

# Mathematische Optimierung Übungsbeispiele SS 2009

20. Beweisen oder widerlegen Sie folgende Aussage: Wenn das lineare Programm in Standardform

$$\begin{array}{ll} \text{maximiere} & \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ \text{unter} & \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_j \quad \text{für } i = 1, 2, \dots, m \\ & x_j \geq 0 \quad \text{für } j = 1, 2, \dots, n \end{array}$$

unbeschränkt ist, dann gibt es einen Index  $k$ , für den das lineare Programm

$$\begin{array}{ll} \text{maximiere} & x_k \\ \text{unter} & \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_j \quad \text{für } i = 1, 2, \dots, m \\ & x_j \geq 0 \quad \text{für } j = 1, 2, \dots, n \end{array}$$

unbeschränkt ist.

Gilt die umgekehrte Folgerung?

21. Gegeben sei ein lineares Programm in Standardform der Form  $\max c^t x$  unter  $Ax \leq b$ ,  $x \geq 0$  sowie das folgende zugehörige Tableau mit der Basis  $B = (x_3, x_4, x_6)$ .

	$x_1$	$x_2$	$x_5$	
10	$c_1$	$c_2$	0	
$b_1$	4	$a_1$	$a_2$	$x_3$
2	-1	-5	-1	$x_4$
3	$a_3$	-3	-4	$x_6$

Für welche Wahl der Parameter  $a_1, a_2, a_3, b_1, c_1$  und  $c_2$  gelten die folgenden Aussagen?

- (a)  $B$  ist nicht zulässig.
- (b)  $B$  ist zulässig, aber entartet.
- (c)  $B$  ist zulässig, aber nicht optimal und nicht degeneriert.
- (d)  $B$  ist optimal.
- (e)  $B$  ist zulässig, aber das Problem besitzt keine endliche Optimallösung.
- (f)  $B$  ist optimal, aber die Optimallösung ist nicht eindeutig?
- (g)  $B$  ist zulässig, aber durch Austausch der Basisvariablen  $x_6$  gegen  $x_1$  ergäbe sich eine Verbesserung?
- (h) Wird  $x_2$  in die Basis aufgenommen und  $x_3$  im Gegenzug aus der Basis entfernt, so erhält man eine neue zulässige Basis mit einem Zielfunktionswert  $< 10$ .

22. Folgendes Tableau ergab sich als Zwischenstufe bei der Lösung von  $\min c^t x$  unter  $Ax = b, x \geq 0$  mit Hilfe der Simplexmethode:

		$x_2$	$x_3$	$x_5$
	-8	$8/3$	-11	$4/3$
$x_1$	4	$2/3$	0	$4/3$
$x_4$	2	$-7/3$	3	$-2/3$
$x_6$	2	$-2/3$	-2	$2/3$

$B = \{1, 4, 6\}$  ist die augenblickliche Basis.

- (a) Drücken Sie die augenblicklichen Basisvariablen und die Zielfunktion durch die augenblicklichen Nichtbasisvariablen aus.
- (b) Welche Pivotoperation muß als nächstes folgen?

(c) Rekonstruieren Sie das ursprüngliche Problem, falls folgendes noch bekannt ist:

$$c_1 = 1 \quad c_4 = 3 \quad A_B^{-1} = (a_1, a_4, a_6)^{-1} = \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 1 & 1 & -1 \\ 1 & -2 & 2 \\ -1 & 2 & 1 \end{pmatrix}.$$

23. Lösen Sie das folgende Problem mit der Zweiphasenmethode:

$$\begin{array}{llllll} \max & 4x_1 & + & 2x_2 & + & 6x_3 \\ \text{unter} & -x_1 & + & x_2 & + & 2x_3 & \geq & 9 \\ & 4x_1 & - & x_2 & - & 3x_3 & \leq & 5 \\ & -3x_1 & + & x_2 & + & 4x_3 & \leq & 14 \\ & & & & & 0 & \leq & x_1 & \leq & 2 \\ & & & & & 0 & \leq & x_2 & \leq & 5 \\ & & & & & 0 & \leq & x_3 & \leq & 2 \end{array}$$

24. Lösen Sie das folgende lineare Programm mit der  $M$ -Methode:

$$\begin{array}{llllll} \max & 2x_1 & + & x_2 & + & x_3 \\ \text{unter} & x_1 & + & 2x_2 & - & 2x_3 & = & 3 \\ & x_1 & + & x_2 & - & x_3 & = & 2 \\ & x_1 & & & - & x_3 & \leq & 1 \\ & & & x_2 & + & x_3 & \leq & 3 \\ & & & & & x_1, x_2, x_3 & \geq & 0 \end{array}$$

25. Lösen Sie das folgende lineare Programm

$$\begin{array}{llllll} \max & 3x_1 & + & 2x_2 & + & 4x_3 \\ \text{unter} & x_1 & + & x_2 & + & 2x_3 & \leq & 4 \\ & 2x_1 & & & + & 3x_3 & \leq & 5 \\ & 2x_1 & + & x_2 & + & 3x_3 & \leq & 6 \\ & x_1 & + & x_2 & & & \leq & 2 \\ & 4x_1 & & & + & 4x_3 & \leq & 11 \\ & & & & & x_1, x_2, x_3 & \geq & 0 \end{array}$$

(a) mit der Regel von Bland,

(b) mit der lexikographischen Zeilenauswahlregel.

26. Gegeben sei ein lineares Programm  $\max\{c'x \mid Ax \leq b, x \geq 0\}$ .

Beweisen oder widerlegen Sie folgende Aussagen:

- Ist  $\bar{x}$  eine zulässige, entartete Ecke von  $M$ , in der das Maximum der Optimierungsaufgabe angenommen wird, und ist  $B$  eine zu  $\bar{x}$  gehörende Basis, so gilt für die reduzierten Kosteneffizienten  $\tilde{c}_j \leq 0$  für alle  $j \in N$ .
- Es sei  $x = (x_B, x_N)$  eine nicht zulässige Basislösung des linearen Programms mit  $\tilde{c}_j \leq 0$ ,  $j \in N$ . Dann gilt  $c'x \geq c'y$  für alle zulässigen  $y \in M$ .