

**Algoritmi e Strutture di Dati – A.A. 2018-2019**  
**Esame scritto del 02/09/19 – D.M. 270-9CFU**  
**Libri e appunti chiusi – Tempo = 2:00h**

9

☐ Note (vincoli, indisponibilità, preferenze, ecc.) .....

N.B.: gli esami orali si svolgeranno dal 3 al 13 settembre e dal 24 al 30 settembre

**Cognome:** \_\_\_\_\_ **Nome:** \_\_\_\_\_ **Matricola:** \_\_\_\_\_

**DOMANDA SULLA COMPLESSITA' ASINTOTICA (3 punti su 30)**

Discuti la complessità computazionale della seguente procedura nel caso peggiore fornendo O-grande, Omega e Theta in funzione del numero n di elementi dell'albero.

```
FUNZIONE(T)      /* T è un albero binario di interi */  
L.head = NULL    /* L è una nuova lista (vuota) di interi */  
FUNZ-RIC(T.root,L)  
return L
```

```
FUNZ-RIC(v,L)  
if(v==NULL) return  
if(v.left != NULL and v.right == NULL)  
    AGGIUNGI-IN-CODA(L,v.info)  
else  
    AGGIUNGI-IN-TESTA(L,v.info)  
FUNZ-RIC(v.left,L)  
FUNZ-RIC(v.right,L)
```

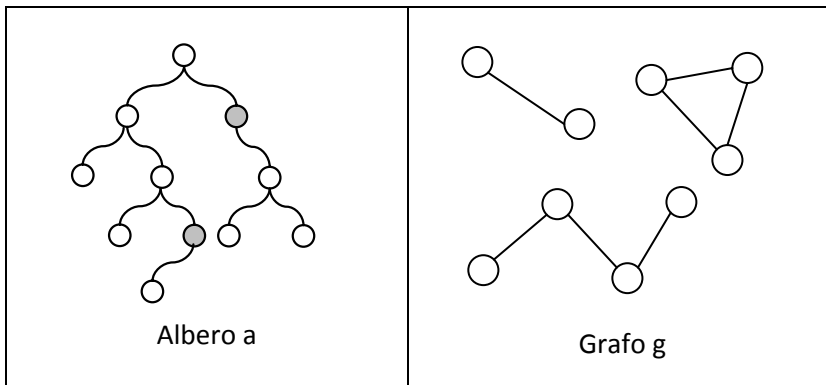
Assumi che **AGGIUNGI-IN-TESTA** faccia un numero di operazioni costante, mentre **AGGIUNGI-IN-CODA** faccia un numero di operazioni proporzionali alla lunghezza della lista corrente.

## ALGORITMO IN LINGUAGGIO C (27 punti su 30)

Scrivi in linguaggio C il codice della funzione

```
int verifica(nodo_albero* a, grafo* g)
```

che accetti in input un puntatore **a** alla radice di un albero binario di interi e un puntatore **g** ad grafo non orientato rappresentato tramite oggetti e riferimenti. La funzione restituisce 1 se il numero di nodi dell'albero **a** che hanno un solo figlio sono tanti quanti sono i nodi della componente più piccola del grafo **g**, altrimenti la funzione restituisce 0. Se uno (o entrambi) tra grafo e albero è vuoto (cioè uguali a NULL) la funzione ritorna 0.



Per esempio l'albero **a** in figura ha 2 nodi con un solo figlio (quelli colorati di grigio) e la componente connessa più piccola del grafo **g** ha 2 nodi, dunque **verifica(a, g)** ritorna 1 (true).

