

# Numerische Methoden

## Lösungsvorschläge zum 4. Übungsblatt

### Aufgabe 1 (Simplex-Algorithmus I)

Maximieren Sie die Funktion

$$y(x_1, x_2, x_3, x_4) = x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 + 8, \quad x = (x_1, x_2, x_3, x_4) \in \mathbb{R}^4$$

unter den Nebenbedingungen

$$\begin{aligned} (I) \quad & x_1 + x_2 + 2x_3 - 2x_4 \leq 8, \\ (II) \quad & x_2 + x_4 \geq -4, \\ (III) \quad & -x_2 + x_3 + 3x_4 \leq 3, \\ (IV) \quad & x_1, x_2 \geq 0, \quad x_3 \leq 2 \text{ und } x_4 \geq -1. \end{aligned}$$

Bringen Sie dabei das Problem erst in Standardform. Handelt es sich auch um eine Normalform?

### Lösung von Aufgabe 1

Das Optimierungsproblem dieser Aufgabe lautet:

$$\begin{aligned} & \text{Maximiere } y(x_1, x_2, x_3, x_4) = x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 + 8 \\ & \text{unter den Nebenbedingungen (u.d.N.) } : (*) \begin{cases} x_1 + x_2 + 2x_3 - 2x_4 & \leq 8, \\ x_2 + x_4 & \geq -4, \\ -x_2 + x_3 + 3x_4 & \leq 3, \\ x_1, x_2 \geq 0, \quad x_3 \leq 2 & \text{ und } x_4 \geq -1. \end{cases} \end{aligned}$$

**Schritt 1. In Standard- und Normalform bringen:** Wir erhalten durch Umformen und Setzen anschließend:

$$\begin{aligned} (IV) & \Rightarrow \tilde{x}_1 := x_1 \geq 0 \quad (\text{d.h. } x_1 = \tilde{x}_1), \\ (IV) & \Rightarrow \tilde{x}_2 := x_2 \geq 0 \quad (\text{d.h. } x_2 = \tilde{x}_2), \\ (IV) & \Rightarrow x_3 \leq 2 \Leftrightarrow \tilde{x}_3 := 2 - x_3 \geq 0 \quad (\text{d.h. } x_3 = 2 - \tilde{x}_3), \\ (IV) & \Rightarrow x_4 \geq -1 \Leftrightarrow \tilde{x}_4 := x_4 + 1 \quad (\text{d.h. } x_4 = \tilde{x}_4 - 1), \\ (III) & \Rightarrow 3 \geq -x_2 + x_3 + 3x_4 = -\tilde{x}_2 + (2 - \tilde{x}_3) + 3(\tilde{x}_4 - 1) = -\tilde{x}_2 - \tilde{x}_3 + 3\tilde{x}_4 + 2 - 3 = -\tilde{x}_2 - \tilde{x}_3 + 3\tilde{x}_4 - 1 \\ & \Leftrightarrow -\tilde{x}_2 - \tilde{x}_3 + 3\tilde{x}_4 \leq 3 + 1 = 4, \\ (II) & \Rightarrow -4 \leq x_2 + x_4 = \tilde{x}_2 + (\tilde{x}_4 - 1) = \tilde{x}_2 + \tilde{x}_4 - 1 \Leftrightarrow -3 = -4 + 1 \leq \tilde{x}_2 + \tilde{x}_4 \\ & \Leftrightarrow -\tilde{x}_2 - \tilde{x}_4 \leq 3, \\ (I) & \Rightarrow 8 \geq x_1 + x_2 + 2x_3 - 2x_4 = \tilde{x}_1 + \tilde{x}_2 + 2(2 - \tilde{x}_3) - 2(\tilde{x}_4 - 1) = \tilde{x}_1 + \tilde{x}_2 - 2\tilde{x}_3 - 2\tilde{x}_4 + 4 + 2 \\ & = \tilde{x}_1 + \tilde{x}_2 - 2\tilde{x}_3 - 2\tilde{x}_4 + 6 \\ & \Leftrightarrow \tilde{x}_1 + \tilde{x}_2 - 2\tilde{x}_3 - 2\tilde{x}_4 \leq 8 - 6 = 2. \end{aligned}$$

