

Umladeproblem

$$\text{Netzwerk } N = \left(\begin{array}{c} V, E, b, c, [l, u] \\ \text{Knoten} \quad \text{Kanten} \quad \text{Bedarfe} \quad \text{Kosten} \quad \text{Flussschranken} \end{array} \right)$$

$$V = \{1, \dots, n\}, \quad E \subseteq V \times V, \quad c: E \rightarrow \mathbb{R}, \quad b: V \rightarrow \mathbb{R}, \quad \sum_{k \in V} b_k = 0$$

A-Knoten-Kanten-Inzidenzmatrix

$$A = \{a_{ik} \mid i \in V, k \in E\}$$

$$a_{ik} = 1, \text{ wenn } k = ji \in V$$

$$a_{ik} = -1, \text{ wenn } k = ij \in V$$

$$a_{ik} = 0, \text{ sonst}$$

Umladeproblem

Baumlösungen

$$\min cx$$

$$\text{s.t. } Ax = b$$

$$x \geq 0$$

$$\text{Spannbaum } T, T = (V, E_T), E_T \subseteq E$$

zul. Lösung x – Baumlösung, vorgegeben durch T

falls $x_{ij} = 0 \forall ij \in E_T$

Netzwerk-Simplex-Methode (NSM)

Starte mit x , vorgegeben durch T

Schritt 1:

$$y_1 \dots y_n : y_i + c_{ij} = y_j \quad \forall ij \in T$$

Schritt 2:

$$\text{suche } e = ij \notin T : y_i + c_{ij} < y_j$$

$$y_i + c_{ij} - y_j = \bar{c}_{ij} \leftarrow \text{reduzierte Kosten}$$

(falls $\exists e = ij \notin T : y_i + c_{ij} < y_j \Rightarrow x$ ist optimal \leadsto STOP)

Schritt 3:

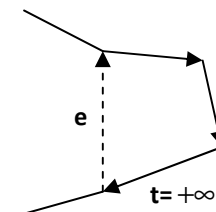
$$\bar{x}, \bar{T} = T + e - f$$

$$t = x_f = \min \{x_{ij}, ij \in C, ij \uparrow e\}$$

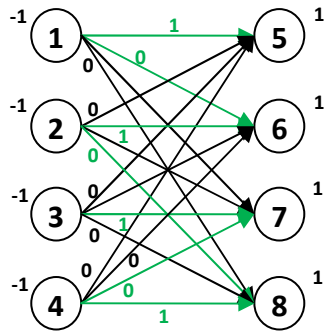
(falls t unbegrenzt, weil Kanten mit e gleichgerichtet
 \rightarrow das Problem ist unbegrenzt (unbounded) \rightarrow STOP)

$$\bar{c}\bar{x} \leq cx$$

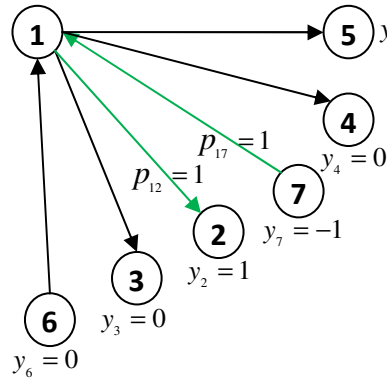
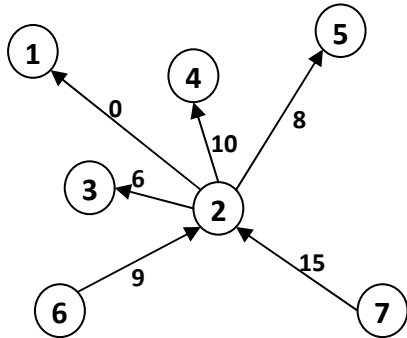
$$x := \bar{x}, T := \bar{T} \rightarrow \text{gehe zu Schritt 1}$$



zu Folie 32



zu Folie 38



Hilfsproblem:

$$\sum_{ij \in E^w} p_{ij} x_{ij} \rightarrow \min$$