

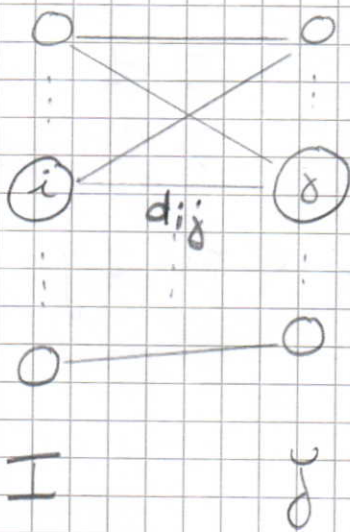
# Modelli di localizzazione

(E1)

## Esempi

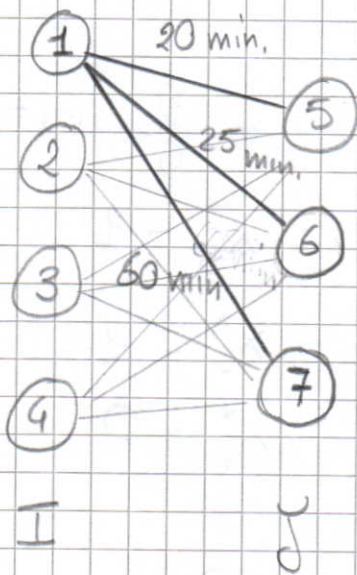
$$G = (I \cup J, E)$$

Quello di rete logistica considerato (supponiamo per semplicità  $I \cap J = \emptyset$ )



$x_j$  variabile di localizzazione

(1)



	$d_{ij}$		
	5	6	7
1	20	25	60
2	30	15	30
3	30	15	30
4	30	15	10

Supponiamo  $D_c = 20$  min. distanza di copertura

$$X_i = \{j \in J : d_{ij} \leq 20 \text{ min}\}$$

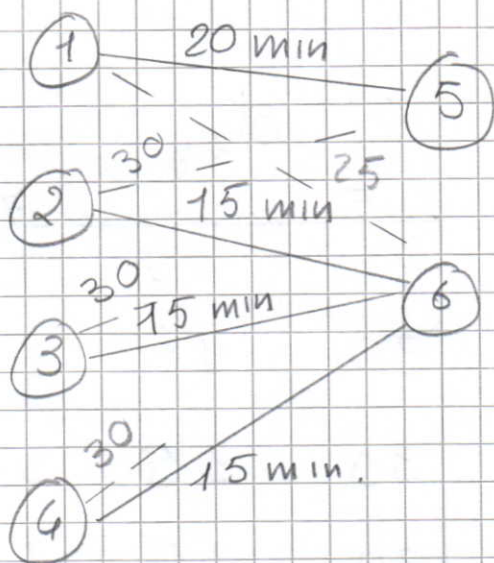
$$N_1 = \{5\} \quad N_2 = N_3 = \{6\} \quad N_4 = \{6, 7\}$$

(SCLP)      Min  $x_5 + x_6 + x_7$

copertura	modo 1	$x_5$	$\geq 1$	
"	2	$x_6$	$\geq 1$	
"	3	$x_6$	$\geq 1$	ridondante!
"	4	$x_6 + x_7$	$\geq 1$	

$x_5, x_6, x_7 \in \{0, 1\}$

Una soluzione ottima:



2 facility aperte:

$$x_5^* = 1$$

$$x_6^* = 1$$

$$x_7^* = 0$$

NB: anche se la facility in 7 sarebbe stata più vicina per il nodo domanda 4! (10 min. anziché 15 min); ma il requisito è non sforzare la massima distanza  $D_c$

Supponiamo ora che, per motivi di budget, si possa aprire una sola facility:  $P=1$  (E1)

Voglio installare la facility in modo da "coprire" il maggior numero possibile di modi domanda (assumiamo  $h_i=1$ ,  $i=1,2,3,4$ )

(MELP)

$$\text{Max } z_1 + z_2 + z_3 + z_4$$

$$\begin{aligned} x_5 &\geq z_1 \\ x_6 &\geq z_2 \\ x_6 &\geq z_3 \\ x_6 + x_7 &\geq z_4 \end{aligned}$$

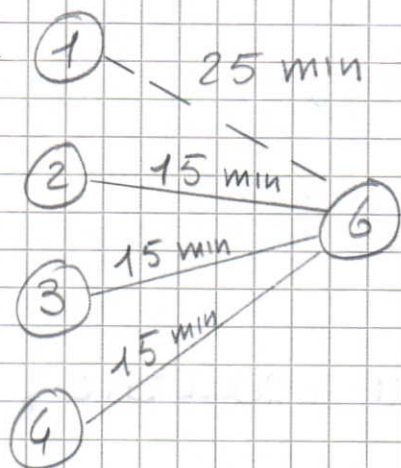
$$x_5 + x_6 + x_7 = 1 \quad (=P)$$

$$x_5, x_6, x_7 \in [0, 1]$$

$$z_1, z_2, z_3, z_4 \in [0, 1]$$

la soluzione ottima:

non "coperto"



nesso a coprire  
3 modi domanda

$$x_6^* = 1 \quad x_5^* = x_7^* = 0$$

→  $z_1^* = 0$

$z_2^*$ ,  $z_3^*$  e  $z_4^*$  possono invece essere posti a 1