Damit folgt nun

$$\begin{aligned} y(x_1, x_2, x_3, x_4) &= x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 + 8 = \tilde{x}_1 + 2\tilde{x}_2 + 3(2 - \tilde{x}_3) + (\tilde{x}_4 - 1) + 8 \\ &= \tilde{x}_1 + 2\tilde{x}_2 - 3\tilde{x}_3 + \tilde{x}_4 + 6 - 1 + 8 = \tilde{x}_1 + 2\tilde{x}_2 - 3\tilde{x}_3 + \tilde{x}_4 + 13. \end{aligned}$$

Setze nun:

$$\tilde{y}(\tilde{x}_1, \tilde{x}_2, \tilde{x}_3, \tilde{x}_4) = \tilde{x}_1 + 2\tilde{x}_2 - 3\tilde{x}_3 + \tilde{x}_4.$$

Nun lautet unser neues Optimierungsproblem, deren Nebenbedingungen äquivalent zu (\*) sind, in Standard- bzw. Normalenform:

$$\begin{aligned} &\text{Maximiere } \tilde{y}(\tilde{x}_1, \tilde{x}_2, \tilde{x}_3, \tilde{x}_4) = \tilde{x}_1 + 2\tilde{x}_2 - 3\tilde{x}_3 + \tilde{x}_4 \\ &\text{unter den Nebenbedingungen (u.d.N.) : (**)} \begin{cases} \text{(I)} & \tilde{x}_1 + \tilde{x}_2 - 2\tilde{x}_3 - 2\tilde{x}_4 \leq 2, \\ \text{(II)} & -\tilde{x}_2 - \tilde{x}_4 \leq 3, \\ \text{(III)} & -\tilde{x}_2 - \tilde{x}_3 + 3\tilde{x}_4 \leq 4, \\ \text{(IV)} & \tilde{x}_1, \tilde{x}_2, \tilde{x}_3, \tilde{x}_4 \geq 0. \end{cases} \end{aligned}$$

**Schritt 2. Das Simplex-Tableau aufstellen:** Dazu führen wir die Schlupfvariablen  $y_1, y_2$  und  $y_3$  ein mit

$$\begin{cases} \tilde{x}_1 + \tilde{x}_2 - 2\tilde{x}_3 - 2\tilde{x}_4 + y_1 = 2, \\ -\tilde{x}_2 - \tilde{x}_4 + y_2 = 3, \\ -\tilde{x}_2 - \tilde{x}_3 + 3\tilde{x}_4 + y_3 = 4, \\ \tilde{x}_1, \tilde{x}_2, \tilde{x}_3, \tilde{x}_4, y_1, y_2, y_3 \geq 0. \end{cases}$$

Setze nun  $n = 4, m = 3$  und

$$\tilde{b} := \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \\ 4 \end{pmatrix}, \tilde{c} := \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ -3 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Das (Anfangs-)Simplex-Tableau lautet nun

·	$\tilde{x}_1$	$\tilde{x}_2$	$\tilde{x}_3$	$\tilde{x}_4$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$\tilde{b}$
$y_1$	1	1	-2	-2	1	0	0	2
$y_2$	0	-1	0	-1	0	1	0	3
$y_3$	0	-1	-1	3	0	0	1	4
$-\tilde{c}$	-1	-2	3	-1	0	0	0	0

**Schritt 3. Durchführung des Simplex-Algorithmus:**

·	$\tilde{x}_1$	$\tilde{x}_2$	$\tilde{x}_3$	$\tilde{x}_4$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$\tilde{b}$
$y_1$	1	1	-2	-2	1	0	0	2
$y_2$	0	-1	0	-1	0	1	0	3
$y_3$	0	-1	-1	3	0	0	1	4
$-\tilde{c}$	-1	-2	3	-1	0	0	0	0

