



Diskrete Optimierung

6. Übungsblatt

Nächste Woche (3./4. Juni) fällt die Übung aufgrund des Feiertags aus. (Vorlesungen und Sprechstunden finden aber wie gewohnt statt.) Abgabetermin für die Hausaufgaben ist in der nächsten Übung am 10./11. Juni. (Für manche Hausaufgaben wird der Stoff der Vorlesungen nächste Woche benötigt.)

Gruppenübungen

Aufgabe G6.1 Zeige, dass eine ganzzahlige Matrix A genau dann total unimodular ist, wenn das System $Ax \leq b$, $x \geq 0$ für jeden Vektor b TDI ist.

Aufgabe G6.2 Beweise folgenden Satz aus der Vorlesung:

Sei $(D'; s, t)$ ein Netzwerk und $\delta^-(U)$ wie in der Vorlesung definiert. Dann ist $\delta^-(U)$ ein (s, t) -Schnitt.

Aufgabe G6.3

Gegeben sei das Polyeder

$$P = \text{conv} \left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \end{pmatrix} \right\}.$$

Bestimme ein Ungleichungssystem $Ax \leq b$ mit A und b ganzzahlig, welches TDI ist, so dass $P = \{x \mid Ax \leq b\}$.

Ist dein System eine minimale Beschreibung von P ?

Hausübungen

Abgabe am 10./11. Juni

Aufgabe H6.1 (6 Punkte) Gegeben seien die Ungleichungssysteme

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} \leq \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad (1)$$

und

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} \leq \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad (2)$$

mit $x_1, x_2 \in \mathbb{R}$.

Begründe, warum diese beiden Systeme dasselbe Polyeder definieren.

Sind die Systeme jeweils TDI?

Aufgabe H6.2 (6 Punkte)

- (a) Sei $a \in \mathbb{Z}^n$ ein ganzzahliger Vektor und $\beta \in \mathbb{Q}$ eine rationale Zahl. Zeige, dass die Ungleichung $ax \leq \beta$ genau dann TDI ist, wenn die Einträge von a teilerfremd sind.
- (b) Sei $Ax \leq b$ TDI, $k \in \mathbb{N}$ und $\alpha > 0$ eine rationale Zahl. Zeige, dass $\frac{1}{k}Ax \leq \alpha b$ ebenfalls TDI ist.

Aufgabe H6.3 (6 Punkte) Standardeisenstäbe der Länge b sollen so zerteilt werden, dass man k_i Stäbe der Länge $\alpha_i \leq b$ für $i \in \{1, \dots, n\}$ erhält, wobei die Anzahl der verwendeten Standardstäbe möglichst klein sein soll.

Formuliere dieses Problem als ganzzahliges lineares Programm für den Fall,

- (a) dass die Standardstäbe zerschnitten werden,
- (b) dass die Standardstäbe zersägt werden, wobei bei jedem Zersägen die Länge c verloren geht.

Aufgabe H6.4 (6 Punkte) Löse das ganzzahlige lineare Gleichungssystem

$$\begin{pmatrix} -3 & 4 & 6 & 0 & -2 \\ 1 & 2 & 3 & -4 & 2 \\ 0 & 1 & 2 & 1 & 3 \end{pmatrix} x = \begin{pmatrix} -1 \\ 5 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Aufgabe H6.5 (6 Punkte) Sei $X = \{x \in \{0, 1\}^n \mid \sum_{i=1}^n a_i x_i \leq b\}$ mit $a_i \geq 0$ für $i = 1, \dots, n, b \geq 0$. Dann nennen wir $P = \text{conv}(X)$ das 0/1-Knapsack-Polytop.

- (a) Bestimme für $n = 3$ die Ecken und Facetten des 0/1-Knapsack-Polytopes für $a_1 = 7, a_2 = 5, a_3 = 4$ und $b = 10$.
- (b) Zeige, dass die Dimension von P

$$\dim(P) = n - |\{j \in \{1, 2, \dots, n\} \mid a_j > b\}|$$

ist.

- (c) Wann ist eine Ungleichung $x_j \leq 1$ facettendefinierend für P ?