

Cognome: Nome: Matricola:

UNIVERSITÀ DEGLI STUDI DELLA CALABRIA
Corso di Laurea in Ingegneria Informatica

Prova scritta di *Algoritmi e Strutture Dati*
TRACCIA A
 (durata della prova: 60 minuti)

Esercizio 1

Si consideri una classe *AlberoBinario* che rappresenta *alberi binari* in cui la parte informativa di ogni nodo è un numero intero. Si assuma che in tale classe siano implementati i seguenti metodi:

```
public interface AlberoBinario{
    /* restituisce il sottoalbero destro dell'albero corrente, la complessità temporale è  $\Theta(1)$ */
    public AlberoBinario destro( );

    /* restituisce il sottoalbero sinistro dell'albero corrente, la complessità temporale è  $\Theta(1)$ */
    public AlberoBinario sinistro( );

    /* restituisce il valore memorizzato nella radice dell'albero, la complessità temporale è  $\Theta(1)$ */
    public int val( );
}
```

Si deve realizzare un metodo ricorsivo

```
public static boolean verifica(AlberoBinario a) {...}
```

che restituisce *true* se e solo se esiste un nodo non foglia n di a tale che tutti i nodi foglia che appaiono nel sottoalbero radicato in n hanno lo stesso valore.

Si caratterizzi la complessità temporale e spaziale del metodo nel caso migliore e peggiore, specificando anche quali siano il caso migliore ed il caso peggiore per la complessità temporale e spaziale.

Caso Migliore:

1. Complessità temporale: $\theta(\text{_____})$
2. Complessità spaziale: $\theta(\text{_____})$

Caso Peggior:

1. Complessità temporale: $\theta(\text{_____})$
2. Complessità spaziale: $\theta(\text{_____})$

[illegible]

Esercizio 2

Dire quali delle seguenti affermazioni sono vere e quali false.

| | V | F | Affermazione |
|----|---|---|--|
| 1 | | | La complessità intrinseca del problema della ricerca di un elemento in un array ordinato di n elementi è $\Omega(n)$ |
| 2 | | | Un grafo connesso contenente un ciclo di m archi ammette almeno m alberi ricoprenti. |
| 3 | | | In un grafo orientato non contenente cicli, esiste almeno un nodo con grado di entrata uguale a 0. |
| 4 | | | La complessità di accedere all'elemento con priorità massima in una coda di priorità realizzata tramite heap è $\theta(\log n)$, essendo n il numero di elementi nella coda |
| 5 | | | Sia G un grafo non orientato e ciclico composto da n nodi. Il numero di archi di G è maggiore di o uguale a n . |
| 6 | | | L'algoritmo di <i>Prim</i> , preso in input un grafo pesato G , restituisce un albero ricoprente A tale che, per ogni coppia di nodi u, v , il cammino in A tra u e v è il cammino minimo tra u e v in G . |
| 7 | | | Il problema della ricerca del minimo elemento in un array ordinato ha complessità intrinseca $\Omega(n)$, dove n è il numero di elementi nell'array. |
| 8 | | | La complessità dell'algoritmo di <i>Floyd</i> è $O(n^5)$, dove n è il numero di nodi nel grafo in input. |
| 9 | | | Nel caso peggiore, ricercare un elemento in un albero AVL con n nodi ha complessità $O(\log n)$ |
| 10 | | | Sia dato un algoritmo A risolutore del problema P . Se la complessità di A è $\Omega(f(n))$ allora la complessità intrinseca di P è $\Omega(f(n))$. |

Esercizio 3

Preso un generico algoritmo divide et impera che ad ogni passo suddivide l'istanza corrente in 2 sotto-istanze dello stesso problema, ciascuna di dimensione $n/3$ (dove n è la dimensione dell'istanza in esame), si ricavi la complessità dell'algoritmo supponendo che al netto delle chiamate ricorsive la singola chiamata abbia complessità $b \cdot n$, dove b è una costante.

This image shows a blank sheet of white paper with horizontal ruling lines. The lines are evenly spaced and extend across the width of the page. There are no margins, text, or other markings on the paper.