← Pivotzeile

↑  
Pivotspalte (-2 negativster Eintrag (in der letzten Zeile))

Wir konnten die Pivotspalte wählen, da -2 der negativste Eintrag in der letzten Zeile war, und als Pivotzeile die erste Zeile, da dort in der Pivotspalte der Eintrag 1 der einzige positive war. Also haben wir unser Pivotelement gefunden (grün eingekreist). Nun folgt der Gaußsche Eliminationsschritt:

·	$\tilde{x}_1$	$\tilde{x}_2$	$\tilde{x}_3$	$\tilde{x}_4$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$\tilde{b}$
$y_1$	1	1	-2	-2	1	0	0	2
$y_2$	0	-1	0	-1	0	1	0	3
$y_3$	0	-1	-1	3	0	0	1	4
$-\tilde{c}$	-1	-2	3	-1	0	0	0	0

←  
←  
←

Wir erhalten so das folgende Simplex-Tableau:

·	$\tilde{x}_1$	$\tilde{x}_2$	$\tilde{x}_3$	$\tilde{x}_4$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	·
$\tilde{x}_2$	1	1	-2	-2	1	0	0	2
$y_2$	1	0	-2	-3	1	1	0	5
$y_3$	1	0	-3	1	1	0	1	6
·	1	0	-1	-5	2	0	0	4

Pivotspalte (-5 negativster Eintrag (in der letzten Zeile))

Wir konnten die Pivotspalte wählen, da -5 der negativste Eintrag in der letzten Zeile war, und als Pivotzeile die dritte Zeile, da dort in der Pivotspalte der Eintrag 1 der einzige positive war. Also haben wir unser Pivotelement gefunden (grün eingekreist). Nun folgt der Gaußsche Eliminationsschritt:

·	$\tilde{x}_1$	$\tilde{x}_2$	$\tilde{x}_3$	$\tilde{x}_4$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	·
$\tilde{x}_2$	1	1	-2	-2	1	0	0	2
$y_2$	1	0	-2	-3	1	1	0	5
$y_3$	1	0	-3	1	1	0	1	6
·	1	0	-1	-5	2	0	0	4

Wir erhalten so das folgende Simplex-Tableau:

·	$\tilde{x}_1$	$\tilde{x}_2$	$\tilde{x}_3$	$\tilde{x}_4$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	·
$\tilde{x}_2$	3	1	-8	0	3	0	2	14
$y_2$	4	0	-11	0	4	1	3	23
$\tilde{x}_4$	1	0	-3	1	1	0	1	6
·	6	0	-16	0	7	0	5	34

Pivotspalte (-16 negativster Eintrag (in der letzten Zeile))

Wir konnten die Pivotspalte wählen, da -16 der negativste Eintrag in der letzten Zeile war, aber es ist keine Pivotzeile wählbar, da kein Eintrag in der Pivotspalte positiv ist. Demnach bricht an dieser Stelle der Simplex-Algorithmus ab und wir erkennen, dass der Wert  $\tilde{x}_3$  beliebig groß gewählt werden kann, damit ist die Lösung unbeschränkt.

Beispiel: Wir können z.B.

$$\begin{aligned} \tilde{x}_4 &:= 0, \\ \tilde{x}_3 &:= t \text{ für } t \geq 0, \\ \tilde{x}_2 &:= 2t \text{ für } t \geq 0, \\ \tilde{x}_1 &:= 0 \end{aligned}$$

wählen, so sind alle Nebenbedingungen von (\*\*\*) für alle  $t \geq 0$  erfüllt, denn es gilt:

