

# Corso di Algoritmi e Strutture Dati—Modulo 2

## Esercizi

### 1. Notazioni Asintotiche

#### Esercizio 1.1

Sia  $f(n) = n(n+1)/2$ . Utilizzando la definizione di  $O(\cdot)$ , dimostrare o confutare le seguenti affermazioni:

1.  $f(n) = O(n)$
2.  $f(n) = O(n^2)$

**Esercizio 1.2** Si consideri la funzione  $\text{FUN}(n)$ , con  $n \geq 1$  intero, definita dal seguente algoritmo ricorsivo:

```
algoritmo FUN( int n ) → int
  if ( n ≤ 2 ) then
    return n;
  else
    return FUN(n-1) - 2*FUN(n-2);
  endif
```

1. Determinare un limite inferiore sufficientemente accurato del tempo di esecuzione  $T(n)$
2. Determinare un limite superiore sufficientemente accurato del tempo di esecuzione  $T(n)$

**Esercizio 1.3** Scrivere un algoritmo il cui costo computazionale  $T(n)$  sia dato dalla seguente relazione di ricorrenza:

$$T(n) = \begin{cases} O(1) & \text{se } n \leq 10 \\ nT(n-1) + O(1) & \text{altrimenti} \end{cases}$$

dove  $n$  è un parametro intero positivo passato come input all'algoritmo. Non è richiesto il calcolo della soluzione della ricorrenza, né è richiesto che l'algoritmo produca un risultato di una qualsivoglia utilità pratica.

#### Esercizio 1.5

Si consideri il seguente algoritmo ricorsivo:

```
algoritmo FUN( array A[1..n] di double, int i, int j ) → double
  if ( i > j ) then
    return 0;
  elseif ( i == j ) then
    return A[i];
  else
    int m := FLOOR( ( i + j ) / 2 );
    return FUN(A, i, m) + FUN(A, m+1, j);
  endif
```

L'algoritmo accetta come parametri un array  $A[1..n]$  di  $n$  numeri reali e due interi,  $i$  e  $j$ ; l'algoritmo viene inizialmente invocato con  $\text{FUN}(A, 1, n)$  e restituisce un numero reale.

1. Scrivere la relazione di ricorrenza che descrive il costo computazionale di  $\text{FUN}$  in funzione di  $n$ ;
2. Risolvere la ricorrenza di cui al punto 1;
3. Cosa calcola  $\text{FUN}(A, 1, n)$  (spiegare a parole)

## 2. Strutture Dati Elementari

### Esercizio 2.1

Scrivere un algoritmo efficiente per risolvere il seguente problema: dato un array  $A[1..n]$  di  $n > 0$  valori reali, restituire *true* se l'array  $A$  rappresenta un min-heap binario, *false* altrimenti. Calcolare la complessità nel caso pessimo e nel caso ottimo dell'algoritmo proposto, motivando le risposte.

### Esercizio 2.3

Si consideri un albero binario di ricerca non bilanciato, inizialmente vuoto. Disegnare gli alberi che risultano dopo l'inserimento di ciascuna delle seguenti chiavi numeriche: 17, 7, 9, -3, 20, 19, 5, 2, 6.

### Esercizio 2.4a

Si consideri un albero binario  $B$  in cui a ciascun nodo  $t$  è associata una chiave numerica (reale)  $t.key$ . Non ci sono chiavi ripetute.

1. Scrivere un algoritmo efficiente che dato in input l'albero  $B$  e due valori reali  $a$  e  $b$ , con  $a < b$ , restituisce *true* se e solo se  $B$  rappresenta un albero binario di ricerca le cui chiavi siano tutte comprese nell'intervallo  $[a, b]$ . Si noti che è necessario controllare esplicitamente che i valori delle chiavi appartengano all'intervallo dato, poiché in generale l'albero  $B$  può contenere chiavi arbitrarie. Non è consentito usare variabili globali.

### Esercizio 2.4b

Si consideri un albero binario  $B$  in cui a ciascun nodo  $t$  è associata una chiave numerica (reale)  $t.key$ . Non ci sono chiavi ripetute.

2. Calcolare il costo computazionale nel caso ottimo e nel caso pessimo dell'algoritmo di cui al punto 1. Disegnare un esempio di albero che produce un caso pessimo, e un esempio di albero che produce il caso ottimo.