

Pseudocodice

K. Cammini minimi

K.1. Calcolo della lunghezza dei cammini minimi tra ogni coppia di vertici

Algoritmo *FloydWarshall* (grafo pesato $G = (V, E, \omega)$) \rightarrow matrice distanze

/* La funzione ω assegna un peso a ciascun arco.

Il grafo non deve contenere *cicli* di peso negativo. */

Sia D una matrice $n \times n$, con $n = \#V$

for $i \leftarrow 1$ **to** n **do**

for $j \leftarrow 1$ **to** n **do**

if $i = j$ **then** $D[i, j] \leftarrow 0$

else if $(v_i, v_j) \in E$ **then** $D[i, j] \leftarrow \omega(v_i, v_j)$

else $D[i, j] \leftarrow \infty$

for $k \leftarrow 1$ **to** n **do**

for $i \leftarrow 1$ **to** n **do**

for $j \leftarrow 1$ **to** n **do**

if $D[i, k] + D[k, j] < D[i, j]$ **then**

$D[i, j] \leftarrow D[i, k] + D[k, j]$

return D

K.2. Calcolo della lunghezza dei cammini minimi da un vertice s a tutti gli altri

Algoritmo *Dijkstra* (grafo pesato $G = (V, E, \omega)$, vertice s) \rightarrow vettore distanze

/* La funzione ω assegna un peso a ciascun arco.

Il grafo non deve contenere *archi* di peso negativo. */

Sia D un vettore con insieme di indici V

$D[s] \leftarrow 0$

foreach $v \in V \setminus \{s\}$ **do** $D[v] \leftarrow \infty$

$C \leftarrow V$

while $C \neq \emptyset$ **do**

$u \leftarrow$ elemento di C con $D[u]$ minima

$C \leftarrow C \setminus \{u\}$

foreach $(u, v) \in E$ **do**

if $D[u] + \omega(u, v) < D[v]$ **then**

$D[v] \leftarrow D[u] + \omega(u, v)$

return D