$$\begin{aligned} \tilde{x}_1 + \tilde{x}_2 - 2\tilde{x}_3 - 2\tilde{x}_4 &= 0 + 2t - 2t - 2 \cdot 0 = 0 - 0 = 0 \leq 2 \Rightarrow (\tilde{I}), \\ -\tilde{x}_2 - \tilde{x}_4 &= -2t - 0 = -2t \leq 0 \leq 3 \Rightarrow (\tilde{II}), \\ -\tilde{x}_2 - \tilde{x}_3 + 3\tilde{x}_4 &= -2t - t + 3 \cdot 0 = -3t + 0 = -3t \leq 0 \leq 4 \Rightarrow (\tilde{III}), \\ \tilde{x}_1 = 0 \geq 0, \tilde{x}_2 = 2t \geq 0, \tilde{x}_3 = t \geq 0, \tilde{x}_4 = 0 \geq 0 &\Rightarrow (\tilde{IV}), \end{aligned}$$

für alle  $t \geq 0$ , aber für die Zielfunktion folgt nun:

$$\tilde{y}(0, 2t, t, 0) = 0 + 2 \cdot 2t - 3t + 0 = 4t - 3t = t \text{ für alle } t \geq 0$$

und damit auch

$$\tilde{y}(0, 2t, t, 0) = t \rightarrow \infty \text{ für } t \rightarrow \infty.$$

□

## Aufgabe 2 (Anwendungsaufgabe zum Simplex-Algorithmus)

Im neu errichteten Produktionsbetrieb eines Unternehmens sollen Spielzeuge in fünf Ausführungen  $A_i$ ,  $i = 1, \dots, 5$  mit jeweiligen Wochenstückzahlen  $x_i$  hergestellt werden. Die Fertigung erfolgt auf drei vollautomatisierten Maschinen  $M_1$ ,  $M_2$  und  $M_3$ . Die spezifischen Stückbearbeitungszeiten je Produkt und Maschine sind in folgender Tabelle zusammengestellt.

Bearbeitungszeit [Minuten/ Stück]	$A_1$	$A_2$	$A_3$	$A_4$	$A_5$
$M_1$	1	2	1	0	1
$M_2$	0	1	1	1	1
$M_3$	1	0	1	1	0

Zu beachten ist, dass  $M_1$  auch für einen anderen Betrieb benötigt wird und nur 7 Stunden pro Woche zur Verfügung steht,  $M_2$  dagegen 5 Stunden pro Woche und  $M_3$  nur 3 Stunden pro Woche. Eine genaue Kalkulation ergab, dass  $A_1$  und  $A_5$  einen Deckungsbeitrag von 2 Euro pro Stück,  $A_2$  und  $A_4$  einen Deckungsbeitrag von 1 Euro pro Stück und  $A_3$  einen Deckungsbeitrag von 3 Euro pro Stück erzielen werden. Gesucht ist das deckungsbeitragsmaximale wöchentliche Produktionsprogramm.

- Formulieren Sie eine dazu passende lineare Optimierungsaufgabe.
- Lösen Sie das lineare Optimierungsproblem aus Aufgabenteil (a) mit Hilfe des Simplex-Algorithmus.
- Beantworten Sie die Frage: Wieso ergibt sich hier eine ganzzahlige Lösung?

**Bemerkung:** Diese Aufgabe stammt von der FernUniversität Hagen aus dem Kurs 00851: Lineare Optimierung.

### Lösung von Aufgabe 2

(a) Wir lesen aus der Aufgabenstellung und der darin befindenden Tabelle das zu lösende Optimierungsproblem ab:

$$\begin{aligned} & \text{Maximiere } z(x_1, x_2, x_3, x_4, x_5) = 2x_1 + x_2 + 3x_3 + x_4 + 2x_5 \\ & \text{unter den Nebenbedingungen (u.d.N.) } : (*) \begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 + x_5 & \leq 7 \cdot 60 = 420, \\ x_2 + x_3 + x_4 + x_5 & \leq 5 \cdot 60 = 300, \\ x_1 + x_3 + x_4 & \leq 3 \cdot 60 = 180, \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 & \geq 0 \text{ (und } x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \in \mathbb{N}_0). \end{cases} \end{aligned}$$

(b) **Schritt 1. In Standard- und Normalform bringen:** Das Optimierungsproblem befindet sich schon in der Standard- bzw. Normalenform.

