

GÜO 23 27.1.20

Schlupf-Matrizen (Slack-Matrices) und nicht-negativer Lagrange

$$A \in \mathbb{R}^{m \times n}$$

$$\emptyset \neq P = P^{\leq}(A, b) = \text{conv}(V)$$

(Für jede Ungl. in $Ax \leq b$ geht es
reziprok ein $v \in V$, das sie mit
Gleichheit erfüllt)

Schlupf-Matrix:

$$S := b \cdot \mathbb{1}_V - A \cdot V \in \mathbb{R}_{\geq 0}^{m \times V}$$

($\leftarrow V$ wird als Index aufgeführt, den Spalten
die Elemente von V sind)

$$(S_{i,v} = b_i - \langle A_{i,*}, v \rangle)$$

$$\textcircled{1} \text{ Sei } S = U \cdot W \text{ mit } U \in \mathbb{R}_{\geq 0}^{m \times q}, W \in \mathbb{R}_{\geq 0}^{q \times V}$$

$$\Rightarrow P = \{x \in \mathbb{R}^n : Ax + Uy = b, y \geq 0_q\}$$

$$\left[\begin{array}{l} \text{"} \supset \text{"} : y \geq 0, Ax + Uy = b \xrightarrow{U \geq 0} Ax \leq b \Rightarrow x \in P \\ \text{"} \supseteq \text{"} : \text{Für } v \in V \text{ ist } y := W_{*,v} \geq 0 \text{ mit } Av + Uy = Av + S_{*,v} = b \end{array} \right]$$

$$\textcircled{2} \quad P = \left\{ x \in \mathbb{R}^n : Cx + Dy = f, y \geq 0_q \right\} \quad \left(\begin{array}{l} \text{jede einzelne Formung} \\ \text{der Spalte } q \text{ kann in so} \\ \text{ein Form gebracht werden.} \end{array} \right)$$

$$Ax \leq b \text{ gültig für } P \Rightarrow \text{[LP-Dualität]}$$

$$\exists R, T : R \cdot (C, D, f) + T \cdot (0, -\mathbb{1}_q, 0) = (A, 0, b), \quad T \geq 0$$

$$\Rightarrow RC = A, \quad \underbrace{RD - T = 0}, \quad Rf = b, \quad \underbrace{T \geq 0}$$

$$\Rightarrow u := RD \geq 0 \quad (u \in \mathbb{R}_+^{m \times q})$$

Für jedes $v \in V$ s: $u(v) \geq 0$ und $Cv + Du(v) = f$ [Ex., da $v \in P$]
 & $W \in \mathbb{R}_+^{q \times n}$ die Matrix mit Spalten $(u(v))_{v \in V}$.

$$\Rightarrow UW = RDW = R \cdot (f \cdot \mathbb{1}_n - CV) = b \cdot \mathbb{1}_n - AV = S$$

Def.: Für $S \in \mathbb{R}_{\geq 0}^{m \times t}$ heißt

$$\text{rang}_+(S) := \text{min} \{q : \exists U \in \mathbb{R}_{\geq 0}^{m \times q}, W \in \mathbb{R}_{\geq 0}^{q \times t} : S = UW\}$$

der nicht-negativen Rang von S .

Erinnerung: $\text{rang}(S) = \text{min} \{q : \exists U \in \mathbb{R}^{m \times q}, W \in \mathbb{R}^{q \times t} : S = UW\}$

Wir haben jetzt: $\text{xc}(P) = \text{rang}_+(S)$

$$U \in \mathbb{R}^{m \times q}, W \in \mathbb{R}^{q \times t} : UW = \sum_{k=1}^q U_{*,k} \cdot W_{k,*}$$

Spaltenvektor

Zeilenvektor

$$\begin{aligned} (UW)_{ij} &= \left(\sum_{k=1}^q U_{i,*} \cdot W_{k,*} \right)_{ij} \\ &= \sum_{k=1}^q U_{i,k} \cdot W_{k,j} \\ &= \sum_{k=1}^q U_{i,k} W_{k,j} \end{aligned}$$

$\text{rang}_+(S) =$ kleinste Anzahl nicht-negativer lsg. Einheitssummanden

Def.: Für $M \in \mathbb{R}_{\geq 0}^{m \times t}$ &

$$\text{supp}(M) = \left\{ (i,j) : M_{ij} \neq 0 \right\}$$

↑
d.h. > 0 , da $M \geq 0$

Ist $M = M^1 + \dots + M^r$ mit $M, M^1, \dots, M^r \geq 0$, so ist

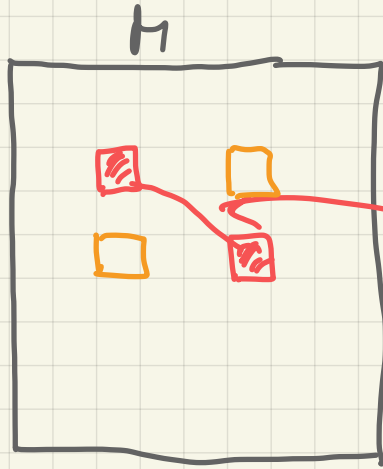
$$\text{supp}(M) = \text{supp}(M^1) \cup \dots \cup \text{supp}(M^r)$$

Für $u \in \mathbb{R}_+^m$ und $w \in \mathbb{R}_+^t$ ist $\text{supp}(uw^T) = \text{supp}(u) \times \text{supp}(w)$

Für $M \in \mathbb{R}_+^{m \times t}$, $I \subseteq [m]$, $J \subseteq [t]$ heißt (I, J) ein Rechteck von M ,
wenn $I \times J \subseteq \text{supp}(M)$.

Def: Die Rechtstreckbedeckungszahl $rc(M)$ von $M \in \mathbb{R}_+^{n \times n}$ ist die kleinste Anzahl Rechtecke von M , deren Vereinigung $\text{supp}(M)$ ist.

Folgerung: $xc(P) \geq rc(S)$



$\square > 0$

Kante genau dann, wenn an wenigstens eines der Positionen \square und \square eine 0 steht.

\Rightarrow Graph $G(M)$ auf Knotenmenge $\text{supp}(M)$

Rechtecke sind stabile Mengen in $G(M)$

$rc(M) =$ Färbungszahl von $G(M)$.