

Ein Unternehmen stellt die zwei Produkte A und B her. Die Produktion benötigt jeweils Einsatz von **Personen**, **Maschinen** und **Rohstoffen**, die alle pro Produktionswoche nur in beschränktem Maße zur Verfügung stehen. Nicht verbrauchte Rohstoffe müssen am Ende der Woche entsorgt werden und die **beschäftigten Personen können keine Überstunden arbeiten**.

Pro produzierter Mengeneinheit benötigt das **Produkt A eine Maschinenstunde**, das **Produkt B hingegen zwei**. Insgesamt können die Maschinen **maximal 150 Stunden** pro Woche benutzt werden. Die maximal verarbeitbare Rohstoffmenge beläuft sich auf **400 Tonnen** und es stehen pro Woche **höchstens 80 Personenstunden** für die Endmontage zur Verfügung.

Das Produkt **A** benötigt pro Mengeneinheit **6 Tonnen** des Rohstoffes, das Produkt **B 3 Tonnen**. Der für die Endmontage benötigte **menschliche Arbeitseinsatz** beläuft sich bei **beiden Produkten auf je eine Stunde** pro hergestellter Mengeneinheit.

Das Unternehmen ist bestrebt, den insgesamt erzielbaren **Gewinn bei Verkauf** der genannten Güter zu **maximieren**, wobei bekannt ist, dass mit dem Produkt A ein Gewinn von **10 €** zu erzielen ist, das Produkt B wirft **15 €** pro Mengeneinheit ab.

Es stellt sich die Frage, wieviele Mengeneinheiten von jedem Produkt zur fertigen sind, um dieses Ziel zu erreichen.

2

I. Modellbildung:

- Entscheidungsvariablen: $x_1, x_2 \hat{=}$ produzierte / verkaufte Mengeneinheit von A bzw. B
- prinzipielle Einschränkung: $x_1 \geq 0, x_2 \geq 0$
- Zielfunktion: $F(x_1, x_2) = 10 \cdot x_1 + 15 \cdot x_2$
- Nebenbedingungen:
 - **Personen**: $1 \cdot x_1 + 1 \cdot x_2 \leq 80$
 - **Maschinen**: $1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 \leq 150$
 - **Rohstoffe**: $6x_1 + 3x_2 \leq 400$

Somit erhält man das LP:

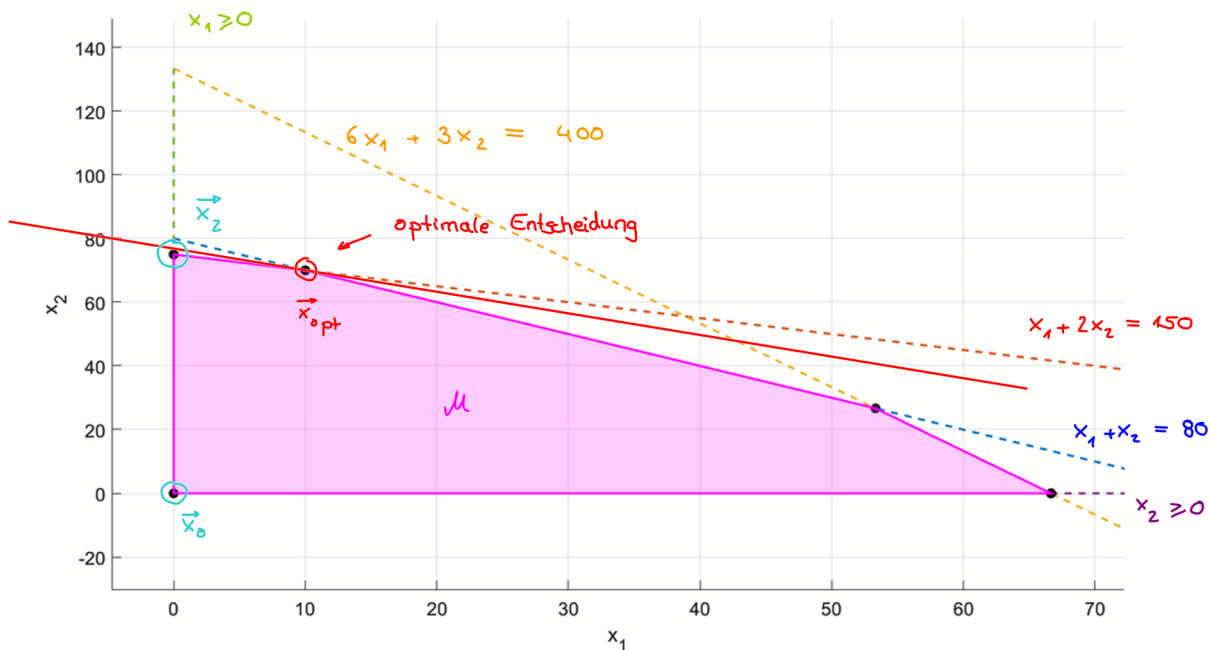
$$\left\{ \begin{array}{l} \text{maximiere } F(x_1, x_2) = 10x_1 + 15x_2 \\ \text{u.d.N.} \quad \begin{array}{l} 1 \cdot x_1 + 1 \cdot x_2 \leq 80 \\ 1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 \leq 150 \\ 6x_1 + 3x_2 \leq 400 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{array} \end{array} \right.$$

