

Esercizio 1. (5 punti) Dato un grafo $G = (N, A)$ con un peso $c_{ij} \geq 0$ ed una capacità massima u_{ij} per ogni arco $(i, j) \in A$, ed un insieme di K commodity, si consideri il seguente modello di flusso di costo minimo multicommodity con variabili z_{ij} di design sugli archi, ovvero se $z_{ij} = 1$ allora l'arco esiste, 0 altrimenti:

$$\begin{aligned}
 (1) \quad & \min z = \sum_{(i,j) \in A} f_{ij} z_{ij} + \sum_{(i,j) \in A} \sum_{k \in K} c_{ij} x_{ij}^k \\
 (2) \quad & \sum_{(j,i) \in BS(i)} x_{ji}^k - \sum_{(i,j) \in FS(i)} x_{ij}^k = b_i^k \quad \forall k \in K, \forall i \in N \\
 (3) \quad & \sum_{k \in K} x_{ij}^k \leq u_{ij} z_{ij} \quad \forall (i, j) \in A \\
 (4) \quad & x_{ij}^k \geq 0 \quad z_{ij} \in \{0, 1\} \quad \forall (i, j) \in A.
 \end{aligned}$$

Si noti che al design di ogni arco è associato un costo fisso f_{ij} . Si discuta un rilassamento del problema dato trattandone l'efficienza e l'efficacia.

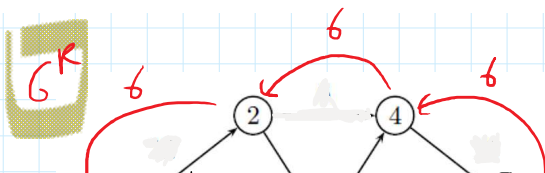
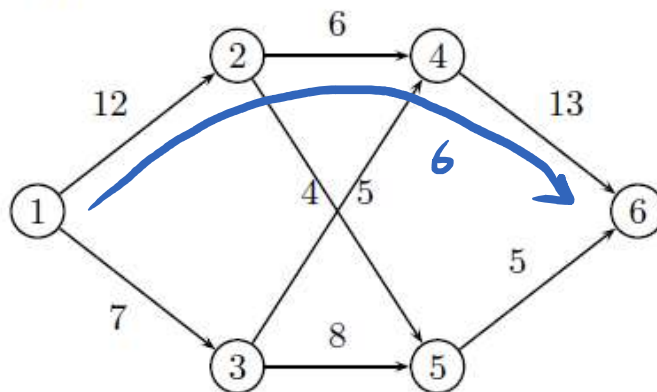
1) Rilassamento continuo:

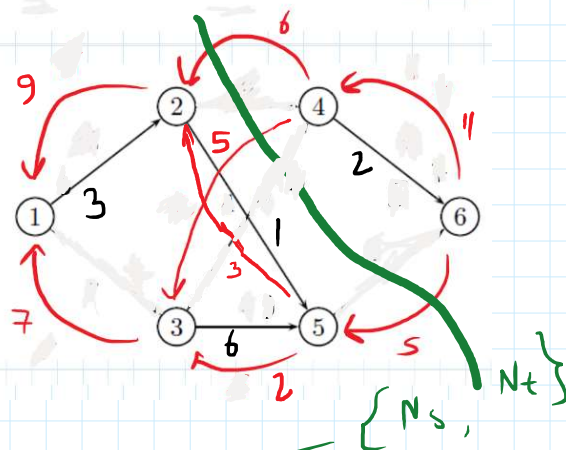
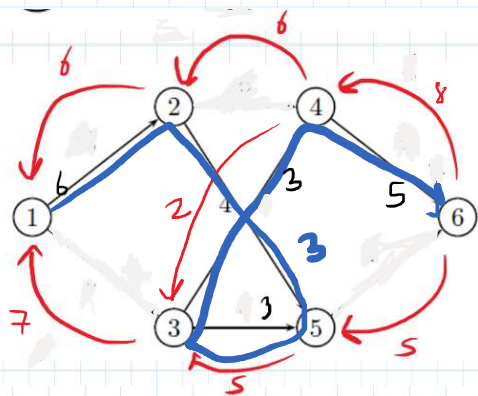
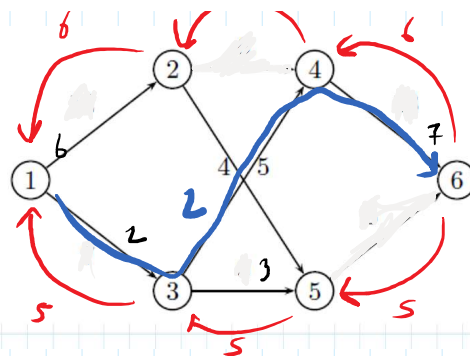
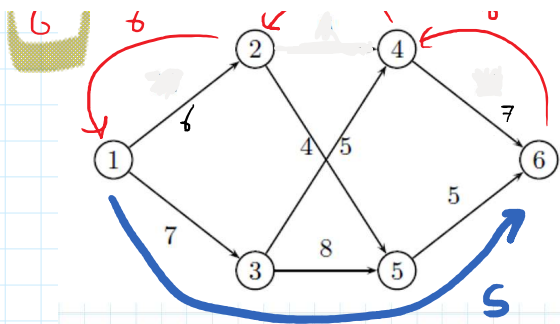
$$z_{ij} \in [0, 1] \quad \forall (i, j) \in A.$$