**Schritt 2. Das Simplex-Tableau aufstellen:** Dazu führen wir die Schlupfvariablen  $y_1, y_2$  und  $y_3$  ein mit

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 + x_5 + y_1 & = 420, \\ x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + y_2 & = 300, \\ x_1 + x_3 + x_4 + y_3 & = 180, \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, y_1, y_2, y_3 & \geq 0 \text{ (und } x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \in \mathbb{N}_0). \end{cases}$$

Setze nun  $n = 5$ ,  $m = 3$  und

$$b := \begin{pmatrix} 420 \\ 300 \\ 180 \end{pmatrix}, \quad c := \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 3 \\ 1 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Das (Anfangs-)Simplex-Tableau lautet nun

$\cdot$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$b$
$y_1$	1	2	1	0	1	1	0	0	420
$y_2$	0	1	1	1	1	0	1	0	300
$y_3$	1	0	1	1	0	0	0	1	180
$-c$	-2	-1	-3	-1	-2	0	0	0	0

**Schritt 3. Durchführung des Simplex-Algorithmus:**

·	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$b$
$y_1$	1	2	1	0	1	1	0	0	420
$y_2$	0	1	1	1	1	0	1	0	300
$y_3$	1	0	1	1	0	0	0	1	180
$-c$	-2	-1	-3	-1	-2	0	0	0	0

← Pivotzeile

Pivotspalte ( $-3$  negativster Eintrag (in der letzten Zeile))

Wir konnten die Pivotspalte wählen, da  $-3$  der negativste Eintrag in der letzten Zeile war, und als Pivotzeile die dritte Zeile, da wir dort aus den positiven Einträgen der Pivotspalte und der letzten Spalte berechnen:

$$\begin{aligned} \frac{b_1}{a_{13}} &= \frac{420}{1} = 420, \\ \frac{b_2}{a_{23}} &= \frac{300}{1} = 300, \\ \frac{b_3}{a_{33}} &= \frac{180}{1} = 180, \end{aligned}$$

und  $\frac{b_1}{a_{13}} \geq \frac{b_2}{a_{23}} \geq \frac{b_3}{a_{33}}$ .

Also haben wir unser Pivotelement gefunden (grün eingekreist). Nun folgt der Gaussche Eliminationsschritt:

·	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$b$
$y_1$	1	2	1	0	1	1	0	0	420
$y_2$	0	1	1	1	1	0	1	0	300
$y_3$	1	0	1	1	0	0	0	1	180
$-c$	-2	-1	-3	-1	-2	0	0	0	0

←  $\cdot (-1)$   
←  $\cdot (-1)$   
←  $\cdot 3$

Wir erhalten so das folgende Simplex-Tableau:

·	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	·
$y_1$	0	2	0	-1	1	1	0	-1	240
$y_2$	-1	1	0	0	1	0	1	-1	120
$x_3$	1	0	1	1	0	0	0	1	180
·	1	-1	0	2	-2	0	0	3	540

← Pivotzeile

Pivotspalte ( $-2$  negativster Eintrag (in der letzten Zeile))

Wir konnten die Pivotspalte wählen, da  $-2$  der negativste Eintrag in der letzten Zeile war, und als Pivotzeile die zweite Zeile, da wir dort aus den positiven Einträgen der Pivotspalte und der letzten Spalte berechnen:

$$\begin{aligned} \frac{b_1}{a_{15}} &= \frac{240}{1} = 240, \\ \frac{b_2}{a_{25}} &= \frac{120}{1} = 120, \end{aligned}$$

und  $\frac{b_1}{a_{15}} \geq \frac{b_2}{a_{25}}$ .

Also haben wir unser Pivotelement gefunden (grün eingekreist).

