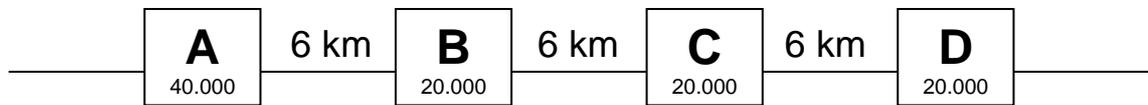


# 1. Entscheidung bei Unsicherheit



## a) Nutzenmatrix (Kundenanteile von K in %)

$$u(K_A, M_A) = 0,4 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 = \mathbf{60}$$

$$u(K_B, M_A) = 0,4 \cdot 40 + 0,2 \cdot 80 + 0,2 \cdot 80 + 0,2 \cdot 80 = \mathbf{64}$$

$$u(K_C, M_A) = 0,4 \cdot 40 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 80 + 0,2 \cdot 80 = \mathbf{60}$$

$$u(K_D, M_A) = 0,4 \cdot 40 + 0,2 \cdot 40 + 0,2 \cdot 80 + 0,2 \cdot 80 = \mathbf{56}$$

$$u(K_A, M_B) = 0,4 \cdot 80 + 0,2 \cdot 40 + 0,2 \cdot 40 + 0,2 \cdot 40 = \mathbf{56}$$

$$u(K_B, M_B) = 0,4 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 = \mathbf{60}$$

$$u(K_C, M_B) = 0,4 \cdot 40 + 0,2 \cdot 40 + 0,2 \cdot 80 + 0,2 \cdot 80 = \mathbf{56}$$

$$u(K_D, M_B) = 0,4 \cdot 40 + 0,2 \cdot 40 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 80 = \mathbf{52}$$

$$u(K_A, M_C) = 0,4 \cdot 80 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 40 + 0,2 \cdot 40 = \mathbf{60}$$

$$u(K_B, M_C) = 0,4 \cdot 80 + 0,2 \cdot 80 + 0,2 \cdot 40 + 0,2 \cdot 40 = \mathbf{64}$$

$$u(K_C, M_C) = 0,4 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 = \mathbf{60}$$

$$u(K_D, M_C) = 0,4 \cdot 40 + 0,2 \cdot 40 + 0,2 \cdot 40 + 0,2 \cdot 80 = \mathbf{48}$$

$$u(K_A, M_D) = 0,4 \cdot 80 + 0,2 \cdot 80 + 0,2 \cdot 40 + 0,2 \cdot 40 = \mathbf{64}$$

$$u(K_B, M_D) = 0,4 \cdot 80 + 0,2 \cdot 80 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 40 = \mathbf{68}$$

$$u(K_C, M_D) = 0,4 \cdot 80 + 0,2 \cdot 80 + 0,2 \cdot 80 + 0,2 \cdot 40 = \mathbf{72}$$

$$u(K_D, M_D) = 0,4 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 + 0,2 \cdot 60 = \mathbf{60}$$

	$M_A$	$M_B$	$M_C$	$M_D$
$K_A$	60	56	60	64
$K_B$	64	60	64	68
$K_C$	60	56	60	72
$K_D$	56	52	48	60

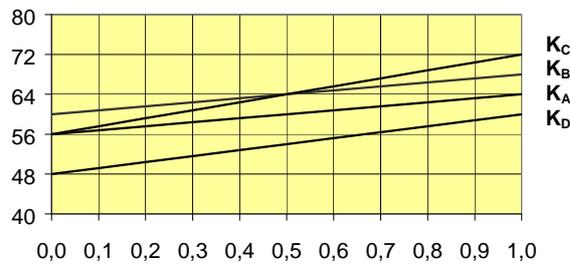
### b) Dominanzen und Entscheidungskriterien

Es gilt:  $K_A \geq K_D$  ,  $K_B \geq K_A$  ,  $K_B \geq K_D$  ,  $K_C \geq K_A$  ,  $K_C \geq K_D$