bzw. in Matrix-Vektor-Notation:

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{maximiere } F(\vec{x}) = \vec{c}^T \vec{x} \\ \text{u.d.N.} \quad \begin{array}{l} A \vec{x} \leq \vec{b} \\ \vec{x} \geq \vec{0} \end{array} \end{array} \right. \quad \text{mit} \quad \vec{c} = \begin{pmatrix} 10 \\ 15 \end{pmatrix}$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 2 \\ 6 & 3 \end{pmatrix}$$

$$\vec{b} = \begin{pmatrix} 80 \\ 150 \\ 400 \end{pmatrix}$$



▶ 4 im Video: graphische Lösung

II.) Bestimmung der optimalen Lösung mit dem primalen Simplex

▶ 5

Starttableau:

▶ 6

Pivotzeile $i = 2$

▶ 7 $T_0 := \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 80 \\ 1 & 2 & 0 & 1 & 0 & 150 \\ 6 & 3 & 0 & 0 & 1 & 400 \\ -10 & -15 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \begin{array}{l} \left[\begin{array}{l} -\frac{1}{2} \\ -\frac{3}{2} \end{array} \right] \left[\begin{array}{l} \frac{15}{2} \\ 1 \cdot \frac{1}{2} \end{array} \right] \end{array}$

$$\vec{b} = (3, 4, 5)^T$$

Pivotspalte
 $k = 2$ zugeh. Basislösung: $\vec{x} = (0, 0, 80, 150, 400)^T$ zugeh. Ecke: $\vec{x}_1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ im Video:
zug. Basislösung & Ecke
und graphische Repräsentation

▶ 11

erste Verbesserung:

Pivotzeile $i = 1$

▶ 8 $\sim T_1 := \left(\begin{array}{cccc|c} 1/2 & 0 & 1 & -1/2 & 0 & 5 \\ 1/2 & 1 & 0 & 1/2 & 0 & 75 \\ 3/2 & 0 & 0 & -3/2 & 1 & 175 \\ -5/2 & 0 & 0 & 15/2 & 0 & 1125 \end{array} \right) \begin{array}{l} \left[\begin{array}{l} -1 \\ -9 \end{array} \right] \left[\begin{array}{l} 5 \\ 1 \cdot 1 \end{array} \right] \end{array}$

$$\vec{b} = (3, 2, 5)^T$$

Pivotspalte
 $k = 1$ zugeh. Basislösung: $\vec{x} = (0, 75, 5, 0, 175)^T$ zugeh. Ecke: $\vec{x}_1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 75 \end{pmatrix}$