Nun folgt der Gaussche Eliminationsschritt:

·	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	·
$y_1$	0	2	0	-1	1	1	0	-1	240
$y_2$	-1	1	0	0	1	0	1	-1	120
$x_3$	1	0	1	1	0	0	0	1	180
·	1	-1	0	2	-2	0	0	3	540

$\left. \begin{array}{l} \leftarrow + \cdot (-1) \\ \leftarrow + \end{array} \right\} \cdot 2$   
 $\leftarrow +$

Wir erhalten so das folgende Simplex-Tableau:

·	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	·
$y_1$	1	1	0	-1	0	1	-1	0	120
$x_5$	-1	1	0	0	1	0	1	-1	120
$x_3$	1	0	1	1	0	0	0	1	180
·	-1	1	0	2	0	0	2	1	780

← Pivotzeile

Pivotspalte (-1 negativster Eintrag (in der letzten Zeile))

Wir konnten die Pivotspalte wählen, da -1 der negativste Eintrag in der letzten Zeile war, und als Pivotzeile die erste Zeile, da wir dort aus den positiven Einträgen der Pivotspalte und der letzten Spalte berechnen:

$$\frac{b_1}{a_{11}} = \frac{120}{1} = 120,$$

$$\frac{b_3}{a_{31}} = \frac{180}{1} = 180,$$

und  $\frac{b_3}{a_{31}} \geq \frac{b_1}{a_{11}}$ .

Also haben wir unser Pivotelement gefunden (grün eingekreist). Nun folgt der Gaussche Eliminationsschritt:

·	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	·
$y_1$	1	1	0	-1	0	1	-1	0	120
$x_5$	-1	1	0	0	1	0	1	-1	120
$x_3$	1	0	1	1	0	0	0	1	180
·	-1	1	0	2	0	0	2	1	780

$\left. \begin{array}{l} \leftarrow + \cdot 1 \\ \leftarrow + \end{array} \right\} \cdot (-1)$   
 $\leftarrow +$

Wir erhalten so das folgende Simplex-Tableau:

·	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$y_1$	$y_2$	$y_3$	·
$x_1$	1	1	0	-1	0	1	-1	0	120
$x_5$	0	2	0	-1	1	1	0	-1	240
$x_3$	0	-1	1	2	0	-1	1	1	60
·	0	2	0	1	0	1	1	1	900

Wir können hier in diesem Simplex-Tableau keine Pivotspalte mehr wählen, da alle Einträge in der letzten Zeile nicht-negativ sind, d.h. der Simplex-Algorithmus bricht an dieser Stelle ab. Wir können nun nach der Vorlesung das Maximum der Funktion  $z$  unter den gegebenen Nebenbedingung (\*) ablesen (rechte untere Ecke vom letzten Simplex-Tableau):

Das Maximum der Funktion  $z$  ist 900 und wird im Punkt  $x = (120, 0, 60, 0, 240) \in \mathbb{R}^5$  angenommen,

d.h.

$$\max_{(*)} y(x_1, x_2, x_3, x_4, x_5) = y(120, 0, 60, 0, 240) = 900.$$

Auf die Aufgabenstellung bezogen sind 900 Euro das wöchentliche Deckungsbeitragsmaximum, indem der Produktionsbetrieb 120 Stück vom Spielzeug  $A_1$ , 60 Stück vom Spielzeug  $A_3$  und 240 Stück vom Spielzeug  $A_5$ , sowie die Spielzeuge  $A_2$  und  $A_4$  gar nicht, die Woche herstellt.

