

Algoritmi e Strutture Dati – Parte A – 04/02/2020

Esercizio A1 – Punti ≥ 8

Si calcoli la complessità computazionale della seguente procedura, dove `buildHeap()` è la funzione utilizzata in `HeapSort` per costruire un vettore max-heap a partire da un vettore non ordinato di interi.

```
int fun(int[] A, int n)
```

```
    return funr(A, 1, n)
```

```
int funr(int[] A, int i, int j)
```

```
    if  $i + 1 < j$  then
```

```
        int  $n = (j - i + 1)$ 
```

```
        int[] B = new int[1...n]
```

```
        for  $k = i$  to  $j$  do
```

```
             $B[k - i + 1] = A[k]$ 
```

```
        buildHeap(B, n)
```

```
        int  $m = \lfloor (i + j) / 2 \rfloor$ 
```

```
        return
```

```
            funr(A, i, m) + funr(A, m + 1, j) + B[2]
```

```
    else
```

```
        return 0
```

Esercizio A2 – Punti ≥ 10

Scrivere un algoritmo

```
boolean hasPath(int[][] A, int n)
```

che prenda in input una matrice quadrata di interi positivi di dimensione $n \times n$ e restituisca **true** se esiste un cammino ammissibile dalla cella $(1, 1)$ alla cella (n, n) . Un cammino si dice *ammissibile* se non contiene celle ripetute ed è composto da mosse in orizzontale o verticale lunghe quanto il valore contenuto nella cella. In altre parole, dalla cella (i, j) le mosse possibili portano nelle celle seguenti (se esistenti):

$$\begin{aligned} & (i - A[i][j], j) \\ (i, j - A[i][j]) & \qquad (i, j + A[i][j]) \\ & (i + A[i][j], j) \end{aligned}$$

Discutere informalmente la correttezza dell'algoritmo e calcolare la sua complessità computazionale.

Nell'esempio seguente esistono 5 cammini ammissibili da $(1, 1)$ a $(4, 4)$:

$$C_1 = [(1, 1), (1, 2), (1, 4), (4, 4)]$$

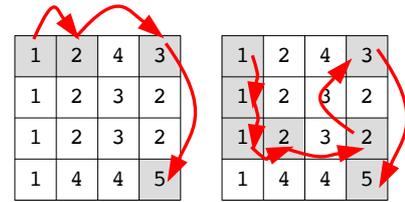
$$C_2 = [(1, 1), (2, 1), (3, 1), (3, 2), (3, 4), (1, 4), (4, 4)]$$

$$C_3 = [(1, 1), (2, 1), (3, 1), (3, 2), (1, 2), (1, 4), (4, 4)]$$

$$C_4 = [(1, 1), (2, 1), (2, 2), (2, 4), (4, 4)]$$

$$C_5 = [(1, 1), (1, 2), (3, 2), (3, 4), (1, 4), (4, 4)]$$

dei quali i primi due sono rappresentati tramite frecce rosse. Per questo input, l'algoritmo deve restituire **true**.



Esercizio A3 – Punti ≥ 12

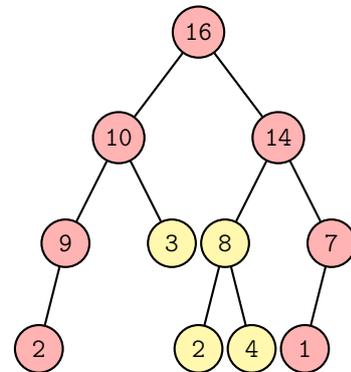
In un albero binario, un nodo è *angolare* se è il primo o l'ultimo del suo livello. Scrivere un algoritmo

```
int sumAngular(TREE T)
```

che prenda in input un albero binario che contenga valori numerici nel campo `t.value` di ogni nodo `t` e restituisca la somma dei valori contenuti nei nodi angolari.

Discutere informalmente la correttezza dell'algoritmo e calcolare la sua complessità computazionale.

Nell'esempio seguente, i nodi rosa sono nodi angolari, i nodi gialli no. L'algoritmo dovrà quindi restituire: $16 + 10 + 14 + 9 + 7 + 2 + 1 = 59$.