▶ 11

im Video:
zug. Basislösung & Ecke
und graphische Repräsentation

Zweite Verbesserung:

▶ 9 $\sim T_2 := \left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & 0 & 2 & -1 & 0 & 10 \\ 0 & 1 & -1 & 1 & 0 & 70 \\ 0 & 0 & -9 & 3 & 1 & 130 \\ \hline 0 & 0 & 5 & 5 & 0 & 1150 \end{array} \right)$ $\vec{\beta} = (1, 2, 5)^T$

optimale Tableau ist erreicht

mit $F_{\max} = 1150$

es gibt eine eindeutige optimale Lösung

$$\vec{x} = (\underbrace{10, 70}_{\text{Struktur- Variablen}}, \underbrace{0, 0, 130}_{\text{Schlupf- Variablen}})^T$$

somit $\vec{x}_{\text{opt}} = \begin{pmatrix} 10 \\ 70 \end{pmatrix}$

d.h. mit der Produktion von 10 Mengeneinheiten von Produkt A und 70 Mengeneinheiten von Produkt B wird der maximale, unter den Einschränkungen, mögliche Gewinn $F_{\max} = 1150 \text{ €}$ erzielt

▶ 10

▶ 11 im Video: zug. Basislösung & Ecke und graphische Repräsentation

Dualität

▶ 12

Motivation: Bestimmung einer oberen /unteren Grenze für den Zielfunktionswert

Beispiel:

▶ 13 $\left\{ \begin{array}{l} \text{maximiere } F(x_1, x_2) = 10x_1 + 15x_2 \\ \text{u.d.N} \quad \begin{array}{l} 1 \cdot x_1 + 1 \cdot x_2 \leq 80 \quad (1) \\ 1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 \leq 150 \quad (2) \\ 6x_1 + 3x_2 \leq 400 \quad (3) \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{array} \end{array} \right.$

obere Grenzen für $F(x_1, x_2)$

• aus NB (1)

▶ 14

$$F(x_1, x_2) = 10x_1 + 15x_2 \leq 15x_1 + 15x_2 = 15(x_1 + x_2) \leq 15 \cdot 80 = 1200$$

"15 mal NB (1)"

somit aus (1): $F(x_1, x_2) \leq 1200$

• aus NB (2)

▶ 15

$$F(x_1, x_2) = 10x_1 + 15x_2 \leq 10x_1 + 20x_2 = 10(x_1 + 2x_2) \leq 10 \cdot 150 = 1500$$

"10 mal NB (2)"

somit aus (2): $F(x_1, x_2) \leq 1500$



• aus NB(3)

▶ 16

$$F(x_1, x_2) = 10x_1 + 15x_2 \leq 30x_1 + 15x_2 = \underbrace{5(6x_1 + 3x_2)}_{\text{"5 mal NB (3)"}} \leq 5 \cdot 400 = 2000$$

$$\text{somit aus (3): } F(x_1, x_2) \leq 2000$$

▶ 17 im Video: Interpretation der durch die NBen entstehenden oberen Grenzen der Zielfunktion

• aus NB (2) & NB (3) :

▶ 18

$$F(x_1, x_2) = 10x_1 + 15x_2 \leq 11x_1 + 16x_2 = 7x_1 + 14x_2 + 4x_1 + 2x_2$$

$$\text{▶ 19} \quad = 7(1x_1 + 2x_2) + \frac{2}{3}(6x_1 + 3x_2) \leq 7 \cdot 150 + \frac{2}{3} \cdot 400 = 1316, \overline{6}$$

somit aus (2) & (3):

$$F(x_1, x_2) \leq 1316, \overline{6}$$

$$F(x_1, x_2) = 10x_1 + 15x_2 \leq 10x_1 + 15x_2 = \frac{20}{3}x_1 + \frac{40}{3}x_2 + \frac{10}{3}x_1 + \frac{5}{3}x_2$$

$$\text{▶ 20} \quad = \frac{20}{3}(x_1 + 2x_2) + \frac{5}{9}(6x_1 + 3x_2) \leq \frac{20}{3} \cdot 150 + \frac{5}{9} \cdot 400 = 1222, \overline{2}$$

somit aus (2) & (3):

$$F(x_1, x_2) \leq 1222, \overline{2}$$



• gibt es eine kleinere obere Schranke?

