



## Einführung in die Optimierung, Übung 9

### Gruppenübung

**G 26** Lösen Sie mit dem Simplex-Algorithmus:

$$\begin{array}{rcll}
 \min & 2x_1 & + & x_2 & - & 5x_3 & & & \\
 \text{s.t.} & x_1 & + & 2x_2 & - & 4x_3 & + & x_4 & = & 3 \\
 & 2x_1 & - & 3x_2 & + & x_3 & + & 5x_4 & = & -4 \\
 & 7x_1 & & & - & 10x_3 & + & 13x_4 & = & 0 \\
 & & & & & & & & & x_1, \dots, x_4 \geq 0
 \end{array}$$

Benutzen Sie die Phase I des Simplex-Algorithmus um eine zulässige Basislösung zu finden.

**G 27** Betrachten Sie das folgende LP mit Ganzzahligkeitsbedingungen (englisch: integer problem). Solche Probleme sind im Allgemeinen sehr schwierig zu lösen. Oft geht man so vor, dass man statt (IP) dessen so genannte LP-Relaxierung (R) betrachtet, wobei die Bedingung  $x_i \in \{0, 1\}$  durch  $0 \leq x_i \leq 1$  ersetzt wird:

$$\begin{array}{ll}
 \min & c^T x \\
 \text{(IP)} \quad \text{s.t.} & Ax \leq b \\
 & x_i \in \{0, 1\}, \quad i = 1, \dots, n
 \end{array}
 \qquad
 \begin{array}{ll}
 \min & c^T x \\
 \text{(R)} \quad \text{s.t.} & Ax \leq b \\
 & 0 \leq x_i \leq 1, \quad i = 1, \dots, n
 \end{array}$$

Untersuchen Sie den Zusammenhang zwischen (IP) und (R).

- Was sagt der Optimalwert von (R) über den Optimalwert von (IP)?
- Im Allgemeinen erfüllt die Optimallösung von (R) nicht die Bedingung  $x_i \in \{0, 1\} \forall i$ . Wenn dies zufällig doch der Fall ist, was kann man dann für (IP) folgern?
- Was folgt aus der Zulässigkeit bzw. Unzulässigkeit von (R) für (IP)?

**G 28** Betrachten Sie das Quotientenoptimierungsproblem

$$\begin{array}{ll}
 \min & \frac{c^T x + \alpha}{d^T x + \beta} \\
 \text{(QOP)} \quad \text{s.t.} & Ax \leq b \\
 & x \geq 0
 \end{array}$$

wobei  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, c, d \in \mathbb{R}^n, c, d \neq 0, b \in \mathbb{R}^m, \alpha, \beta \in \mathbb{R}$ . Die zulässige Menge, also das Polyeder  $\mathcal{P} = \{x \in \mathbb{R}^n : Ax \leq b, x \geq 0\}$ , sei beschränkt.  $c^T x + \alpha$  und  $d^T x + \beta$  sollen keine gemeinsamen Nullstellen in  $\mathcal{P}$  haben.

- (a) Zeigen Sie: Wenn es Punkte  $x_1, x_2 \in \mathcal{P}$  gibt mit

$$d^T x_1 + \beta < 0 \quad \text{und} \quad d^T x_2 + \beta > 0 \tag{*}$$

dann ist die Zielfunktion von (QOP) auf  $\mathcal{P}$  unbeschränkt.

Betrachten Sie nun den Fall, dass (\*) nicht gilt, sich also das Vorzeichen des Nenners auf der zulässigen Menge nicht ändert, d.h. nehmen Sie o.B.d.A. an, dass  $d^T x + \beta > 0$  für alle  $x \in \mathcal{P}$ .

- Durch die Variablentransformation  $z = \frac{1}{d^T x + \beta}$  und  $y = zx$  kann (QOP) in ein lineares Optimierungsproblem mit einer zusätzlichen Variablen und einer zusätzlichen Nebenbedingung umgewandelt werden. Formulieren Sie dieses LP.
- Zeigen Sie: Ist  $(\bar{y}, \bar{z})$  eine Optimallösung des LPs, dann gilt  $\bar{z} > 0$ .
- Zeigen Sie: Ist  $(\bar{y}, \bar{z})$  eine Optimallösung des LPs, dann ist  $\bar{x} = \frac{1}{\bar{z}} \bar{y}$  eine Optimallösung von (QOP).

## Hausübung

### H 21 (5 Punkte)

Lösen Sie mit dem Simplex-Algorithmus:

$$\begin{array}{rcll} \min & -x_1 & + & x_2 & - & 2x_3 & & \\ \text{s.t.} & 2x_1 & - & 3x_2 & + & x_3 & = & 3 \\ & x_1 & - & 2x_2 & - & x_3 & = & 1 \\ & 3x_1 & - & 5x_2 & & & = & 4 \\ & & & & & & & x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{array}$$

Benutzen Sie die Phase I des Simplex-Algorithmus um eine zulässige Basislösung zu finden.

### H 22 \*(5 Punkte)

Seien  $c, a, \in \mathbb{R}^n$ ,  $a_0 \in \mathbb{R}$  mit  $c, a, a_0 > 0$ . Betrachten Sie das lineare Problem

$$\begin{array}{rcl} \max & c^T x \\ \text{s.t.} & a^T x \leq a_0 \\ & 0 \leq x_j \leq 1 \quad \forall j = 1, \dots, n \end{array}$$

Bestimmen Sie eine Optimallösung und beweisen Sie deren Optimalität.

*Hinweis:* Raten Sie eine Optimallösung (wie würden Sie einen Rucksack packen?) und konstruieren Sie daraus mit Hilfe des dualen Problems eine duale Lösung mit dem gleichen Zielfunktionswert.

### H 23 (5 Punkte)

- (A) Programmieren Sie den Simplex-Algorithmus in MATLAB. Verwenden Sie beim Pricing und im Ratio-Test die Auswahlregel von *Bland*.

Verwenden Sie den Funktionskopf

```
function [x_opt] = simplex (A, b, c, B, x)
```

mit folgenden Parametern:

$A, b, c$ : definiert gemäß dem LP in Standardform

$B$ : primal zulässige Basis

$x$ : Startvektor mit  $x_B =$  Basislösung,  $x_N = 0$

$x_{\text{opt}}$ : Optimallösung

*Hinweis:* Zum Erzeugen von  $N$  ist der Befehl `setdiff` hilfreich. Zum Finden bestimmter Indizes eignet sich der Befehl `find`.

- (B) Testen Sie Ihr Programm mit den Problemen in den Aufgaben G23 und H18 aus Übung 8.

*Abgabe:* MATLAB Code des Programms sowie die Lösungen der beiden Probleme.

**Zum Bearbeiten dieser Aufgabe steht eine zusätzliche Woche zur Verfügung (Abgabe am 18./19. Januar)!**

**Wir wünschen Ihnen ein Frohes Weihnachtsfest  
und einen erfolgreichen Start ins Jahr 2007!**