

# Compito di esame 8 settembre 08

Tempo: 2h

# Problema 1 (6 punti)

Si consideri il metodo visita qui definito

```
static void visita(boolean[][] graph) {
    final int numNodi = graph.length;
    int nodoDaVisitare = 0;
    boolean[] visitato = new boolean[numNodi];

    //INIZIALIZZATO A FALSE AUTOMATICAMENTE
    while (nodoDaVisitare < numNodi) {
        IntQueue daVisitare = new IntQueue(); // CODA DI INTERI
        daVisitare.enqueue(nodoDaVisitare); //COSTO O(1)
        while (!daVisitare.isEmpty()) {
            int nodoCorrente = daVisitare.dequeue(); //COSTO O(1)
            for (int j = 0; j < numNodi; j++)
                if (graph[nodoCorrente][j] && !visitato[j]) {
                    visitato[j] = true;
                    daVisitare.enqueue(j);
                }
            }
        nodoDaVisitare++;
        while (nodoDaVisitare < numNodi && visitato[nodoDaVisitare]) {
            nodoDaVisitare++;
        }
    }
}
```

(4 punti) Calcolare il costo computazionale dell'algoritmo descritto dal metodo visita, in funzione dell'ordine della matrice in input.

(2 punti) Esprimere tale costo in funzione della dimensione dell'input.

# Soluzione 1

- $O(n * n)$ 
  - in funzione del numero di nodi
- $O(m)$ 
  - In funzione della dimensione dell'input (  $m=n*n$  )

## Problema 2 (6 punti)

- Si consideri il problema dell'ordinamento di un insieme di interi.
- **(4 punti)** Con riferimento all'algoritmo QuickSort, scriverne il codice Java e discuterne i costi di esecuzione, sia in termini di tempo che di spazio.
- **(2 punti)** Descrivere il concetto di mediano di un insieme di interi e mostrare come si possa utilizzare un algoritmo di costo lineare per il calcolo del mediano per potenziare il QuickSort. Discutere i costi dell'algoritmo di ordinamento così potenziato.

## Problema 3 (6 punti)

- **(2 punti)** Definire le classi Java atte a rappresentare un BST con chiavi di tipo **int**.
- **(4 punti)** Scrivere un metodo Java **potaBST** che riceve in input la radice di un BST e due **int a** e **b**. Il metodo rimuove dall'albero tutti i nodi contenenti una chiave non appartenente all'intervallo **[a,b]** e restituisce la radice del BST risultante. Determinare il costo computazionale dell'algoritmo.

## Soluzione 3/A

```
public class BSTNode {
    public BSTNode left, right;
    public int key;
    public BSTNode() {
        left = right = null;
        key = 0;
    }
    public int getKey() {
        return key;
    }

    public BSTNode getLeft() {
        return left;
    }

    public BSTNode getRight()
    {
        return right;
    }
}
```

```
public class BST {
    protected BSTNode root;

    public BST() {
        root = null;
    }

    public BST(BSTNode r) {
        root = r;
    }

    public BSTNode getRoot() {
        return root;
    }
}
```

## Soluzione 3/B

```
public static BSTNode potaBST(BSTNode r, int a, int b) {
    if (r==null)return null;
    if (r.key < a) {
        //elimino il nodo e tutti il sottoalbero sinistro
        //(sono sicuramente + piccoli di a)
        return potaBST(r.right, a, b);
    }
    if (r.key > b) {
        //elimino il nodo e tutti il sottoalbero destro
        // (sono sicuramente + grandi di b)
        return potaBST(r.left, a, b);
    }

    r.left = potaBST(r.left, a, b);
    r.right = potaBST(r.right, a, b);
    return r;
}
```

## Problema 4

- Si consideri un albero generico contenente chiavi intere.
- **(2 punti)** Definire le classi Java atte a rappresentare un albero generico.
- **(4 punti)** Scrivere un metodo ricorsivo **sumTree** che, dato un albero generico, restituisca una lista collegata contenente le somme dei valori delle chiavi contenute in ogni sotto-albero dell'albero dato. La lista deve essere ordinata secondo una visita in post-ordine dell'albero ed il costo computazionale deve essere lineare.



## Soluzione 4/A

```
public class TreeNode {
    protected int element;
    protected TreeNode firstChild;
    protected TreeNode nextSibling;
    public TreeNode(int element) {
        this.element = element;
    }
    public TreeNode getFirstChild() {
        return firstChild;
    }
    public void setFirstChild(TreeNode firstChild) {
        this.firstChild = firstChild;
    }
    public TreeNode getNextSibling() {
        return nextSibling;
    }
    public void setNextSibling(TreeNode nextSibling) {
        this.nextSibling = nextSibling;
    }
}
```

## Soluzione 4/B

```
public static int somma(List<Integer> ris, TreeNode n) {  
    //controlla tutti i figli...  
    int somma = 0;  
    TreeNode child = n.firstChild;  
    while (child != null) {  
        somma += somma(ris, child);  
        child = child.nextSibling;//next children  
    }  
    //somma dell'elemento del nodo corrente  
    somma+=n.getElement()  
    ris.add(somma);  
    //ritorna la somma  
    return somma;  
}
```

## Problema 5 (6 punti)

- **(3 punti)** Con riferimento al concetto di grafo diretto aciclico, illustrare la tecnica di visita in profondità, spiegarne le proprietà e discuterne il costo di esecuzione.
- **(3 punti)** Scrivere lo pseudo-codice dell'algoritmo per l'ordinamento topologico in un grafo diretto aciclico e se ne mostri il funzionamento su un esempio a scelta di almeno 10 nodi con almeno 2 sorgenti e 3 pozzi.