	<b>M<sub>A</sub></b>	<b>M<sub>B</sub></b>	<b>M<sub>C</sub></b>	<b>M<sub>D</sub></b>	(1)	(2)	(3)	(4)
<b>K<sub>A</sub></b>	60	56	60	64	56	64	$8\delta+56$	240
<b>K<sub>B</sub></b>	64	60	64	68	<b>60</b>	68	<b><math>8\delta+60</math></b>	<b>256</b>
<b>K<sub>C</sub></b>	60	56	60	72	56	<b>72</b>	<b><math>16\delta+56</math></b>	248
<b>K<sub>D</sub></b>	56	52	48	60	48	60	$12\delta+48$	216
	64	60	64	72	(5)			
<b>K<sub>A</sub></b>	4	4	4	8	8			
<b>K<sub>B</sub></b>	0	0	0	4	<b>4</b>			
<b>K<sub>C</sub></b>	4	4	4	0	<b>4</b>			
<b>K<sub>D</sub></b>	8	8	16	12	16			

- (1) Minimax-Kriterium: **K<sub>B</sub>**
- (2) Maximax-Kriterium: **K<sub>C</sub>**
- (3) Hurwicz-Kriterium: **K<sub>B</sub> für  $0 \leq \delta \leq 0,5$**   
**K<sub>C</sub> für  $0,5 \leq \delta \leq 1$**

Präferenzfunktion  $\Phi_i(\delta)$



- (4) Laplace-Kriterium: **K<sub>B</sub>**
- (5) Savage-Kriterium: **K<sub>B</sub> oder K<sub>C</sub>**

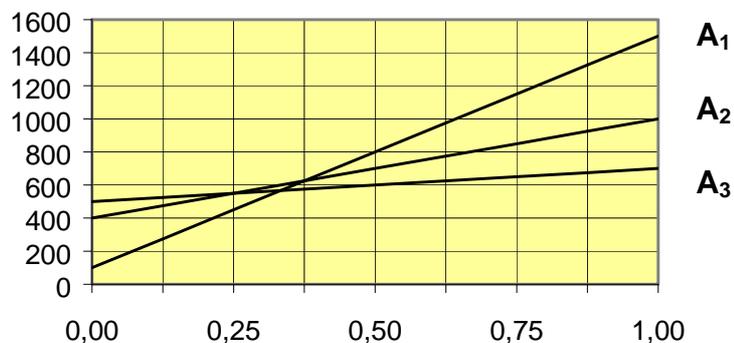
## 2. Entscheidung bei Unsicherheit/Risiko

### a) Entscheidungskriterien bei Unsicherheit

	Z <sub>1</sub>	Z <sub>2</sub>	Z <sub>3</sub>	(1)	(2)	(3)	(4)
<b>A<sub>1</sub></b>	1500	800	100	100	<b>1500</b>	1400δ+ 100	<b>2400</b>
<b>A<sub>2</sub></b>	1000	700	400	400	1000	600δ+ 400	2100
<b>A<sub>3</sub></b>	500	600	700	<b>500</b>	700	200δ+ 500	1800
	1500	800	700	(5)			
<b>A<sub>1</sub></b>	0	0	600	600			
<b>A<sub>2</sub></b>	500	100	300	<b>500</b>			
<b>A<sub>3</sub></b>	1000	200	0	1000			

- (1) Minimax-Kriterium: **A<sub>3</sub>**
- (2) Maximax-Kriterium: **A<sub>1</sub>**
- (3) Hurwicz-Kriterium: **A<sub>3</sub> für 0 ≤ δ ≤ 0,25**  
**A<sub>2</sub> für 0,25 ≤ δ ≤ 0,375**  
**A<sub>1</sub> für 0,375 ≤ δ ≤ 1**

Präferenzfunktion  $\Phi_i(\delta)$



- (4) Laplace-Kriterium: **A<sub>1</sub>**
- (5) Savage-Kriterium: **A<sub>2</sub>**

