

## Lineare und Ganzzahlige Optimierung

### 9. Übung

1. Sei  $A := \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ s & -1 \end{pmatrix}$  und  $b := \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ -1 \end{pmatrix}$ .

Benutzen Sie den IDEALISIERTEN ELLIPSOID-ALGORITHMUS mit  $R = 2$ , um einen Vektor in  $P = \{x \in \mathbb{R}^2 \mid Ax \leq b\}$  für  $s = -1$  bzw.  $s = -2$  zu berechnen. (3 Punkte)

2. Wir definieren  $\|A\| := \max_{\|x\|=1} \|Ax\|$  für  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , wobei  $\|\cdot\| : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  die gewöhnliche Euklidische Norm ist. Zeigen Sie:

(a)  $\|A\|$  ist eine Norm.

(b)  $\|aa^T\| = a^T a$

(c)  $\|A\| = \max\{x^T A x \mid \|x\| = 1\}$  falls  $A$  positiv semidefinit ist

(d)  $\|A\| \leq \|A + B\|$  falls  $A$  und  $B$  positiv semidefinit sind. (1+2+2+1 Punkte)

3. Zeigen Sie  $|\det(A)| \leq \prod_{i=1}^n \|a_i\|$  für eine  $n \times n$ -Matrix  $A$  mit Spalten  $a_1, \dots, a_n$  (wobei  $\|\cdot\| : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  wieder die gewöhnliche Euklidische Norm ist). (3 Punkte)

4. Es sei  $G$  ein einfacher gerichteter Graph. Betrachten Sie das folgende lineare Programm:

$$\begin{array}{ll} \min & \sum_{e=\{v,w\} \in E(G)} x_{vw} \\ \text{s.d.} & \sum_{w \in S} x_{vw} \geq \lceil \frac{1}{4}|S|^2 + \frac{1}{2}|S| \rceil \quad \text{für } v \in V(G), S \subseteq V(G) \setminus \{v\} \\ & x_{uw} \leq x_{uv} + x_{vw} \quad \text{für } u, v, w \in V(G) \\ & x_{vw} \geq 0 \quad \text{für } v \in V(G) \\ & x_{vv} = 0 \quad \text{für } v \in V(G) \end{array}$$

(a) Zeigen Sie, dass dies eine Relaxierung des folgenden Problems ist: Finde Abstände  $x_{vw}$  für die Knoten von  $G$ , so dass  $\sum_{e=\{v,w\} \in E(G)} x_{vw}$  minimiert wird, unter der Nebenbedingung

dass es eine Sortierung  $\{v_1, \dots, v_{|V(G)|}\} = V(G)$  der Knoten gibt mit  $x_{v_i v_j} = |i - j|$  für  $i, j \in \{1, \dots, |V(G)|\}$ .

(b) Zeigen Sie, dass es ein Separationsorakel mit polynomieller Laufzeit für den Lösungsraum dieses LPs gibt. (2+2 Punkte)