla somma degli interi associati alle caselle in cui ci sono pedine. Progettare un algoritmo che data la matrice A, determina il valore del piazzamento regolare di valore massimo. Utilizzando la programmazione dinamica, è possibile risolvere questo problema in tempo O(n).