

LP-Formulierung für MFL

$$\min \sum_{i \in F} f_i y_i + \sum_{i \in F} \sum_{j \in D} c_{ij} x_{ij}$$

$$(P) \quad x_{ij} \leq y_i \quad \forall i, j \quad (v)$$

$$\sum_{i \in F} x_{ij} = 1 \quad \forall j \quad (v)$$

$$x_{ij}, y_i \geq 0$$

$$\max \sum_{j \in D} v_j$$

$$(D) \quad v_j - w_{ij} \leq c_{ij} \quad \forall i, j \quad (x)$$

$$\sum_{j \in D} w_{ij} \leq f_i \quad \forall i \quad (y)$$
$$w_{ij} \geq 0$$

-
- $\gamma := \emptyset$ // rekursiv geöffnete Standorte
 - Erhöhe ^{schrittweise} $v_j \forall j$ und definiere $w_{ij} := \max\{0, v_j - c_{ij}\}$
 - Höre auf, v_j zu erhöhen, falls j verbunden wird durch:

$$(A) \quad v_j = c_{ij} \text{ für } i \in \gamma \Rightarrow \text{setze } \sigma(j) = i$$

" (i, j) wird tight "

$$(B) \quad \sum_{j \in D} w_{ij} = f_i \text{ für } i \notin \gamma, \text{ setze } \gamma := \gamma \cup \{i\} \text{ und}$$
$$\forall j: v_j \geq c_{ij} \text{ und } j \text{ noch nicht verbunden: } \sigma(j) = i.$$

Bem.: Falls $w_{ij} > 0$, so ist (i, j) tight geworden, bevor i geöffnet wurde.