• wie kommt man auf die Werte $\frac{20}{3}$, $\frac{5}{9}$?

• aus NB (1), (2), (3)

▶ 21

$$F(x_1, x_2) = 10x_1 + 15x_2 \leq 10x_1 + 15x_2 = 5x_1 + 5x_2 + 5x_1 + 10x_2 + 0x_1 + 0x_2$$

$$= 5(1x_1 + 1x_2) + 5(1x_1 + 2x_2) + 0(6x_1 + 3x_2)$$

$$\leq 5 \cdot 80 + 5 \cdot 150 + 0 \cdot 400 = 1150$$

d.h. aus (1), (2), (3):

$$F(x_1, x_2) \leq 1150$$

beispielhaftes Vorgehen

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{maximiere } F(x_1, x_2) = 10x_1 + 15x_2 \\ \text{u.d.N.} \quad \begin{array}{l} 1 \cdot x_1 + 1 \cdot x_2 \leq 80 \quad (1) \\ 1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 \leq 150 \quad (2) \\ 6x_1 + 3x_2 \leq 400 \quad (3) \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{array} \end{array} \right.$$

23

Ansatz:

$$F(x_1, x_2) = 10x_1 + 15x_2 \leq \lambda_1 \cdot (1 \cdot x_1 + 1 \cdot x_2) + \lambda_2 \cdot (1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2) + \lambda_3 \cdot (6x_1 + 3x_2) \\ \leq 80 \cdot \lambda_1 + 150 \cdot \lambda_2 + 400 \cdot \lambda_3$$

obere Schranke für $F(x_1, x_2)$ basierend auf $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3$

24

• Grundvoraussetzung: $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3 \geq 0$

• Ziel: minimiere $80\lambda_1 + 150\lambda_2 + 400\lambda_3$

$$\text{mit } \lambda_1 \cdot (1 \cdot x_1 + 1 \cdot x_2) + \lambda_2 \cdot (1 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2) + \lambda_3 \cdot (6x_1 + 3x_2)$$

25

$$= 1 \cdot \lambda_1 \cdot x_1 + 1 \cdot \lambda_1 \cdot x_2 + 1 \cdot \lambda_2 \cdot x_1 + 2 \cdot \lambda_2 \cdot x_2 + 6\lambda_3 \cdot x_1 + 3\lambda_3 \cdot x_2$$

$$= (1 \cdot \lambda_1 + 1 \cdot \lambda_2 + 6\lambda_3) \cdot x_1 + (1 \cdot \lambda_1 + 2 \cdot \lambda_2 + 3\lambda_3) \cdot x_2$$

muss gelten, dass $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3$ so gewählt sind, dass für alle $\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} \in M$ gilt:

$$F(x_1, x_2) = 10x_1 + 15x_2 \leq (1 \cdot \lambda_1 + 1 \cdot \lambda_2 + 6\lambda_3) \cdot x_1 + (1 \cdot \lambda_1 + 2 \cdot \lambda_2 + 3\lambda_3) \cdot x_2$$

das ist gewährleistet für (via Koeffizientenvergleich)

$$\left\{ \begin{array}{l} 10 \leq 1 \cdot \lambda_1 + 1 \cdot \lambda_2 + 6\lambda_3 \\ 15 \leq 1 \cdot \lambda_1 + 2 \cdot \lambda_2 + 3\lambda_3 \end{array} \right. \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} 1 \cdot \lambda_1 + 1 \cdot \lambda_2 + 6\lambda_3 \geq 10 \\ 1 \cdot \lambda_1 + 2 \cdot \lambda_2 + 3\lambda_3 \geq 15 \end{array} \right.$$

insgesamt ergibt sich das lineare Optimierungsproblem:

