

## Algoritmi e Strutture Dati – Parte 2 - 06/06/2019

### Esercizio B1 – Punti $\geq 6$

Dato un vettore  $V$  contenente  $n$  interi distinti, scrivere una funzione

```
boolean checkPriority(int[] V, int n)
```

che ritorna **true** se il vettore  $V$  rappresenta un albero min-heap di  $n$  elementi memorizzato in un vettore, **false** altrimenti.

Discutere informalmente la correttezza della soluzione proposta e calcolare la complessità computazionale.

### Esercizio B2 – Punti $\geq 12$

ColorfulFlag.com produce bandiere contenenti  $n$  strisce colorate, ognuna delle quali prende uno di  $k$  colori, numerati da 1 a  $k$ . Ovviamente, come mi ricorda anche mia moglie ogni mattina, ci sono alcuni colori che non possono stare vicini perché sono un pessimo abbinamento.

Fortunatamente, GoodPantone.com ha fornito a ColorfulFlag.com (ma non a me) una matrice booleana simmetrica  $A$  di dimensione  $k \times k$ , tale che  $A[c_1][c_2] = A[c_2][c_1] = \mathbf{true}$  se e solo se i colori  $c_1$  e  $c_2$  sono abbinabili, **false** altrimenti. Per evitare strisce vicine di colore uguale, si assuma che  $A[c][c] = \mathbf{false}$  per ogni colore  $1 \leq c \leq k$ .

Scrivere un algoritmo:

```
printFlags(boolean[][] A, int n, int k)
```

che preso in input una matrice  $A$  di dimensione  $k \times k$  e gli interi  $n$  e  $k$ , stampi tutte le possibili bandiere contenenti  $n$  strisce colorate, tali per cui ogni coppia di strisce contigue abbia colori abbinabili secondo la matrice  $A$ .

Discutere informalmente la correttezza della soluzione proposta e calcolare la complessità computazionale.

Per esempio, con tre strisce e con tre colori 1, 2, 3 tali per cui il colore 1 non è abbinabile al colore 2, le bandiere possibili sono le seguenti:

[1, 3, 1], [1, 3, 2], [2, 3, 1], [2, 3, 2], [3, 1, 3], [3, 2, 3]

### Esercizio B3 – Punti $\geq 12$

Si consideri una scacchiera di dimensione  $n \times n$ . Si consideri un pedone che parte dalla cella  $(1, 1)$  (in alto a sinistra) e si può muovere solo in basso (riga = riga + 1) o a destra (colonna = colonna + 1), fino ad arrivare alla cella  $(n, n)$  (in basso a destra). Si consideri una matrice di costi  $P$  di dimensione  $n \times n$  che associa ad ogni cella  $(r, c)$  della scacchiera un costo  $P[r][c]$  compreso fra 0 e 10. Per semplicità, si assuma che  $P[1][1] = 0$ .

- Il *costo* di un cammino da  $(1, 1)$  a  $(n, n)$  è pari alla somma dei pesi delle sue celle.
- Dato un budget  $B$ , un cammino è *valido* se il suo costo è inferiore o uguale al budget.
- Due cammini si dicono *distinti* se gli insiemi delle celle che attraversano sono diversi, ovvero differiscono per almeno una cella.

Scrivere una funzione:

```
int countPaths(int[][] P, int n, int B)
```

che, data la matrice di pesi  $P$  di dimensione  $n \times n$  e un budget  $B$ , restituisca il numero di cammini da  $(1, 1)$  a  $(n, n)$  che siano validi e distinti.

Discutere informalmente la correttezza della soluzione proposta e calcolare la complessità computazionale. In particolare, si evidenzia se l'algoritmo è polinomiale, pseudopolinomiale o superpolinomiale.

Come esempio, si consideri la matrice di input proposta qui sotto e si assuma che il budget sia  $B = 4$ .

0	1	2
1	1	1
2	1	1

Esistono quattro cammini possibili, evidenziati in rosso e grassetto. La funzione dovrà restituire 4.

<b>0</b>	<b>1</b>	2
1	<b>1</b>	<b>1</b>
2	1	<b>1</b>

<b>0</b>	<b>1</b>	2
1	<b>1</b>	1
2	<b>1</b>	<b>1</b>

<b>0</b>	1	2
<b>1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>
2	1	<b>1</b>

<b>0</b>	1	2
<b>1</b>	<b>1</b>	1
2	<b>1</b>	<b>1</b>