- Si tratta di un problema PL quindi può essere risolto in maniera "efficiente" ed approssimativa.
- Con tecniche di arrotondamento è possibile avere una soluzione relativamente efficace, quindi una buona soluzione.
- Siccome la matrice di incidenza nodi-archi è e totalmente unimodulare, quindi hanno la proprietà dell'integrità, quindi la sol. del RC è intera, quindi ottima per il problema originale NON SICURO AL 100%

Esercizio 2. (6 punti) Si consideri il seguente problema di flusso di massimo, dove per ogni arco sono riportate le capacità. Trovare la soluzione ottima (valore totale del flusso e flussi sui singoli archi), illustrando i passi dell'algoritmo applicato. Si individui il taglio di capacità minima.

FORD
FULKERSON



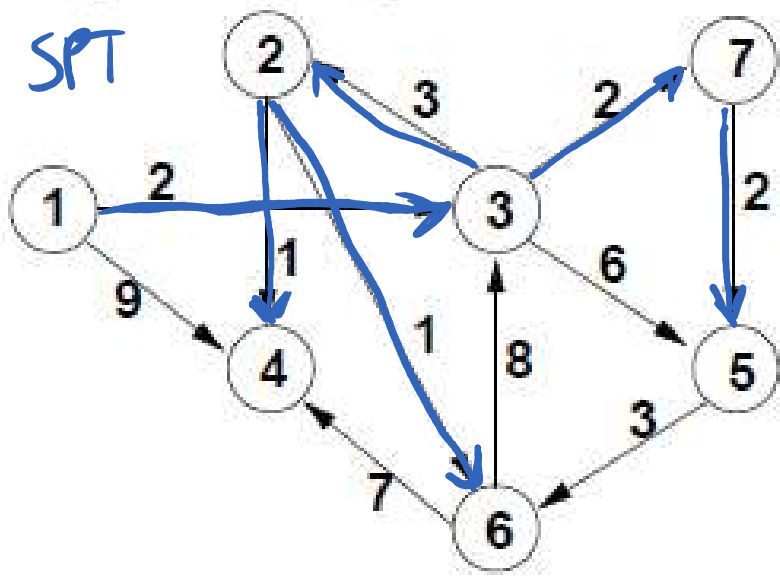


Taglio di capacità

$$\text{minimo } U(\{N_s, N_t\}) = U_{24} + U_{34} + U_{56} = 6 + 5 + 5 = 16$$

$$\Rightarrow X(\{N_s, N_t\}) = x_{13} + x_{12} = 9 + 7 = 16 \Rightarrow \text{MAX FLOW ottimo}$$

SPT con PAPE-D'ESORO (DEQUE)



VALORI

1	2	3	4	5	6	7
0	5	2	9 6	8 6	6	4

DEQUE:

~~1~~ 3 4 2 7 5

INSERZIONE

FIFO: 1, 3, 4, 2, 7, 5