## b) „Klassische“ Entscheidungskriterien bei Risiko

	$p_j \rightarrow$			$\mu_i$	$\sigma_i^2$	$\sigma_i$	$\mu_i - 0,25\sigma_i$
	$Z_1$	$Z_2$	$Z_3$				
$A_1$	1500	800	100	<b>730</b>	240100	490	607,5
$A_2$	1000	700	400	670	44100	210	<b>617,5</b>
$A_3$	500	600	700	610	4900	70	592,5

$\mu$ -Kriterium:  $A_1$

$(\mu, \sigma)$ -Kriterium:  $A_2$  (für  $k=0,25$ )

### 3. Entscheidung bei Risiko

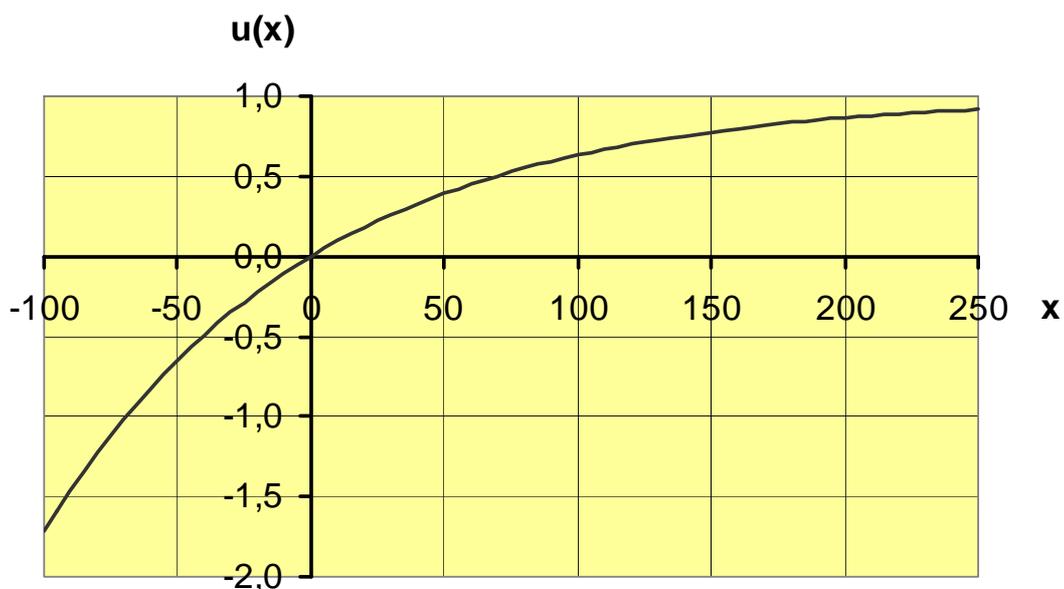
#### a) „Klassische“ Entscheidungskriterien

$p_j \rightarrow$	0,3	0,5	0,2	$\mu_i$	$\sigma_i^2$	$\mu_i - \sigma_i$
	$Z_1$	$Z_2$	$Z_3$			
$A_1$	250	150	-100	<b>130</b>	15100	7,12
$A_2$	150	120	50	115	1225	<b>80,00</b>
$A_3$	60	80	120	82	436	61,12

$\mu$ -Kriterium:  $A_1$

$(\mu, \sigma)$ -Kriterium:  $A_2$  (für  $k=1$ )

#### b) Risikonutzenfunktion $u(x) = 1 - e^{-x/100}$



monoton steigender und **konkaver** Verlauf

⇒ Risikoaversion

### c) Bernoulli-Prinzip

$p_j \rightarrow$	0,3	0,5	0,2	$E[U(X_i)]$	$s_i^{*)}$	$E[X_i]$	$\pi_i$
	$Z_1$	$Z_2$	$Z_3$				
$A_1$	0,918	0,777	-1,718	0,3202	38,6	130	91,4
$A_2$	0,777	0,699	0,393	<b>0,6612</b>	<b>108,2</b>	115	6,8
$A_3$	0,451	0,551	0,699	0,5505	80,0	82	2,0

