

Introduzione agli Algoritmi  
Appello del 14 novembre 2013  
Proff. Emanuela Fachini ed Irene Finocchi

*Le risposte non motivate non saranno prese in considerazione.*

*Negli esercizi di progettazione, prima di passare allo pseudocodice descrivete l'idea algoritmica sottostante.*

*Per tutti gli algoritmi progettati è necessario analizzare tempo di esecuzione e correttezza (canale 1: usare gli invarianti per progettare e verificare il ciclo in caso di algoritmi iterativi).*

### Parte 1

#### Esercizio 1 (punti 14)

Si considerino le seguenti funzioni:

<pre>fun (intero n) {     i=0;     for a=1 to n do         test(a); }</pre>	<pre>test (intero x)     if x≤1 then return     for i ← 1 to 4 do         test(x/2)</pre>
---	---

Scrivere la relazione di ricorrenza che descrive il tempo di esecuzione  $T(x)$  della funzione test e risolverla. Calcolare poi il tempo di esecuzione  $F(n)$  della funzione fun.

#### Esercizio 2 (punti 18)

Sia  $A$  un array di  $n$  valori distinti. Si dice che  $A$  "richiede  $k$  scansioni" se dobbiamo scandire  $A$  esattamente  $k$  volte da sinistra a destra per leggere tutti i suoi elementi in ordine crescente.

Ad esempio, sia  $A = 4\ 9\ 1\ 8\ 2\ 5\ 3\ 6\ 7$ . Per l'array  $A$  sono richieste 4 scansioni, ovvero  $k=4$ . Nella prima scansione vengono letti in ordine crescente 1 2 3, nella seconda scansione 4 5 6 7, nella terza scansione 8 e nella quarta scansione 9.

Si proponga un algoritmo, il più possibile efficiente, per calcolare il numero di scansioni richieste per  $A$ , ovvero il valore  $k$ . Analizzare la correttezza, utilizzando gli invarianti nel caso di cicli (canale 1) o per induzione (canale 2), e il tempo di esecuzione dell'algoritmo proposto.

*Le risposte non motivate non saranno prese in considerazione.*

*Negli esercizi di progettazione, prima di passare allo pseudocodice descrivete l'idea algoritmica sottostante.*

*Per tutti gli algoritmi progettati è necessario analizzare tempo di esecuzione e correttezza (canale 1: usare gli invarianti per progettare e verificare il ciclo in caso di algoritmi iterativi).*

## Parte 2

### Esercizio 3. (punti 16)

1. Definire le proprietà dei maxHeap.
2. Dimostrare che l'altezza di un MaxHeap con  $n$  nodi è  $\Theta(\log(n))$ .
3. Discutere la veridicità delle seguenti affermazioni, fornendo una dimostrazione oppure un controesempio:
  - a. L'inserimento in un maxHeap è commutativo, ovvero se si inserisce in  $H$  prima un intero  $k$  e poi un altro intero  $h \neq k$ , si ottiene lo stesso albero che si otterrebbe inserendo prima  $h$  e poi  $k$ .
  - b. Il maxHeap supporta le operazioni di inserimento, cancellazione e ricerca di un elemento con tempi di esecuzione analoghi a quelli degli alberi binari di ricerca.
  - c. Se ci sono elementi uguali in un maxHeap, essi sono in una relazione di antenato – discendente.

### Esercizio n. 4 (punti 16)

Dati un albero binario di ricerca  $T$  di altezza  $h$  ed un intero  $k$ , vogliamo individuare il  $k^{\text{mo}}$  elemento di  $T$  in tempo  $O(h)$ . Si assuma che l'albero è rappresentato tramite puntatori ai figli sinistro e destro e che ogni nodo contenga anche un campo *dim* con l'indicazione del numero dei nodi nel sottoalbero in esso radicato. Analizzare la correttezza e il tempo di esecuzione dell'algoritmo proposto.