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{minimiere } F^*(\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3) = 80 \cdot \lambda_1 + 150 \cdot \lambda_2 + 400 \cdot \lambda_3 \\ \text{u.d.N.} \quad \begin{array}{l} 1 \cdot \lambda_1 + 1 \cdot \lambda_2 + 6\lambda_3 \geq 10 \\ 1 \cdot \lambda_1 + 2 \cdot \lambda_2 + 3\lambda_3 \geq 15 \\ \lambda_1 \geq 0, \lambda_2 \geq 0, \lambda_3 \geq 0 \end{array} \end{array} \right.$$

26

in Matrix-Vektor-Notation:

$$(LP^*) \quad \begin{cases} \text{minimiere } F^*(\vec{\lambda}) = \vec{c}^{*T} \cdot \vec{\lambda} \\ \text{u.d.N. } A^* \cdot \vec{\lambda} \geq \vec{b}^* \\ \vec{\lambda} \geq \vec{0} \in \mathbb{R}^3 \end{cases} \quad \text{mit } \begin{aligned} \vec{c}^* &= (80, 150, 400)^T \in \mathbb{R}^3 \\ A^* &= \begin{pmatrix} 1 & 1 & 6 \\ 1 & 2 & 3 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2 \times 3} \\ \vec{b}^* &= \begin{pmatrix} 10 \\ 15 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^2 \end{aligned}$$

↑
entstanden aus dem LP

$$(LP) \quad \begin{cases} \text{maximiere } F(\vec{x}) = \vec{c}^T \vec{x} \\ \text{u.d.N. } A \vec{x} \leq \vec{b} \\ \vec{x} \geq \vec{0} \end{cases} \quad \text{mit } \begin{aligned} \vec{c} &= \begin{pmatrix} 10 \\ 15 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^2 \\ A &= \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 2 \\ 6 & 3 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{3 \times 2} \\ \vec{b} &= \begin{pmatrix} 80 \\ 150 \\ 400 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^3 \end{aligned}$$

▶ 27

(LP*) entsteht aus (LP) durch folgenden Schritte

- aus dem Maximierungsproblem wird eine Minimierungsaufgabe
- der Begrenzungsvektor $\vec{b}$ von (LP) wird zum Vektor der Zielfunktionskoeffizienten $\vec{c}^*$ von (LP*)

$$\text{kurz: } \vec{c}^* = \vec{b}$$

- der Vektor der Zielfunktionskoeffizienten $\vec{c}$ von (LP) wird zum Begrenzungsvektor $\vec{b}^*$ von (LP*)

$$\text{kurz: } \vec{b}^* = \vec{c}$$

- aus der Begrenzung nach oben in den NBen von (LP) wird eine Begrenzung nach unten in den NBen von (LP*)

$$\text{kurz: } „\leq“ \text{ in (LP)} \rightsquigarrow „\geq“ \text{ in (LP*)}$$

- die Koeffizientenmatrizen von (LP) und (LP*) sind zueinander transponiert

$$\text{kurz: } A^* = A^T \text{ bzw. } A = (A^*)^T$$

Beobachtung:

- jede Strukturvariable $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3$ von (LP*) korrespondiert mit einer NB von (LP)
- jede NB von (LP*) korrespondiert mit einer der Strukturvariablen x_1, x_2 von (LP)



Allgemein definiert man

▶ 28

Definition (primales & duales Optimierungsproblem)

Gegeben sei das lineare Optimierungsproblem in Standardform

$$(LP) \quad \begin{cases} \text{maximiere} & F(\vec{x}) = \vec{c}^T \vec{x} \\ \text{u.d.N} & A\vec{x} \leq \vec{b} \\ & \vec{x} \geq \vec{0} \end{cases}$$

für $\vec{x} \in \mathbb{R}^n$ mit $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $\vec{b} \in \mathbb{R}^m$, $\vec{c} \in \mathbb{R}^n$.