18 luglio 2008

## Problema 2 (6 punti)

(2 punti) Definire una rappresentazione Java per un BST, i cui nodi contengono una chiave di tipo `int`, nonché un campo `int fdb` inizializzato a `Integer.MIN_VALUE` (minimo valore possibile per un `int`).

(4 punti) Sfruttando la rappresentazione proposta, scrivere un metodo Java `static int assegnaFdb(root)` che,

- data la radice `root` di un BST, assegni a tutti i campi `fdb` il valore del fattore di bilanciamento, espresso come
- $\text{altezza1 del sottoalbero destro} - \text{quella del sottoalbero sinistro}$ ; non vengono definite specifiche sul valore
- restituito dal metodo, valore che può essere dunque sfruttato come meglio si ritiene. Valutare il costo computazionale dell'algoritmo.

## Soluzione 2/A

```
public class BSTNode2 {
    public BSTNode2 left, right;
    public int key;
    public int fdb;
    public boolean isLeaf() {
        return left == null && right == null;
    }
    public int getKey() {
        return key;
    }
    public BSTNode2 getLeft() {
        return left;
    }
    public BSTNode2 getRight() {
        return right;
    }
}
```

## Soluzione 2/B

```
public static int fdb(BSTNode2 r) {  
    if (r != null) {  
        final int hsx = r.left == null ? 0 :  
            fdb(r.left) + 1;  
        final int hdx = r.right == null ? 0 :  
            fdb(r.right) + 1;  
        r.fdb = hdx - hsx;  
        return Math.max(hdx, hsx);  
    }  
    return 0;  
}
```

# Problema 1 (6 punti)

**Problema 1 (6 punti)** Si consideri l'algoritmo descritto dal metodo `visita` qui sotto riportato.

```
static void visita(Nodo root) {
    if(root == null) return;
    Stack<Nodo> pila = new Stack<Nodo>();
    pila.push(root);
    Nodo finto = new Nodo();
    while(!pila.isEmpty()) {
        Nodo v = pila.pop();
        if(v == finto) {
            v = pila.pop();
            System.out.println(v.info);
        } else {
            pila.push(v);
            pila.push(finto);
            if(v.dx != null) pila.push(v.dx);
            if(v.sx != null) pila.push(v.sx);
        }
    }
}

class Nodo {
    String info;
    Nodo dx, sx;
}
```

- (3 punti)** Determinare il miglior upper bound possibile al costo dell'algoritmo.
- (3 punti)** L'algoritmo effettua una visita di un albero binario. Di quale tipologia di visita si tratta (ampiezza, pre-ordine, in-ordine, post-ordine, altro) e perché?



### Problema 3 (6 punti)

- a) (3 punti) Definire il concetto di grafo semplice e, in tale ambito, quello di grafo connesso. Descrivere la rappresentazione di un grafo semplice tramite matrice di adiacenza.
- b) (3 punti) Scrivere un algoritmo (Java o pseudo-codice) che, data la matrice di adiacenza di un grafo semplice, calcoli il numero di componenti connesse del grafo. Valutare il costo computazionale dell'algoritmo.

## Problema 4 (6 punti)

- a) (3 punti) Definire una rappresentazione Java per un file system, costituito da una cartella radice (root) che contiene zero o più file e/o zero o più sottocartelle. Ogni sottocartella, a sua volta, è una cartella che contiene zero o più file e/o zero o più sottocartelle. File e cartelle sono caratterizzati da identificatori (unici nella cartella in cui esistono ma non necessariamente unici nel file system).
- b) (3 punti) Scrivere il metodo `moveTo(c1, c2)` che, dati due riferimenti `c1` e `c2` a cartelle effettivamente esistenti nello stesso file system, sposti la cartella associata a `c1` dalla posizione in cui si trova, riposizionandola all'interno della cartella associata a `c2` (la cartella associata a `c1` non può essere root).
- c) Discutere la complessità computazionale dell'operazione.

## Problema 5 (6 punti)

- a) (3 punti) Scrivere un algoritmo (Java o pseudo-codice) che, dato un grafo orientato  $G$ , determina se  $G$  è aciclico o meno e discuterne la sua complessità computazionale.
- b) (3 punti) Eseguire visualmente sul grafo in figura i passi dell'algoritmo che effettua il test di aciclicità.

