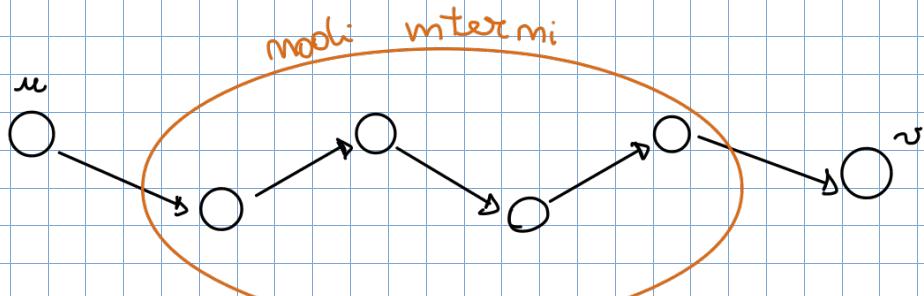


Simulazione: ore 24 delle 9-12 primo 21

## Floyd-Warshall

$d = \#$  massimo di archi in un C.m.



$$V = \{v_1, v_2, v_3, \dots, v_m\}$$

$$V_K = \{v_1, v_2, v_3, \dots, v_K\}$$

$$V_0 = \{\}$$

$$V_1 = \{v_1\}$$

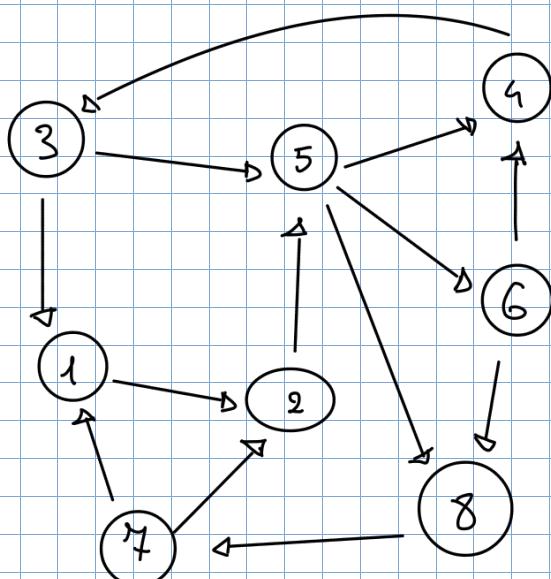
$$V_2 = \{v_1, v_2\}$$

:

$$V_m = V$$

motivazione per  
motivare il sottoproblema  
fatto de  $K$  modi

la dimensione del problema  
diventa: il numero di cammini minimi  
con  $K$  modi



$$\delta^0(i,j)$$

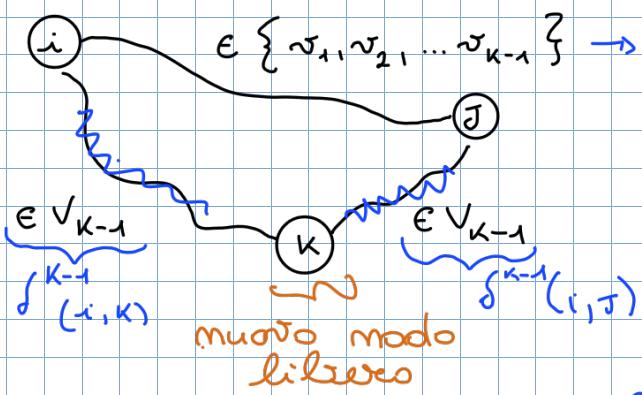
non forse niente

$$\delta^1(i,j)$$

sono passate de 1

decomponemo le definizioni di dimensione del problema

Così:



} del K-esimo passaggio  
c'è solo un modo  
K che sarà l'ultimo  
passo e \$ V\_K \$

unendo i due cammini liberi otengo un cammino che si basa su K

$$D^k[i, j] = f^k(i, j)$$

una matrice per mantenere i valori di ogni passo

$$D^k[i, j] = \begin{cases} w[i, j] & \text{se } k=0 \quad \text{caso base con } V^0 = \{\} \\ \min(D^{k-1}[i, j], D^{k-1}[i, k] + D^{k-1}[k, j]) & \text{non ho bisogno di un for che ricorre tutti i modi perché k è definito} \end{cases}$$