Man nennt dann das lineare Optimierungsproblem

$$(LP^*) \quad \begin{cases} \text{minimiere} & F^*(\vec{\lambda}) = \vec{b}^T \vec{\lambda} \\ \text{u.d.N} & A^T \vec{\lambda} \geq \vec{c} \\ & \vec{\lambda} \geq \vec{0} \end{cases}$$

das zu (LP) *duale Problem* für $\vec{\lambda} \in \mathbb{R}^m$.

Das Problem (LP) wird in diesem Kontext als das zu (LP*) *primale Problem* bezeichnet.

Da man jedes LP in Standardform darstellen kann, kann man auch jedes LP dualisieren.

Man kann zeigen, dass insbesondere die folgenden Dualisierungsregeln gelten:

▶ 29

Satz (Dualisierungsregeln)

Dualisierung

Maximierungsproblem	Minimierungsproblem
Vektor der Zielfunktionskoeffizienten	Begrenzungsvektor
Begrenzungsvektor	Vektor der Zielfunktionskoeffizienten

Koeffizientenmatrix transponieren	
Strukturvariablen $x_1, \dots, x_n$	Nebenbedingungen $1, \dots, n$
$x_k \geq 0$	$k.$ NB: „ $\geq$ “
$x_k \in \mathbb{R}$	$k.$ NB: „ $=$ “
Nebenbedingungen $1, \dots, m$	Strukturvariablen $\lambda_1, \dots, \lambda_m$
$i.$ NB: „ $\leq$ “	$\lambda_i \geq 0$
$i.$ NB: „ $=$ “	$\lambda_i \in \mathbb{R}$

Beispiele

i) primales Problem

30

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{maximiere } F(x_1, x_2, x_3) = -1 \cdot x_1 + 2x_2 + 1 \cdot x_3 \\ \text{u.d.N.} \\ 2x_1 + 1 \cdot x_3 \leq 8 \\ 3x_1 - x_2 + 4x_3 = 125 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \\ x_3 \in \mathbb{R} \end{array} \right.$$

Satz (Dualisierungsregeln)	
Dualisierung	
Maximierungsproblem	Minimierungsproblem
Vektor der Zielfunktionskoeffizienten	Begrenzungsvektor
Begrenzungsvektor	Vektor der Zielfunktionskoeffizienten
Koeffizientenmatrix transponieren	
Strukturvariablen $x_1, \dots, x_n$	Nebenbedingungen $1, \dots, n$
$x_k \geq 0$	k. NB: " $\geq$ "
$x_k \in \mathbb{R}$	k. NB: " $=$ "
Nebenbedingungen $1, \dots, m$	Strukturvariablen $\lambda_1, \dots, \lambda_m$
i. NB: " $\leq$ "	$\lambda_i \geq 0$
i. NB: " $=$ "	$\lambda_i \in \mathbb{R}$

Hilfsgrößen:

$$\cdot \vec{c} = \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\cdot \vec{b} = \begin{pmatrix} 8 \\ 125 \end{pmatrix}$$

$$\cdot A = \begin{pmatrix} 2 & 0 & 1 \\ 3 & -1 & 4 \end{pmatrix}$$

• $n=3$ Strukturvariablen

• $m=2$ NBen

• Nichtnegativitätsforderung für x_1, x_2

• Nicht vorzeichenbeschränkte Variable x_3

duales Problem:

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{minimiere } F^*(\lambda_1, \lambda_2) = 8\lambda_1 + 125\lambda_2 \\ \text{u.d.N.} \\ 3 \text{ NBen} \\ 2\lambda_1 + 3\lambda_2 \geq -1 \\ 0\lambda_1 + (-1)\lambda_2 \geq 2 \\ 1\lambda_1 + 4\lambda_2 = 1 \\ \lambda_1 \geq 0 \\ \lambda_2 \in \mathbb{R} \end{array} \right.$$

$$\text{kurz: } \left\{ \begin{array}{l} \text{minimiere } F^*(\lambda_1, \lambda_2) = 8\lambda_1 + 125\lambda_2 \\ \text{u.d.N.} \\ 2\lambda_1 + 3\lambda_2 \geq -1 \\ -\lambda_2 \geq 2 \\ \lambda_1 + 4\lambda_2 = 1 \\ \lambda_1 \geq 0, \lambda_2 \in \mathbb{R} \end{array} \right.$$

ii) primales Problem :

