

**Algoritmi e Strutture di Dati – A.A. 2018-2019**  
**Esame scritto del 20/06/19 – 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 21 giugno al 26 luglio.

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

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

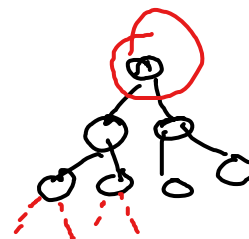
Discuti la complessità computazionale della seguente procedura nel caso peggiore fornendo O-grande, Omega e Theta in funzione del numero n di elementi dell'albero.

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

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

$$\Theta(n)$$

$$(1 \cdot n) + \frac{n}{2} + \frac{n}{2} = \Theta(n)$$



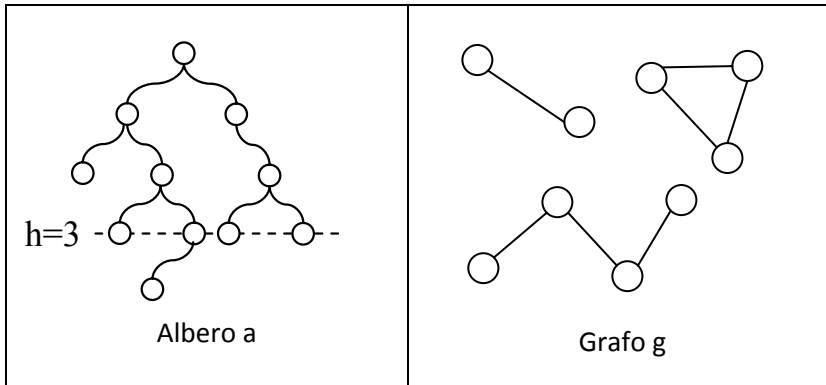
Assumi che AGGIUNGI-IN-TESTA faccia un numero di operazioni costante, mentre AGGIUNGI-IN-CODA faccia un numero di operazioni proporzionali alla lunghezza della lista corrente.

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

Scrivi in linguaggio C il codice della funzione

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

che accetti in input un intero **h**, 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 sono a profondità **h** sono tanti quanti sono i nodi della componente più grande 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 4 nodi a profondità  $h=3$  e la componente connessa più grande del grafo **g** ha 4 nodi, dunque **verifica**(3,**a**,**g**) ritorna 1 (true) mentre **verifica**(1,**a**,**g**) ritorna 0 (false) perché **a** ha solo 2 nodi a profondità  $h=1$ .

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

La funzione **FUNZIONE** non fa altro che richiamare **FUNZ-RIC** e dunque ha la sua stessa complessità.

La funzione **FUNZ-RIC** compie una visita dell'albero in tempo  $\Theta(n)$  a cui si aggiungono le operazioni **AGGIUNGI-IN-TESTA** su ogni foglia (le foglie possono essere  $\Theta(n)$ , ma ogni operazione costa  $\Theta(1)$ , quindi queste operazioni costano complessivamente  $\Theta(n)$ ) e **AGGIUNGI-IN-CODA** sulla sola radice (siccome la lista è vuota sulla radice, **AGGIUNGI-IN-CODA** equivale in questo caso ad **AGGIUNGI-IN-TESTA** ed ha una complessità  $\Theta(1)$ ). Complessivamente, dunque, si ha una complessità nel caso peggiore  $\Theta(n)$ .

## SOLUZIONE ALGORITMO LINGUAGGIO C

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

int nodi_prof(nodo_albero* a, int h){
    if( a == NULL) return 0;
    if( h == 0 ) return 1;
    return nodi_prof(a->left,h-1) + nodi_prof(a->right,h-1);
}

int componente_max(grafo* g){
    max_nodi = 0;          // nodi della componente massima
    elem_nodi* ln = g->nodi;
    while( ln != NULL ){
        ln->info->color = 0; // coloro tutto con zero
        ln = ln->next;
    }
    ln = g->nodi;
    while( ln != NULL ){
        if( ln->info->color == 0 ){
            int cur_nodi = dfs_conta(ln->info);
            if( cur_nodi > max_nodi) max_nodi = cur_nodi;
        }
        ln = ln->next;
    }
    return max_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;
}
```