

KO 11.11.16

Bemerkungen

- Für eine Zirkulation $f \in \text{Circ}(D, l, u)$ kann man analog zu Def. 2.3! ein Residualnetzwerk D_f definieren via $(\forall a \in A)$

$$\begin{aligned} a \in A_f &\iff f_a < u_a \\ \bar{a} \in A_f &\iff f_a > l_a \end{aligned}$$

mit Residualkapazitäten

$$\bar{u}_a := u_a - f_a$$

$$\bar{u}_{\bar{a}} := f_a - l_a$$

$$\forall a \in A : a \in A_f$$

$$\forall a \in A : \bar{a} \in A_f$$

und Residualkosten

$$\bar{c}_a := c_a$$

$$\bar{c}_{\bar{a}} := -c_a$$

$$\forall a \in A$$

$$\forall a \in A$$

Satz 2.47 $f \in \text{Circ}(\mathbb{D}, \ell, \mu)$ ist genau dann eine c -kostenminimale Zirkulation, wenn \mathbb{D}_f keinen Kreis negativer \Leftrightarrow -Lage hat.

Beweis: • Ist $C \subseteq A_f$ ein Kreis in \mathbb{D}_f , so ist $\tilde{f} := \text{aug}(f, c, \text{cap}(C))$ eine Zirkulation mit

$$\langle c, \tilde{f} \rangle = \langle c, f \rangle + \Leftrightarrow(C).$$

• Umgekehrt identifizieren $f, \tilde{f} \in \text{Circ}(\mathbb{D}, \ell, \mu)$ eine Zirkulation $\tilde{f} \in \mathbb{R}_+^A$ mit:

$\forall a \in A$:

Falls $f_a < \tilde{f}_a$: $\overset{\Leftrightarrow}{f_a} := f_a - \tilde{f}_a, \overset{\Leftrightarrow}{\tilde{f}_a} := 0$

Falls $f_a > \tilde{f}_a$: $\overset{\Leftrightarrow}{\tilde{f}_a} := \tilde{f}_a - f_a, \overset{\Leftrightarrow}{f_a} := 0$

Somit : $\overset{\Leftrightarrow}{f_a} := \overset{\Leftrightarrow}{\tilde{f}_a} := 0$

[Weil $\tilde{f} - f \in \ker(\text{Inz}(\mathbb{D}))$]

$$\text{und } \langle \overset{\leftrightarrow}{c}, \overset{\leftrightarrow}{f} \rangle = \langle c, \tilde{f} - f \rangle$$

$$= \langle c, \tilde{f} \rangle - \langle c, f \rangle$$

- Da $l \leq \tilde{f} \leq n$ ist, ist $\overset{\leftrightarrow}{f}_{A_f}$ sogar eine Funktion in D_f .

- Nach Satz 2.17 gibt es kein $C_1, \dots, C_k \in A_f$ und $\lambda_1, \dots, \lambda_k \geq 0$ und

$$\overset{\leftrightarrow}{f}_{A_f} = \sum_{i=1}^k \lambda_i \cdot \chi(C_i) \quad \checkmark$$

- Ist $c(\tilde{f}) < c(f)$, so ist $\langle \overset{\leftrightarrow}{c}, \overset{\leftrightarrow}{f} \rangle < 0$,
 $\langle \overset{\leftrightarrow}{c}_{A_f}, \overset{\leftrightarrow}{f}_{A_f} \rangle$

so gilt es also

benötigen ein $i \in [k]$ und

$$\langle \overset{\leftrightarrow}{c}, \chi(C_i) \rangle < 0. \quad \square$$

Kor. 2.48 $f \in \text{Circ}(D, l, u)$ ist genau dann eine c -kostenminimale Zirkulation, wenn es in D_f ein \mathbb{C} -Potential gibt, d.h., genau dann, wenn $\pi \in \mathbb{R}^V$ existiert mit:

$$\begin{array}{ll} c_a \geq \pi_w - \pi_v & f_a < u_a \\ c_a \geq \pi_v - \pi_w & f_a > l_a \end{array}$$

Bew.: Kor. 2.48 erhält man auch aus dem Satz von komplementen Schlepp für

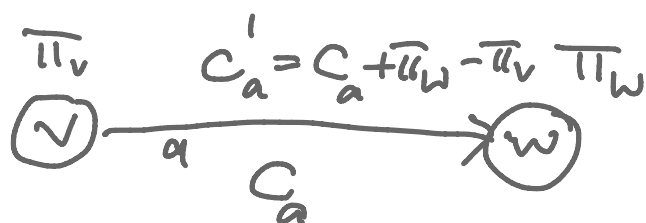
$$\min \{ \langle c, f \rangle : \text{Inz}(D) \cdot f = 0, l \leq f \leq u \}.$$

Kor. 2.50: Für ganzzahlige Schranken $l, u \in \mathbb{Z}^A$ hat das Min-Cost-Circulation Problem immer eine ganzzahlige Optimallösung (wenn es überhaupt eine Lösung hat).

Bew.: Alg. 2.49 hat i.A. keine polynomial in der Eingabgröße beschreibbare Laufzeit!

Lem. 2.51: Für $\pi \in \mathbb{R}^V$ und $c' \in \mathbb{R}^A$
 und

$$c'_{vw} := c_{vw} + \pi_w - \pi_v \quad \forall (v,w) \in A$$



gilt
 diese $\vec{c}(G) = \vec{c}'(G)$ für alle
 $G \subseteq A$ in \mathcal{D} .

\Downarrow

