

# Diskrete Optimierung

## 8. Übungsblatt



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Fachbereich Mathematik  
PD Dr. Ulf Lorenz  
Dipl. Math. Konstantin Pertschik

SoSe 2011  
07./11.06.2011

### Gruppenübung

#### Aufgabe G1 (Modellierung: Delta-Methode)

Tritt in den Nebenbedingungen oder der Zielfunktion eines Optimierungsproblems eine stetige Funktion  $g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  auf, so kann diese durch einen linearen Spline approximiert werden. Dieser wiederum kann durch ein MIP modelliert werden. Sei  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  ein linearer Spline, das heißt eine stetige stückweise lineare Funktion, die durch die Punkte  $(c_1, f_1), \dots, (c_n, f_n)$  mit  $a = c_1 < c_2 < \dots < c_n = b$  gegeben ist. Für  $x \in [c_i, c_{i+1}]$  ( $i \in \{1, \dots, n-1\}$ ) gilt dann  $f(x) = f_i + (x - c_i) \frac{f_{i+1} - f_i}{c_{i+1} - c_i}$ .

Seien  $x \in [a, b]$  und  $y \in \mathbb{R}$  Variablen. Um die Bedingung  $y = f(x)$  durch lineare Nebenbedingungen zu modellieren kann die *delta* oder *incremental method* benutzt werden:

Seien  $\delta_1, \dots, \delta_{n-1} \in \mathbb{R}$  Variablen. Dann leisten die Bedingungen

$$\begin{aligned}x &= a + \sum_{i=1}^{n-1} (c_{i+1} - c_i) \delta_i \\y &= f_1 + \sum_{i=1}^{n-1} (f_{i+1} - f_i) \delta_i \\0 &\leq \delta_i \leq 1 \quad \text{für alle } i \in \{1, \dots, n-1\}\end{aligned}$$

das Gewünschte, sofern die *filling condition* gilt:

$$\text{Für alle } i \in \{2, \dots, n-1\} \text{ gilt } \delta_i > 0 \Rightarrow \forall j \in \{1, \dots, i-1\} : \delta_j = 1.$$

Formuliere die filling condition mit Hilfe von linearen (Un)gleichungen (und zusätzlichen Variablen).

#### Aufgabe G2 (Graphen)

Zeigen Sie: Ein Graph  $G = (V, E)$  ist bipartit genau dann, wenn er keine Kreise ungerader Länge enthält.

#### Aufgabe G3 (Gültige Ungleichungen)

(a) Sei  $P_1 = \{(x, y) \in \mathbb{R}_+ \times \mathbb{Z} \mid x + y \geq b\}$  und  $f = b - \lfloor b \rfloor$ . Zeigen Sie, dass die Ungleichung

$$x \geq f \cdot (\lfloor b \rfloor - y)$$

gültig für  $P_1$  ist.

(b) Sei  $P_2 = \{(x, y) \in \mathbb{R}_+ \times \mathbb{Z} \mid y \leq b + x\}$  und  $f = b - \lfloor b \rfloor$ . Zeigen Sie, dass die Ungleichung

$$y \leq \lfloor b \rfloor + \frac{x}{1-f}$$

gültig für  $P_2$  ist.

---

---

## Hausübung

---

### Aufgabe H1 (Gültige Ungleichungen)

Sei  $P = \{(x, y) \in \mathbb{R}_+ \times \mathbb{Z}_+^2 \mid a_1 y_1 + a_2 y_2 \leq b + x\}$  mit  $a_1, a_2, b \in \mathbb{R}$  und  $b \notin \mathbb{Z}$ . Sei weiterhin  $f = b - \lfloor b \rfloor$  und  $f_i = a_i - \lfloor a_i \rfloor$  für  $i = 1, 2$ .

Zeigen Sie, dass die Ungleichung

$$\lfloor a_1 \rfloor y_1 + \left( \lfloor a_2 \rfloor + \frac{f_2 - f}{1 - f} \right) y_2 \leq \lfloor b \rfloor + \frac{x}{1 - f}$$

gültig für  $P$  ist.

### Aufgabe H2 (Modellierung)

Standardstämme der Länge  $b$  sollen so zerteilt werden, dass man  $k_i$  Stämme der Länge  $a_i \leq b$  für  $i \in \{1, \dots, n\}$  erhält, wobei die Anzahl der verwendeten Standardstämme möglichst klein sein soll.

Formuliere dieses Problem als ganzzahliges lineares Programm für den Fall,

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