



# Diskrete Optimierung

## 3. Übungsblatt

### Gruppenübungen

**Aufgabe G3.1** Betrachte den Kegel  $C$ , der von  $v_1, \dots, v_k \in \mathbb{R}^n$  aufgespannt wird. Bestimme mit Hilfe eines linearen Programms, ob  $C$  spitz ist.

**Aufgabe G3.2** Erinnere dich an das Rucksack-Problem aus der Vorlesung: Du willst eine Wanderung machen. Es kommen  $N$  verschiedene Gegenstände infrage, die du vielleicht mitnehmen willst. Leider hat dein Rucksack nur eine begrenzte Kapazität  $G$ . Jeder Gegenstand  $j$  hat ein Gewicht  $g_j$  und einen Nutzen  $n_j$ . Du willst den Nutzen deines Rucksackinhalts maximieren.

- (a) Modelliere das Problem als ILP.
- (b) Wie modelliert man, dass ein Gegenstand  $A$  nur einen Nutzen hat, wenn du  $B$  auch dabei hast?
- (c) Wie modelliert man, dass du zwei Gegenständen  $C$  und  $D$  nicht gleichzeitig mitnehmen willst?

**Aufgabe G3.3** Geben Sie Ungleichungsformulierung des Satzes von Caratheodory an.

**Aufgabe G3.4** Gegeben sei die Knapsack-Ungleichung  $\sum_{i=1}^n a_i x_i \leq b$ . Wir betrachten 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) Zeige:  $S \subset P$ .
- (b) Gilt auch  $P \subset S$ ?

### Hausübungen

**Aufgabe H3.1 (6 Punkte)** Sei  $C \subseteq \mathbb{R}^n$  ein Kegel. Eine Menge  $S \subseteq C$  heißt *Erzeugendensystem* für  $C$ , falls  $\text{cone}(S) = C$ . Ist  $S$  minimal (bzgl. Mengeninklusion), so heißt  $S$  *Kegelbasis*.

- (a) Gib zwei Kegelbasen des  $\mathbb{R}^2$  unterschiedlicher Kardinalität an.
- (b) Zeige: 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?

**Aufgabe H3.2 (6 Punkte)** Für  $n \geq 1$  betrachte das Ungleichungssystem

$$\sum_{i \in I} x_i - \sum_{i \notin I} x_i \leq |I| - 1 \quad \text{für } I \subseteq [n]. \quad (1)$$

(a) Zeige, dass (1) keine ganzzahlige Lösung hat.

(b) Zeige, dass jedes Ungleichungssystem, das man erhält, indem man mindestens eine Ungleichung aus (1) streicht, eine ganzzahlige Lösung hat.

**Aufgabe H3.3 (6 Punkte)** Seien  $f, g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ . Dann ist

$$\begin{aligned} f \in O(g) & :\Leftrightarrow \exists c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 : \\ & f(n) \leq c \cdot g(n) \\ & \Leftrightarrow \text{„}f \text{ wächst höchstens so stark wie } g\text{.“} \\ & \Leftrightarrow \text{„}g \text{ ist eine obere Schranke für } f\text{.“} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} f \in o(g) & :\Leftrightarrow \forall c > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 : \\ & 0 \leq f(n) < c \cdot g(n) \\ & \Leftrightarrow \text{„}f \text{ wächst echt langsamer als } g\text{.“} \\ & \Leftrightarrow \text{„}g \text{ ist eine echte obere Schranke für } f\text{.“} \end{aligned}$$

(a) Seien  $f(n) = 2n^2 + 7n - 10$  und  $g(n) = n^2$ . Zeige  $f(n) \in O(g(n))$  und  $g(n) \in O(f(n))$ . Wie muss man  $c$  und  $n_0$  jeweils wählen?

(b) Zeige:

$$f \in O(g(n)) \text{ und } g \in O(h(n)) \Rightarrow f \in O(h(n))$$

und

$$f \in o(g(n)) \text{ und } g \in o(h(n)) \Rightarrow f \in o(h(n)).$$

(c) Sortiere die Funktionen

$$n^2, \sqrt{n}, n!, \log n, 2^n, n^n, n$$

nach aufsteigender Komplexität unter Verwendung der „ $O$ “- und „ $o$ “-Notation. Bestimme jeweils  $n_0$ .