$\Rightarrow$  optimale Aktion:  $A_2$

\*) Berechnung der Sicherheitsäquivalente:

$$1 - e^{-s_i/100} = E[U(X_i)]$$

$$\Leftrightarrow e^{-s_i/100} = 1 - E[U(X_i)]$$

$$\Leftrightarrow -\frac{s_i}{100} = \ln(1 - E[U(X_i)])$$

$$\Leftrightarrow s_i = -100 \cdot \ln(1 - E[U(X_i)])$$

## 4. Bayes-Analyse

### a) Bestimmung der Aposteriori-Wahrscheinlichkeiten

- Apriori-Wahrscheinlichkeiten  $P(Z_j)$  und bedingte Wahrscheinlichkeiten  $P(I_k|Z_j)$

$P(Z_j) \rightarrow$	0,3	0,5	0,2
$P(I_k Z_j)$	$Z_1$	$Z_2$	$Z_3$
$I_1$	0,7	0,3	0,1
$I_2$	0,2	0,4	0,2
$I_3$	0,1	0,3	0,7

- ⇒ • Informations-Wahrscheinlichkeiten  $P(I_k)$  <sup>1)</sup> und Aposteriori-Wahrscheinlichkeiten  $P(Z_j|I_k)$  <sup>2)</sup>

$P(I_k)$ ↓	$P(Z_j I_k)$	$Z_1$	$Z_2$	$Z_3$
0,38	$I_1$	0,55263	0,39474	0,05263
0,30	$I_2$	0,20000	0,66667	0,13333
0,32	$I_3$	0,09375	0,46875	0,43750

Berechnungsbeispiele:

$$1) \quad P(I_1) \stackrel{(1.56)}{=} 0,3 \cdot 0,7 + 0,5 \cdot 0,3 + 0,2 \cdot 0,1 = 0,38$$

$$2) \quad P(Z_1|I_1) \stackrel{(1.57)}{=} \frac{0,3 \cdot 0,7}{0,38} = 0,55263$$

## b\*) Bayes-Kriterium und Bewertung der Information

	$E[U_i I_1]$	$E[U_i I_2]$	$E[U_i I_3]$
$A_1$	0,7235	0,4724	-0,3015
$A_2$	<b>0,7259</b>	<b>0,6737</b>	0,5725
$A_3$	0,5035	0,5505	<b>0,6062</b>

⇒ optimale Strategie  $S_{t^*}$  :  $I_1 \rightarrow A_2$     $I_2 \rightarrow A_2$     $I_3 \rightarrow A_3$

- erwarteter Nutzen der optimalen Strategie:

$$E[U_{t^*}] = 0,38 \cdot 0,7259 + 0,30 \cdot 0,6737 + 0,32 \cdot 0,6062 = \mathbf{0,6719}$$

- Sicherheitsäquivalent der optimalen Strategie:

$$s_{t^*} = -100 \ln(1 - 0,6719) = \mathbf{111,4} \text{ [1000 €]}$$

- Obergrenze für die Kosten des Markttests:

$$K < s_{t^*} - s_i^* = 111,4 - 108,2 = \mathbf{3,2} \text{ [1000 €]}$$

- Effizienz der Information:

$$U_{PI} = \max_t E[U_t] - \max_i E[U_i] = 0,6719 - 0,6612 = \mathbf{0,0108}$$

$$\begin{aligned} U_{VI} &= \sum_j (p_j \max_i u_{ij}) - \max_i E[U_i] \\ &= (0,3 \cdot 0,918 + 0,5 \cdot 0,777 + 0,2 \cdot 0,699) - 0,6612 = \mathbf{0,1424} \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \varepsilon = \frac{U_{PI}}{U_{VI}} = \frac{0,0108}{0,1424} = \mathbf{0,076}$$

