

**Corso di Laurea in Informatica**  
**Corso di Algoritmi**  
**Esercizi proposti – 16 marzo 2018**

**1. Chiusura transitiva**

Dato un grafo orientato, memorizzato come matrice di booleani, costruire la sua chiusura transitiva, ossia il grafo che ha un arco tra ogni coppia di vertici tra i quali esiste un cammino nel grafo dato in input.

**2. Probabilità di superare gli esami del semestre**

Uno studente in questo semestre può frequentare  $n$  corsi e conta di dedicare allo studio un numero di ore pari a  $k$ . È importante per lui superare almeno un esame. Il problema sta quindi nel ripartire le ore di studio tra i diversi corsi in modo da minimizzare la probabilità di non superarne neppure uno. Per decidere quanto tempo di studio dedicare a ciascun corso lo studente dispone di una matrice  $P$  dove  $P[i,j]$ , con  $1 \leq i \leq n$  e  $0 \leq j \leq k$ , rappresenta la probabilità di fallire l'esame del corso  $i$  avendogli dedicato  $j$  ore di studio. Scrivere un algoritmo di programmazione dinamica che indichi allo studente quante ore di studio dedicare a ciascuna materia in modo da minimizzare la probabilità di non superare nessun esame.

Si ricorda che se  $p_i$  è la probabilità di fallire l'esame del corso  $i$ , la probabilità di fallire tutti gli esami è  $\prod_{1 \leq i \leq n} p_i$ .

Ad esempio, sia  $n = 3$ ,  $k = 4$  e le probabilità siano date dalla seguente matrice  $P$ :

$$\begin{bmatrix} .8 & .7 & .65 & .62 & .6 \\ .75 & .7 & .67 & .65 & .62 \\ .9 & .7 & .6 & .55 & .5 \end{bmatrix}$$

La strategia migliore è dedicare un'ora al primo corso e tre al terzo, trascurando quindi il secondo. In tal modo la probabilità di non superare nessuno dei tre esami è circa il 29%.

**3. Parentesizzazione**

Data un'espressione  $E = c_1 op_1 c_2 op_2 \dots c_{n-1} op_{n-1} c_n$ , dove  $c_i$  ( $1 \leq i \leq n$ ) è un intero positivo e  $op_j \in \{+, *\}$  ( $1 \leq j < n$ ), si deve inserire una serie di parentesi in modo che il valore dell'espressione calcolato rispettando la parentetizzazione introdotta risulti minimo. Scrivere un algoritmo che, data l'espressione  $E$ , determini il valore minimo ottenibile tramite una sua parentetizzazione. L'algoritmo deve avere complessità  $O(n^3)$ .

## 5. Investimenti in borsa

Supponiamo di avere  $n$  pacchetti di 1.000 euro ognuno da investire in  $m$  imprese. Il numero di pacchetti è un intero e gli investimenti devono essere fatti con un numero intero di pacchetti. La tabella “*return*” descrive il guadagno atteso dagli investimenti individuali:  $return[i, j]$  è il guadagno atteso per un investimento di “ $i$ ” pacchetti di 1.000 euro nell’impresa “ $j$ ”.

- a) Fornire una definizione induttiva del problema di determinare il massimo guadagno atteso dall’investimento degli  $n$  pacchetti disponibili.
- b) Scrivere l’algoritmo di programmazione dinamica che si ottiene dalla definizione precedente.
- c) Quanti confronti effettua l’algoritmo proposto?

## 6. Blocchi di lunghezza pari

Data una stringa binaria, definiamo *blocco* una sottostringa di simboli uguali consecutivi che non può essere estesa. Scrivere un algoritmo che, dato un intero  $n$  stampi tutte le stringhe binarie di lunghezza  $n$  che non contengono blocchi di lunghezza pari.

Ad esempio se  $n = 5$  l’algoritmo deve stampare:

00000, 00010, 01000, 01010, 01110, 10101, 10001, 11101, 10111, 11111.

La complessità dell’algoritmo deve essere  $O(n D(n))$ , dove  $D(n)$  è il numero di stringhe da stampare.