Algoritmi e Strutture Dati – Parte B - 04/02/2020

Esercizio -1 Iscriverti allo scritto entro la scadenza. In caso di inadempienza, -1 al voto finale.

Esercizio 0 Scrivere correttamente nome, cognome, numero di matricola, riga e colonna su tutti i fogli consegnati. Consegnare foglio A4 e foglio protocollo di bella. In caso di inadempienza, -1 al voto finale.

Esercizio B1 – Punti ≥ 8

Scrivere un algoritmo

```
int countPaths(int[][] A, int n)
```

che prenda in input una matrice quadrata di interi positivi di dimensione $n \times n$ e restituisca il numero di cammini ammissibili dalla cella $(1, 1)$ alla cella (n, n) . Un cammino si dice *ammissibile* se non contiene celle ripetute ed è composto da mosse in orizzontale o verticale lunghe quanto il valore contenuto nella cella. In altre parole, dalla cella (i, j) le mosse possibili portano nelle celle seguenti (se possibile).

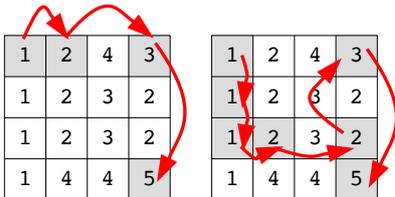
$$(i, j - A[i][j]) \quad (i - A[i][j], j) \\ (i, j + A[i][j]) \quad (i + A[i][j], j)$$

Discutere informalmente la correttezza dell'algoritmo e calcolare la sua complessità computazionale.

Nell'esempio seguente esistono 5 cammini ammissibili da $(1, 1)$ a $(4, 4)$:

$$\begin{aligned} C_1 &= [(1, 1), (1, 2), (1, 4), (4, 4)] \\ C_2 &= [(1, 1), (2, 1), (3, 1), (3, 2), (3, 4), (1, 4), (4, 4)] \\ C_3 &= [(1, 1), (2, 1), (3, 1), (3, 2), (1, 2), (1, 4), (4, 4)] \\ C_4 &= [(1, 1), (2, 1), (2, 2), (2, 4), (4, 4)] \\ C_5 &= [(1, 1), (1, 2), (3, 2), (3, 4), (1, 4), (4, 4)] \end{aligned}$$

dei quali i primi due sono rappresentati tramite frecce rosse. Per questo input, l'algoritmo deve restituire 5.



Esercizio B2 – Punti ≥ 10

Lo zero-sbilanciamento di un vettore contenente valori 0, 1 è dato dal numero di valori zero meno il numero di valori uno contenuti in esso. Si scriva un algoritmo

```
int zeroUnbalance(int[] A, int n)
```

che restituisca lo zero-sbilanciamento massimale del vettore A di lunghezza n , ovvero il più grande zero-sbilanciamento fra tutti i sottovettori contigui di A .

Discutere informalmente la correttezza dell'algoritmo e calcolare la sua complessità computazionale.

Ad esempio, il vettore 00001000 contiene 7 bit zero e 1 bit 1, quindi il suo zero-sbilanciamento è pari a $7-1=6$. Nel vettore 11000010001, il sottovettore contiguo con massimo zero-sbilanciamento è 00001000, sottolineato. Il vostro algoritmo dovrà quindi rispondere 6.

Esercizio B3 – Punti ≥ 12

Scrivere un algoritmo:

```
int largestSquare(int[][] A, int n)
```

che prenda in input una matrice quadrata A di dimensione $n \times n$ contenente valori 0, 1 e restituisca la dimensione della più grande sottomatrice quadrata che contiene solo valori 1 sui bordi.

Discutere informalmente la correttezza dell'algoritmo e calcolare la sua complessità computazionale.

Nella matrice 8×8 seguente, è possibile vedere una sottomatrice quadrata con bordi di valore 1 di dimensione 5×5 , evidenziata in grigio; è possibile vedere che all'interno di essa esiste anche una sottomatrice quadrata con bordi di valore 1 di dimensione 4×4 . Non è possibile vedere sottomatrici di dimensioni 6×6 o superiori. Per questo input, l'algoritmo deve restituire 5.



Sheet

Page 1