Usa le seguenti strutture (che si suppone siano contenute nel file "strutture.h"):

<pre> typedef struct nodo_struct {     elem_nodi* pos; /* posizione nodo nella                     lista del grafo */     elem_archi* archi; // lista archi incidenti     int color; } nodo;  typedef struct arco_struct {     elem_archi* pos; // pos. arco lista grafo     nodo* from;     nodo* to;     elem_archi* frompos; // pos. arco nodo from     elem_archi* topos;   // pos. arco nodo to } arco;  typedef struct elem_lista_nodi {     struct elem_lista_nodi* prev;     struct elem_lista_nodi* next;     nodo* info; } elem_nodi; // elemento di una lista di nodi </pre>	<pre> typedef struct elem_lista_archi {     struct elem_lista_archi* prev;     struct elem_lista_archi* next;     arco* info; } elem_archi; // elemento di una lista di archi  typedef struct {     int numero_nodi;     int numero_archi;     elem_archi* archi; // lista degli archi     elem_nodi* nodi;   // lista dei nodi } grafo;  /* struttura per l'albero binario */  typedef struct nodo_albero_struct {     struct nodo_albero_struct* left;     struct nodo_albero_struct* right;     int info; } nodo_albero; </pre>
---	--

È possibile utilizzare qualsiasi libreria nota e implementare qualsiasi funzione di supporto a quella richiesta.

### SOLUZIONE DOMANDA SULLA COMPLESSITA' ASINTOTICA (3 punti su 30)

**FUNZIONE(T)** non fa altro che richiamare **FUNZ-RIC(n,L)** sulla radice dell'albero, quindi ha la sua stessa complessità.

**FUNZ-RIC(n,L)** percorre tutto l'albero e quindi ha una complessità almeno  $\Theta(n)$ . Solamente per quei nodi che hanno solo il figlio destro esegue AGGIUNGI-IN-CODA, altrimenti esegue AGGIUNGI-IN-TESTA. La complessità di AGGIUNGI-IN-TESTA è  $\Theta(1)$ , dunque anche se fosse eseguita un numero lineare di volte porterebbe un contributo totale di  $\Theta(n)$ , che dominato dal  $\Theta(n)$  della visita.

I nodi che hanno solo il figlio destro possono essere in numero lineare (per esempio se l'albero è un cammino di figli destri). Ne consegue che nel caso peggiore vengono eseguiti un numero lineare di inserimenti in coda. Questo determina un costo totale  $\Theta(n^2)$ .

### SOLUZIONE ALGORITMO IN LINGUAGGIO C (27 punti su 30)

```
int verifica(nodo_albero* a, grafo* g) {
    if ((a == NULL) || (g == NULL)) return 0;
    return nodi_solo_figlio(a) == nodi_componente_piccola(g);
}

int nodi_solo_figlio(nodo_albero* a){
    int out = 0;
    if ( a == NULL ) return out;
    if ( (a->left == NULL) && (a->right != NULL) ) out++;
    if ( (a->left != NULL) && (a->right == NULL) ) out++;
    return out+nodi_solo_figlio(a->left)+nodi_solo_figlio(a->right);
}

int nodi_componente_piccola(grafo* g){
    int min_nodi; // nodi della componente più piccola
    elem_nodi* ln = g->nodi;
    while( ln != NULL ){
        ln->info->color = 0; // coloro tutto con zero
        ln = ln->next;
    }
    ln = g->nodi;
    if( ln == NULL ) return 0; // il grafo non ha nodi
    min_nodi = dfs_conta(ln->info);
    ln = ln->next;
    while( ln != NULL ){
        if( ln->info->color == 0 ){
            int cur_nodi = dfs_conta(ln->info);
            if( cur_nodi < min_nodi) min_nodi = cur_nodi;
        }
        ln = ln->next;
    }
    return min_nodi;
}
```

```
int dfs_conta(nodo* n){  
    int cont = 1;  
    n->color = 1;  
    elem_archi* el = n->archi;  
    while( el != NULL ){  
        nodo* altro_nodo = el->info->from;  
        if( altro_nodo == n )  
            altro_nodo = el->info->to;  
        if( altro_nodo->color == 0 )  
            cont = cont + dfs_conta(altro_nodo);  
        el = el->next;  
    }  
    return cont;  
}
```