

# Diskrete Optimierung

## 3. Übungsblatt



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Fachbereich Mathematik  
Prof. Dr. Michael Joswig  
Dipl.-Math. Madeline Lips

SoSe 2013  
30. April und 2. Mai 2013

### Gruppenübung

#### Aufgabe G1 (Doppelte Beschreibung (1))

(a) Beweisen Sie folgendes Lemma.

**Lemma:** Sei  $V$  eine endliche Punktmenge und  $P = \text{conv} V$ . Schneiden wir das Polytop nun mit einem weiteren affinen Halbraum  $H^+$ . Sei  $V_0, V_+, V_-$  die Partition der Menge  $V$ , die durch  $V_0 = V \cap H$ ,  $V_+ = V \cap H^+ \setminus H$ ,  $V_- = V \cap H^- \setminus H$  definiert ist. Dann gilt

$$P \cap H^+ = \text{conv}((V_0 \cup V_+) \cup \{[v, w] \cap H : v \in V_+, w \in V_-\}).$$

Wobei  $[v, w] = \{\lambda v + (1 - \lambda)w \mid 0 \leq \lambda \leq 1\}$  die Strecke von  $v$  nach  $w$  ist.

(b) Gegeben sei folgender Algorithmus:

#### Algorithm 1 Grundalgorithmus der doppelten Beschreibung

INPUT: Menge affiner Halbräume  $\mathcal{H} = \{H_1^+, \dots, H_m^+\}$  in  $\mathbb{R}^n$ , so dass  $P = H_1^+ \cap \dots \cap H_m^+$  beschränkt und volldimensional sowie  $P_{n+1} = H_1^+ \cap \dots \cap H_{n+1}^+$  ein  $n$ -Simplex ist.

OUTPUT: Punktmenge  $V$  mit  $\text{conv} V = P$

- 1:  $V_{n+1} \leftarrow$  Eckenmenge von  $P_{n+1}$
- 2: **for**  $k \leftarrow n + 2, \dots, m$  **do**
- 3:   Konstruiere  $V_k$  mit  $\text{conv} V_k = P_k = P_{k-1} \cap H_k^+$  wie in obigen Lemma
- 4: **end for**
- 5: **return**  $V_m$

Zeigen Sie, dass Algorithmus 1 korrekt ist. Wie kann Schritt 1 realisiert werden?

(c) Wenden Sie Algorithmus 1 auf folgendes Polytop an:

$$P = \left\{ x \in \mathbb{R}^2 \mid \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 2 & -1 \\ -2 & -1 \\ 1 & 1 \\ -2 & 1 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} x \geq \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ -32 \\ 6 \\ -20 \\ -14 \end{pmatrix} \right\}$$

Verdeutlichen Sie zeichnerisch das Verfahren des Algorithmus.

#### Aufgabe G2 (Doppelte Beschreibung (2))

Überlegen Sie sich eine Modifizierung von Algorithmus 1 aus Aufgabe G1 für unbeschränkte Polyeder.

*Hilfestellung:* Homogenisieren Sie Ihr Ausgangsproblem, so dass Sie einen  $n+1$ -dimensionalen polyedrischen Kegel erhalten. Anschließend sind Sie an  $E$ , so dass  $P = \text{cone } E$ , interessiert.

#### Aufgabe G3 (Modellierung MST)

Gegeben sei ein zusammenhängender, ungerichteter Graph  $G = (V, E)$  mit einer Kantengewichtsfunktion  $w : E \rightarrow \mathbb{R}$ .

Gesucht ist ein minimaler aufspannender Baum von  $G$ , d. h. eine Kantenmenge  $T \subseteq E$  mit  $w(T) = \min_{S \subseteq E} w(S)$ , wobei  $G_T = (V, T)$  zusammenhängend und kreisfrei ist.

Formulieren Sie ein ganzzahliges Programm zur Modellierung dieses Problems.

---

---

## Hausübung

---

### Aufgabe H1 (Zerlegung eines Polyeders)

(5 Punkte)

- (a) Zeigen Sie mit Hilfe von Aufgabe G2, dass für jedes Polyeder  $P \subseteq \mathbb{R}^n$  endliche Mengen  $V, E \in \mathbb{R}^n$  existieren, so dass  $P = \text{conv} V + \text{cone} E$  gilt.
- (b) Zeigen Sie, dass sich jedes Polyeder  $P \subseteq \mathbb{R}^n$  darstellen lässt als  $P = Q + (K + L)$ , wobei  $Q$  ein Polytop,  $K$  ein spitzer Kegel und  $L$  ein linearer Unterraum ist. Welche Summanden sind in dieser Darstellung eindeutig bestimmt?

### Aufgabe H2 (Rucksackproblem)

(5 Punkte)

Gegeben sei die Rucksack-Ungleichung  $\sum_{i=1}^n a_i x_i \leq b$ .  
Betrachtet werden die beiden Polytope

$$P := \text{conv} \left\{ x \in [0, 1]^n \mid \sum_{i=1}^n a_i x_i \leq b \right\} \quad \text{und}$$

$$S := \text{conv} \{ x \in \{0, 1\}^n \mid x \text{ ist eine Lösung des gegebenen Rucksackproblems} \}.$$

- (a) Zeigen Sie:  $S \subset P$ .
- (b) Gilt auch  $P \subset S$ ? Beweis oder Gegenbeispiel.

### Aufgabe H3 (Kegelbasis)

(5 Punkte)

Sei  $C \subseteq \mathbb{R}^n$  ein Kegel (nicht zwingend *polyedrischer* Kegel). Eine Menge  $S \subseteq C$  heißt *Erzeugendensystem* für  $C$ , falls  $\text{cone}(S) = C$ . Ist  $S$  minimal (bzgl. Mengeneinklusion), so heißt  $S$  *Kegelbasis*.

- (a) Geben Sie zwei Kegelbasen des  $\mathbb{R}^2$  unterschiedlicher Kardinalität an.
- (b) Zeigen Sie: Eine Menge  $S$  ist genau dann eine Kegelbasis für einen Kegel  $C$ , wenn  $\text{cone}(S) = C$  und  $s \notin \text{cone}(S - \{s\})$  für alle  $s \in S$  gilt.
- (c) Gibt es im  $\mathbb{R}^n$  Kegel mit Kegelbasen unendlicher Kardinalität? Belegen Sie Ihre Antwort mit einem Beispiel/Beweis.