(c) Alle Pivotelemente sind schon normiert (d.h. sie sind gleich 1) und außerdem sind alle Koeffizienten und Einträge stets ganzzahlig so, dass beim Teilen automatisch etwas ganzzahliges rauskommen muss.  $\square$

### Aufgabe 3 (Simplex-Algorithmus II)

Es soll folgende Funktion

$$f(x_1, x_2, x_3) = -x_1 + x_2 + 3x_3 - 3$$

mit  $x_1, x_2, x_3 \in \mathbb{R}$  maximiert werden unter den folgenden Nebenbedingungen

$$\begin{aligned} x_1 - x_3 &\leq 1, \\ x_1 + 2x_2 + x_3 &\leq 3, \\ x_1, x_2, x_3 &\geq 0. \end{aligned}$$

Bringen Sie dabei dies erstmal in die Normalform und benutzen Sie anschließend den Simplex-Algorithmus. Maximieren Sie auch die Funktion  $f$  unter den Nebenbedingungen:

$$\begin{aligned} x_1 - x_3 &= 1, \\ x_1 + 2x_2 + x_3 &= 3, \\ x_1, x_2, x_3 &\geq 0. \end{aligned}$$

Wieso ist hier der in der Vorlesung vorgestellte Simplex-Algorithmus nicht anwendbar, obwohl es sich auch um ein lineares Optimierungsproblem handelt?

#### Lösung von Aufgabe 3

Das Optimierungsproblem dieser Aufgabe lautet:

$$\begin{aligned} &\text{Maximiere } f(x_1, x_2, x_3) = -x_1 + x_2 + 3x_3 - 3 \\ &\text{unter den Nebenbedingungen (u.d.N.) : (*) } \begin{cases} x_1 - x_3 &\leq 1, \\ x_1 + 2x_2 + x_3 &\leq 3, \\ x_1, x_2, x_3 &\geq 0. \end{cases} \end{aligned}$$

**Schritt 1. In Standard- und Normalform bringen:** Setze dafür

$$\tilde{f}(x_1, x_2, x_3) = f(x_1, x_2, x_3) + 3 = -x_1 + x_2 + 3x_3 - 3 + 3 = -x_1 + x_2 + 3x_3$$

für alle  $x = (x_1, x_2, x_3) \in \mathbb{R}^3$ . Das zur Aufgabe äquivalente Problem in Standard-/ Normalform lautet nun

$$\begin{aligned} &\text{Maximiere } \tilde{f}(x_1, x_2, x_3) = -x_1 + x_2 + 3x_3 \\ &\text{unter den Nebenbedingungen (u.d.N.) : (**)} \begin{cases} x_1 - x_3 &\leq 1, \\ x_1 + 2x_2 + x_3 &\leq 3, \\ x_1, x_2, x_3 &\geq 0. \end{cases} \end{aligned}$$

**Schritt 2. Das Simplex-Tableau aufstellen:** Dazu führen wir die Schlupfvariablen  $y_1$  und  $y_2$  ein mit

$$\begin{cases} x_1 - x_3 + y_1 &= 1, \\ x_1 + 2x_2 + x_3 + y_2 &= 3, \\ x_1, x_2, x_3, y_1, y_2 &\geq 0. \end{cases}$$

Setze nun  $n = 3$ ,  $m = 2$  und

$$b := \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix}, \quad c := \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \\ 3 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Das (Anfangs-)Simplex-Tableau lautet nun

$\cdot$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$y_1$	$y_2$	$b$
$y_1$	1	0	-1	1	0	1
$y_2$	1	2	1	0	1	3
$-c$	1	-1	-3	0	0	0

**Schritt 3. Durchführung des Simplex-Algorithmus:**

·	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$y_1$	$y_2$	$b$
$y_1$	1	0	-1	1	0	1
$y_2$	1	2	1	0	1	3
$-c$	1	-1	-3	0	0	0

← Pivotzeile

Pivotspalte (-3 negativster Eintrag (in der letzten Zeile))

Wir konnten die Pivotspalte wählen, da -3 der negativste Eintrag in der letzten Zeile war, und als Pivotzeile die zweite Zeile, da dort in der Pivotspalte der Eintrag 1 der einzige positive war. Also haben wir unser Pivotelement gefunden (grün eingekreist). Nun folgt der Gaußsche Eliminationsschritt:

·	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$y_1$	$y_2$	$b$
$y_1$	1	0	-1	1	0	1
$y_2$	1	2	1	0	1	3
$-c$	1	-1	-3	0	0	0