▶ 31

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{minimiere } F(x_1, x_2, x_3, x_4) = 2x_1 + 3x_3 - 7x_4 \\ \text{u.d.V.} \\ 2x_1 + 2x_2 - x_3 = 18 \\ -x_1 + 7x_2 - 2x_3 + 4x_4 \geq 12 \\ x_1 \geq 0, x_3 \geq 0 \\ x_2, x_4 \in \mathbb{R} \end{array} \right.$$

Satz (Dualisierungsregeln)

Dualisierung	
Maximierungsproblem	Minimierungsproblem
Vektor der Zielfunktionskoeffizienten	Begrenzungsvektor
Begrenzungsvektor	Vektor der Zielfunktionskoeffizienten
Koeffizientenmatrix transponieren	
Strukturvariablen $x_1, \dots, x_n$	Nebenbedingungen $1, \dots, n$
$x_k \geq 0$	k. NB: " $\geq$ "
$x_k \in \mathbb{R}$	k. NB: " $=$ "
Nebenbedingungen $1, \dots, m$	Strukturvariablen $\lambda_1, \dots, \lambda_m$
i. NB: " $\leq$ "	$\lambda_i \geq 0$
i. NB: " $=$ "	$\lambda_i \in \mathbb{R}$

Hilfsgrößen:

$$\cdot \vec{c} = (2, 0, 3, -7)^T$$

$$\cdot \vec{b} = (18, 12)^T$$

$$\cdot A = \begin{pmatrix} 2 & 2 & -1 & 0 \\ -1 & 7 & -2 & 4 \end{pmatrix}$$

$$\cdot n = 4 \text{ Strukturvariablen}$$

$$\cdot m = 2 \text{ Nebenbedingungen}$$

$$\cdot \text{Nichtnegativitätsforderung für } x_1, x_3$$

$$\cdot \text{keine VZ-Beschränkung für } x_2, x_4$$

duales Problem

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{maximiere } F^*(\lambda_1, \lambda_2) = 18 \cdot \lambda_1 + 12 \lambda_2 \\ \text{u.d.V.} \\ 2 \cdot \lambda_1 + (-1) \cdot \lambda_2 \leq 2 \\ 4 \text{ NBen} \quad 2 \cdot \lambda_1 + 7 \cdot \lambda_2 = 0 \\ -1 \cdot \lambda_1 + (-2) \cdot \lambda_2 \leq 3 \\ 0 \cdot \lambda_1 + 4 \cdot \lambda_2 = -7 \\ \lambda_1 \in \mathbb{R} \\ \lambda_2 \geq 0 \end{array} \right.$$

kurz : duale Problem :

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{maximiere } F^*(\lambda_1, \lambda_2) = 18\lambda_1 + 12\lambda_2 \\ \text{u.d.V.} \\ 2\lambda_1 - \lambda_2 \leq 2 \\ 2\lambda_1 + 7\lambda_2 = 0 \\ -\lambda_1 - 2\lambda_2 \leq 3 \\ 4\lambda_2 = -7 \\ \lambda_1 \in \mathbb{R}, \lambda_2 \geq 0 \end{array} \right.$$

hier gilt $\mu^* = \emptyset$

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{maximiere } F(x_1, x_2) = 4x_1 + 7x_2 \\ \text{u.d.N.} \quad \left\{ \begin{array}{l} 6x_1 + 3x_2 \geq 11 \\ 2x_1 + x_2 \geq 4 \end{array} \right\} \text{ passen nicht zu} \rightarrow \\ \qquad \qquad \qquad \text{Korrektur: mal „-1“} \\ x_1 - 2x_2 \leq 0 \\ x_1 \leq 8 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{array} \right.$$

