

Laurea in “Informatica”

Corso di “Algoritmi e Strutture Dati”

17 Gennaio 2007

1. Tempo disponibile 180 minuti. È ammesso ritirarsi entro 90 minuti.
2. Sono ammessi al più 3 scritti consegnati tra Giugno 2006 e Febbraio 2007.
3. Non è possibile consultare appunti, libri o persone, né uscire dall’aula.
4. Per raggiungere la sufficienza occorrono almeno 3 esercizi risolti senza alcun errore.
5. Le soluzioni degli esercizi devono:
 - a. spiegare a parole l’algoritmo usato (anche con eventuali disegni)
 - b. commentare l’eventuale procedura Pascal (dettagliando il significato delle variabili)
 - c. giustificare la correttezza e tutti i passaggi matematici
 - d. dimostrare la complessità (con equazioni di ricorrenza se necessario)

1. Si valuti la complessità $T(n)$ della seguente funzione Pascal:

```
function PIPPO(n: integer): integer;  
  var i, j: integer;  
  begin  
    if n > 13 then begin  
      for j := n - 1 to n + 1 do i := 2;  
      PIPPO := 3*PIPPO(n div 2)*PIPPO(n div i) + n*i  
    end else if n > 17  
      then PIPPO := 3*PIPPO(n + 2) + 3*i  
      else PIPPO := 5  
  end;
```

2. Dato un albero binario A implementato con puntatori, in cui ogni nodo contiene un intero, scrivere una funzione Pascal di *complessità ottima* che modifichi A aggiungendo un figlio sinistro (contenente 0) ad ogni foglia che contiene un elemento dispari.

3. Data una lista L di interi, si vuole togliere da L ogni elemento che compare solo una volta e inserirlo in una nuova lista M , mantenendo in entrambe le liste l’ordine originario degli elementi (p.e. se in input $L = 2, 5, 1, 4, 5, 7, 4$, allora in output $L = 5, 4, 5, 4$ e $M = 2, 1, 7$). Si scriva una procedura Pascal efficiente utilizzando gli operatori delle liste visti a lezione.

4. Si descriva la struttura di dati Merge-Find-Set (MFSET), con le operazioni tipicamente utilizzate, una sua realizzazione efficiente, e si illustri algoritmo dove l’utilizzo di tale struttura è vantaggiosa.

5. Dati un array A ordinato di n interi distinti e un intero z , scrivere una procedura Pascal efficiente per determinare il numero di coppie di elementi che danno per somma z . Ad esempio, se $A = [1,2,3,4,5,6,8]$ e $z = 9$, il risultato è 3 (1+8, 3+6, 4+5).

6. Dati un insieme A , di n interi distinti, ed un intero k , si vuole decidere se esiste un sottoinsieme S di A tale che il prodotto degli elementi in S sia uguale a k volte la somma degli elementi in $A - S$. Scrivere (in pseudo-codice) un algoritmo non deterministico che richieda tempo polinomiale.