$\left. \begin{array}{l} \leftarrow + \\ \leftarrow + \end{array} \right\} \cdot 1$   
 $\left. \begin{array}{l} \leftarrow + \\ \leftarrow + \end{array} \right\} \cdot 3$

Wir erhalten so das folgende Simplex-Tableau:

·	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$y_1$	$y_2$	·
$y_1$	2	2	0	1	1	4
$x_3$	1	2	1	0	1	3
·	4	5	0	0	3	9

Wir können hier in diesem Simplex-Tableau keine Pivotspalte mehr wählen, da alle Einträge in der letzten Zeile nicht-negativ sind, d.h. der Simplex-Algorithmus bricht an dieser Stelle ab. Wir können nun nach der Vorlesung das Maximum der Funktion  $\tilde{f}$  unter den gegebenen Nebenbedingung (\*\*\*) ablesen (rechte untere Ecke vom letzten Simplex-Tableau):

Das Maximum der Funktion  $\tilde{f}$  ist 9 und wird im Punkt  $x = (0, 0, 3) \in \mathbb{R}^3$  angenommen,

d.h.

$$\max_{(**)} \tilde{f}(x_1, x_2, x_3) = \tilde{f}(0, 0, 3) = 9.$$

Also ist auch

$$f(0, 0, 3) = \tilde{f}(0, 0, 3) - 3 = 9 - 3 = 6$$

das Maximum der Funktion  $f$  unter den anfänglichen Nebenbedingungen (\*). □

Ändern wir nun die anfänglichen Nebenbedingungen (\*) von der Funktion  $f$  ab zu

$$(*) \left\{ \begin{array}{l} (\tilde{I}) \quad x_1 - x_3 = 1, \\ (\tilde{II}) \quad x_1 + 2x_2 + x_3 = 3, \\ (\tilde{III}) \quad x_1, x_2, x_3 \geq 0, \end{array} \right.$$

so erhalten wir z.B. durch Umformung und Einsetzen:

$$\begin{aligned} (\tilde{III}) &\Rightarrow 0 \leq x_3 = t \text{ für } t \geq 0, \\ (\tilde{I}) &\Leftrightarrow 1 = x_1 - x_3 = x_1 - t \Leftrightarrow x_1 = 1 + t, \\ (\tilde{II}) &\Leftrightarrow 3 = x_1 + 2x_2 + x_3 = (1 + t) + 2x_2 + t = 1 + 2x_2 + 2t \Leftrightarrow 2(x_2 + t) = 2x_2 + 2t = 2 \\ &\Leftrightarrow x_2 + t = 1 \Leftrightarrow x_2 = 1 - t, \\ (\tilde{III}) &\Rightarrow 0 \leq x_2 = 1 - t \Leftrightarrow t \leq 1. \end{aligned}$$

Zusammengefasst haben wir:

$$\begin{aligned} t &\in [0, 1], \\ x_1 &= 1 + t, \\ x_2 &= 1 - t, \\ x_3 &= t. \end{aligned}$$



Das liefert uns nun durch Einsetzen in unsere Funktion  $f$ :

$$f(x_1, x_2, x_3) = -x_1 + x_2 + 3x_3 - 3 = -(1+t) + (1-t) + 3t - 3 = -1 - t + 1 - t + 3t - 3 = t - 3 \text{ für alle } t \in [0, 1].$$

Wegen  $t \in [0, 1]$  folgt nun, dass die Funktion  $f$  maximal für  $t = 1$  wird mit Maximum  $1 - 3 = -2$ . Demnach ist das Maximum der Funktion  $f$  unter den Nebenbedingungen  $(\tilde{*})$  gerade  $-2$  und wird im Punkt

$$x_1 = 1 + 1 = 2, \quad x_2 = 1 - 1 = 0, \quad x_3 = 1, \text{ d.h. im Punkt } x = (2, 0, 1) \in \mathbb{R}^3$$

angenommen. □