Floyd-Warshall (w)

$$D^0 = w$$

for \$ k \leftarrow 1 \$ to \$ m \$ do \$ O(m) \$  
\$ D^k \leftarrow \text{new Matrix}(m, m) \$

$$O(V^3)$$

for \$ i \leftarrow 1 \$ to \$ m \$ do \$ O(m) \$

for \$ j \leftarrow 1 \$ to \$ m \$ do \$ O(m) \$

$$D^k[i, j] \leftarrow D^{k-1}[i, j]$$

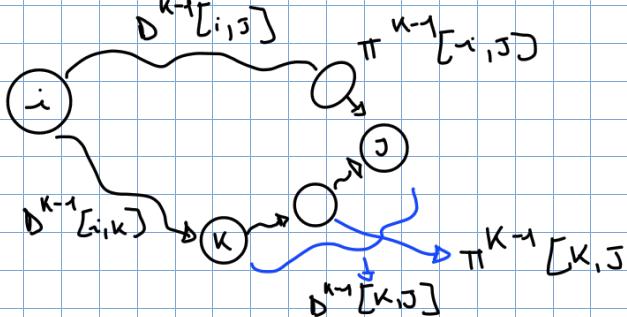
$$\text{if } D^k[i, j] > D^{k-1}[i, k] + D^{k-1}[k, j]$$

$$\text{then } D^k[i, j] \leftarrow D^{k-1}[i, k] + D^{k-1}[k, j]$$

return \$ D^m \$

Se non trovi un arco  $\pi[i, j]$  allora il cammino minimo precedente  
otteniamo un altro dei cammini minimi

$$\pi^0[i, j] \begin{cases} i = [i, j] \in E \\ \text{null} \quad \text{altrimenti} \end{cases}$$



Floyd-Warshall ( $w$ )

$$D^0 = w$$

$$\pi[i, j] = \begin{cases} i = [i, j] \in E \\ \text{null} \quad \text{altrimenti} \end{cases}$$

For  $k \leftarrow 1$  to  $m$  Do

$$D^k \leftarrow \text{new Matrix}(m, m)$$

For  $i \leftarrow 1$  to  $m$  Do

for  $j \leftarrow 1$  to  $m$  do

$$D^k[i, j] \leftarrow D^{k-1}[i, j]$$

$$\pi^k[i, j] \leftarrow \pi^{k-1}[i, j]$$

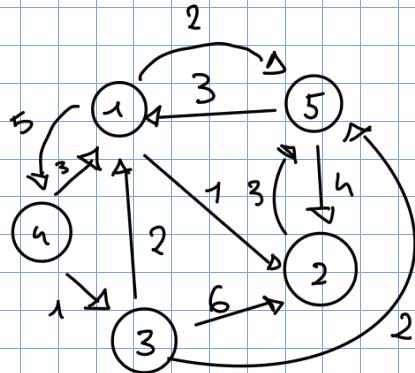
$$\text{if } D^k[i, j] > D^{k-1}[i, k] + D^{k-1}[k, j]$$

$$\text{then } D^k[i, j] \leftarrow D^{k-1}[i, k] + D^{k-1}[k, j]$$

$$\pi^k[i, j] \leftarrow \pi^{k-1}[k, j]$$

return  $D^m$

Esempio



$W = D^0$

	1	2	3	4	5
1	0	1	$\infty$	5	2
2	$\infty$	0	$\infty$	$\infty$	3
3	2	6	0	$\infty$	2
4	3	$\infty$	1	0	$\infty$
5	3	4	$\infty$	$\infty$	0

3

Stende cose per le col

può questo col ne c'è inf  
in una riga le righe sono uguali  
se c'è 0 riservato

tutti quelli in orizzontale su K

questo  
è K

$W = D^1$

$W = D^3$

	1	2	3	4	5
1	0	1	$\infty$	5	2
2	$\infty$	0	$\infty$	$\infty$	3
3	2	3	0	4	2
4	3	4	1	0	5
5	3	4	$\infty$	8	0

	1	2	3	4	5
1	0	1	$\infty$	5	2
2	$\infty$	0	$\infty$	$\infty$	3
3	2	3	0	4	2
4	3	4	1	0	3
5	3	4	$\infty$	8	0

$W = D^2$

	1	2	3	4	5
1	0	1	$\infty$	5	2
2	$\infty$	0	$\infty$	$\infty$	3
3	2	3	0	4	2
4	3	4	1	0	5
5	3	4	$\infty$	8	0

	1	2	3	4	5
1	0	1	6	5	2
2	$\infty$	0	$\infty$	$\infty$	3
3	2	3	0	4	2
4	3	4	1	0	3
5	3	4	9	8	0

$W = D^5$

	1	2	3	4	5
1	0	1	6	5	2
2	6	0	12	11	3
3	2	3	0	4	2
4	3	4	1	0	3
5	3	4	5	8	0

$$D_5[i, j] = \delta(i, j)$$