Satz (Dualisierungsregeln)

Dualisierung	
Maximierungsproblem	Minimierungsproblem
Vektor der Zielfunktionskoeffizienten	Begrenzungsvektor
Begrenzungsvektor	Vektor der Zielfunktionskoeffizienten
Koeffizientenmatrix transponieren	
Strukturvariablen $x_1, \dots, x_n$	Nebenbedingungen $1, \dots, n$
$x_k \geq 0$	k. NB: „ $\geq$ “
$x_k \in \mathbb{R}$	k. NB: „ $=$ “
Nebenbedingungen $1, \dots, m$	Strukturvariablen $\lambda_1, \dots, \lambda_m$
i. NB: „ $\leq$ “	$\lambda_i \geq 0$
i. NB: „ $=$ “	$\lambda_i \in \mathbb{R}$

angepasstes LP:

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{maximiere } F(x_1, x_2) = 4x_1 + 7x_2 \\ \text{u.d.N.} \quad \left\{ \begin{array}{l} -6x_1 - 3x_2 \leq -11 \\ -2x_1 - x_2 \leq -4 \end{array} \right\} \\ x_1 - 2x_2 \leq 0 \\ x_1 \leq 8 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{array} \right.$$

Satz (Dualisierungsregeln)

Dualisierung	
Maximierungsproblem	Minimierungsproblem
Vektor der Zielfunktionskoeffizienten	Begrenzungsvektor
Begrenzungsvektor	Vektor der Zielfunktionskoeffizienten
Koeffizientenmatrix transponieren	
Strukturvariablen $x_1, \dots, x_n$	Nebenbedingungen $1, \dots, n$
$x_k \geq 0$	k. NB: „ $\geq$ “
$x_k \in \mathbb{R}$	k. NB: „ $=$ “
Nebenbedingungen $1, \dots, m$	Strukturvariablen $\lambda_1, \dots, \lambda_m$
i. NB: „ $\leq$ “	$\lambda_i \geq 0$
i. NB: „ $=$ “	$\lambda_i \in \mathbb{R}$

Hilfsgrößen:

$$\vec{c} = \begin{pmatrix} 4 \\ 7 \end{pmatrix}$$

$$\vec{b} = (-11, -4, 0, 8)^T$$

$$A = \begin{pmatrix} -6 & -3 \\ -2 & -1 \\ 1 & -2 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

- $n = 2$ Strukturvariablen
- $m = 4$ NBen
- Nichtnegativitätsbedingung für x_1, x_2

duals Problem

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{minimiere } F^*(\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3, \lambda_4) = -11 \cdot \lambda_1 + (-4) \cdot \lambda_2 + 0 \cdot \lambda_3 + 8 \cdot \lambda_4 \\ \text{u.d.N.} \quad \begin{array}{l} -6 \cdot \lambda_1 + (-2) \lambda_2 + 1 \cdot \lambda_3 + 1 \cdot \lambda_4 \geq 4 \\ -3 \cdot \lambda_1 + (-1) \lambda_2 + (-2) \lambda_3 + 0 \cdot \lambda_4 \geq 7 \end{array} \\ \text{2 NBen} \\ \lambda_1 \geq 0, \lambda_2 \geq 0, \lambda_3 \geq 0, \lambda_4 \geq 0 \end{array} \right.$$

kurz: duals Problem:

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{minimiere } F^*(\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3, \lambda_4) = -11 \lambda_1 - 4 \lambda_2 + 8 \lambda_4 \\ \text{u.d.N.} \quad \begin{array}{l} -6 \lambda_1 - 2 \lambda_2 + \lambda_3 + \lambda_4 \geq 4 \\ -3 \lambda_1 - \lambda_2 - 2 \lambda_3 \geq 7 \\ \lambda_1, \lambda_2, \lambda_3, \lambda_4 \geq 0 \end{array} \end{array} \right.$$