Algoritmi e Strutture dati - ANNO ACCADEMICO 2017/18

3 luglio 2018

1	2	3	4	5	6	7
5	5	5	6	5	5	2

Esercizio 1

- a) Dare la definizione di albero binario bilanciato e quasi bilanciato.
- b) Scrivere una funzione in c++ con complessità O(n), dove n è il numero di nodi, che, dato un albero binario e un intero x, conta i nodi che hanno esattamente x sottoalberi vuoti nel proprio sottoalbero.

```
int conta (Node* t, int x, int & vuoti) {
   if (!t) {vuoti=1; return 0;}
   int vuoti_1, vuoti_r, conta_1,conta_r;
   conta_l=conta(t->left, vuoti_1);
   conta_r=conta(t->right, vuoti_r);
   vuoti= vuoti_1 + vuoti_r;
   return (vuoti==x) + cont_1 + conta_r;
}
```

Esercizio 2

- a) Descrivere la memorizzazione figlio-fratello dell'albero generico.
- b) Che relazioni ci sono fra le visite di un albero generico e la visite del suo "trasformato"?
- c) Scrivere una funzione in c++ che, dato un albero generico, scambia il primo con l'ultimo sottoalbero di ogni nodo.

```
void scambia-Figli (Node* & t) {
    if (!t) return;
    if (! t->right) return;
    for (Node * a=t; a->right->right; a=a->right);
    Node * b= t;
    t=a->right;
    t->right=b->right;
    a->right=b;
    b->right=0;
    }
void scambia (Node* t) {
    if (!t) return;
    scambia figli(t->left);
    scambia (t->left);
    scambia (t->right);
    }
```

Esercizio 3

- a) Dare la definizione del tipo di dato heap con le operazioni e relative complessità
- b) Dato lo heap [80, 75, 75, 60, 20, 10, 40] indicarne il contenuto dopo l'inserimento del valore 78 e una successiva estrazione.

heap	Chiamate a up e down	
80, 78, 75, 75, 20, 10, 40, 60	up(7), up(3), up(1)	Dopo l'inserimento di 78
78, 75, 75, 60, 20, 10, 40	down(0), down(1), down(3)	Dopo un'estrazione

- c) Le rappresentazioni tramite array di due heap che hanno gli stessi elementi sono uguali? Dimostrare la risposta. **NO** (es [20 10 13] e [20 13 10])
- d) Dove si trova l'elemento più piccolo di un heap ? nelle foglie: a partire da da n/2

Esercizio 4

- a) Descrivere brevemente l'algoritmo di ordinamento quicksort e indicare la sua complessità.
- b) Applicare il quicksort all'array seguente indicando tutte le chiamate e i il valore del perno per ogni chiamata.
- c) La complessità del quicksort è sempre la stessa qualsiasi sia la configurazione dei dati nell'array? Spiegare.
- d) Cosa vuol dire che un algoritmo è ottimo? Quicksort è un algoritmo di ordinamento ottimo? Spiegare la risposta.

Array	inf	sup	perno
8, 3, 15 , 4, 6	0	4	15
8, 3, 6, 4, 15	0	3	3
3, 8, 6, 4, 15	1	3	6
3, 4, 6, 8, 15			

Esercizio 5

Sia l'il puntatore ad una lista semplice di interi. Calcolare la complessità dell'istruzione for (int i=0;i<g(f(l)); i++) cout << "!";

in funzione della lunghezza \mathbf{n} di \mathbf{l} (indicando le relazioni di ricorrenza di tempo e risultato per ogni funzione) con le funzioni \mathbf{f} e \mathbf{g} definite come segue:

```
int f(Elem* h) {
    if (!h) return 1;
    int a=0;
    for(Elem* e=h;e;e=e->next) {
        e->inf++;
        a++;
    }
    int b=a*a;
    for(int i=1; i<=b;i++) {
            a++;
    }
    return a*a+f(h->next);
}
int g(int x) {
    if (x<=1) return 1;
    int b = 1+2*g(x/2);
    return 2*b;
}

return 2*b;
}
```

```
Tempo di f (in funzione della lunghezza n di h)
    1° for O(n) n° iterazioni: n; complessità iterazione: O(1)
    2° for O(n^2) n° iterazioni: n^2; complessità iterazione: O(1)
                                     per n=0
    T_f(n) = b*n^2 + T_f(n-1) altrimenti
    T_f(n) \grave{e} O(n^3)
Risultato di f
    R_f(n) = a
                                               per n \le 1
    R_f(n) = b * n^4 + R_f(n-1)
                                     altrimenti
    Rf(n) \grave{e} O(n^5)
Tempo di g
     T_g(x) = a
                         per x <= 1
     T_g(x) = b + T_g(x/2) altrimenti
     T_g(x) \grave{e} O(log x)
Risultato di g
                                per x \le 1
    R_g(x) = a
    R_g(x) = b + 4*R_g(x/2)
                                 altrimenti
    R_g(x) \grave{e} O(x^2)
Calcolo del for
    Numero iterazioni: R_g(R_f(n)) = R_g(n^5) = O(n^{10})
    Complessità singola iterazione = T_f(n) + T_g(n^5) = O(n^3) + O(\log n) = O(n^3)
complessità del for: O(n^{10})*O(n^3)=O(n^{13})
```

Esercizio 6

- a) Indicare l'output del seguente programma c++;
- b) Le istanze delle classi e funzioni modello vengono create a tempo di compilazione o di esecuzione? **Di compilazione**
- c) Quali istanze delle classi e funzioni modello vengono create?
 A<int>, A<double>, B<int>, B<double>, f<A<int>>, f<A<double>>

```
template <class T>
                                                    };
class B {
                                                void print () { a->print(); }
Тх;
public:
B() \{ x = 2.3;
                                                template <class T>
     cout << "nuovo B" << endl;</pre>
                                                void f (T o)
                                                { o.print ();
void print () { cout << x << endl; }</pre>
                                                };
template <class T>
                                                int main()
class A {
                                                { A<int> obj1;
B<T>* a;
                                                  A<double>obj2;
public:
                                                  f(obj1);
A() { a = new B < T > ;
                                                  f(obj2);
     cout << "nuovo A" << endl;</pre>
a)
nuovo B
nuovo A
nuovo B
nuovo A
2
2.3
```

Esercizio 7

Indicare per sommi capi un algoritmo che controlla se due sequenze sono l'uno l'anagramma dell'altra.

Una possibile soluzione:

Step 1. Si ordinano le due sequenze separatamente O(nlogn)

Step 2. Si controlla se sono uguali confrontando element per element O(n)

Complessità: O(nlogn)