

- CONSIDERIAMO IL PROBLEMA DI FLUSSO MASSIMO SU UNA RETE CON SORGENTE s , DESTINAZIONE t E CAPACITÀ μ_{ij}

$$\max \phi$$

$$\forall j \neq s, t \quad \sum_{(i,j) \in E} x_{ij} = \sum_{(j,z) \in E} x_{jz}$$

$$\sum_{(i,s) \in E} x_{is} + \phi = \sum_{(s,z) \in E} x_{sz}$$

$$\sum_{(i,t) \in E} x_{it} = \phi + \sum_{(t,z) \in E} x_{tz}$$

$$x_{ij} \geq 0$$

$$x_{ij} \leq \mu_{ij}$$

LA MATRICE A HA PIÙ O MENO LA FORMA SEGUENTE

$$A = \left(\begin{array}{c} \text{ } \\ \text{ } \\ \text{ } \\ \text{ } \\ \text{ } \end{array} \right) \left\{ \begin{array}{l} \text{NODI} \leftarrow \\ \text{NON-NEGATIVITÀ} \\ \text{CAPACITÀ} \end{array} \right\} \downarrow \text{ARCHI}$$

ARCHI (x_{ij}) E
LA VARIABILE
 ϕ

• IL DUALE DIVENTA

$$\min \sum u_{ij} y_{ij}$$

$$z_i - z_j + y_{ij} \geq 0 \leftarrow$$

$$-z_s + z_t = 1$$

$$y_{ij} \geq 0$$

• POSSIAMO LIMITARE LA RICERCA DELL'OTTIMO AL CASO IN CUI

$$z_i, z_j, y_{ij} \in \{0, 1\}$$

• IL PROBLEMA RISULTANTE, QUINDI, NON SARÀ NIENT'ALTRO CHE IL PROBLEMA MIN-CUT, PERCHÉ:

→ LE VARIABILI y_{ij} VI DICONO CHE (i, j) È UN ARCO CHE ATTRAVERSA IL TAGLIO NELLA DIREZIONE NATURALE

→ z_i VALE 1 SSE i APPARTIENE A N_t , ALTRIMENTI VALE 0

→ IL VINCOLO $-z_s + z_t = 1$
VI DICE CHE $s \in N_s$ E $t \in N_t$

→ IL VINCOLO $z_i - z_j + y_{ij} \geq 0$
VI DICE CHE OGNI QUALVOLTA
 $i \in N_s$ E $j \in N_t$ $y_{ij} \geq 1$,

PERCHÉ ALTRIMENTI LA
SOMMA $z_i - z_j + y_{ij}$ SAREBBE
UGUALE A $0 - 1 + 0 \neq 0$