# 5. Entscheidung bei Risiko

## a) Dominanzen und einfache Entscheidungskriterien

- Es gilt:  $A_1 \leq A_2$        $A_1 \leq A_3$
- effiziente Aktionen:  **$A_2, A_3, A_4$**

	<b>Z<sub>1</sub></b>	<b>Z<sub>2</sub></b>	<b>Z<sub>3</sub></b>	(1)	(2)	(3)
<b>A<sub>1</sub></b>	-5	0	8	-5	1	-2,0
<b>A<sub>2</sub></b>	-3	0	9	<b>-3</b>	2	-0,5
<b>A<sub>3</sub></b>	-4	4	15	-4	5	<b>0,5</b>
<b>A<sub>4</sub></b>	-10	8	20	-10	<b>6</b>	-2,0

- optimale Aktion nach dem ...
  - (1) Minimax-Kriterium: **A<sub>2</sub>**
  - (2)  $\mu$ -Kriterium: **A<sub>4</sub>**
  - (3) Hodges-Lehmann-Kriterium: **A<sub>3</sub>**

## b) Bernoulli-Prinzip

<b>P<sub>j</sub> →</b>	1/3    1/3    1/3			<b>E[U(X<sub>i</sub>)]</b>	<b>s<sub>i</sub></b>	<b>E[X<sub>i</sub>]</b>	<b><math>\pi_i</math></b>
	<b>Z<sub>1</sub></b>	<b>Z<sub>2</sub></b>	<b>Z<sub>3</sub></b>				
<b>A<sub>2</sub></b>	0,583	0,667	0,792	0,6806	0,652	2,000	1,348
<b>A<sub>3</sub></b>	0,545	0,737	0,833	<b>0,7052</b>	<b>1,961</b>	5,000	3,039
<b>A<sub>4</sub></b>	0	0,783	0,857	0,5466	-3,973	6,000	9,973

- optimale Aktion: **A<sub>3</sub>**
- Risikoaversion, da positive Risikoprämien

### c) Bayes-Analyse

- Apriori-Wahrscheinlichkeiten  $P(Z_j)$  und bedingte Wahrscheinlichkeiten  $P(I_k|Z_j)$ :

$P(Z_j) \rightarrow$	1/3	1/3	1/3
$P(I_k Z_j)$	$Z_1$	$Z_2$	$Z_3$
$I_1$	1/6	1/2	2/3
$I_2$	5/6	1/2	1/3

- ⇒ • Informations-Wahrscheinlichkeiten  $P(I_k)$  und Aposteriori-Wahrscheinlichkeiten  $P(Z_j|I_k)$ :

$P(I_k)$ ↓	$P(Z_j I_k)$	$Z_1$	$Z_2$	$Z_3$
4/9	$I_1$	0,125	0,375	0,500
5/9	$I_2$	0,500	0,300	0,200

- Bayes-Kriterium:

	$E[U_i I_1]$	$E[U_i I_2]$
$A_2$	0,71875	0,65000
$A_3$	<b>0,76116</b>	<b>0,66045</b>
$A_4$	0,72205	0,40621

⇒ optimale Strategie  $S_{t^*}$  :  $I_1 \rightarrow A_3$   $I_2 \rightarrow A_3$

- Sicherheitsäquivalent:  $s_{t^*} = s_3 = \mathbf{1,961}$  (s.o.)
- Kundenbefragung lohnt nicht, da  $U_{PI} = 0$

## 6. Nullsummen-Spiel

a) Gewinnmatrizen für Tages- und Nachtüberfahrten  
(Beförderungsanteile von A in %)

Tag	B <sub>1</sub> (110)	B <sub>2</sub> (130)	Nacht	B <sub>1</sub> (70)	B <sub>2</sub> (90)
A <sub>1</sub> (120)	40	60	A <sub>1</sub> (80)	40	60
A <sub>2</sub> (100)	60	60	A <sub>2</sub> (100)	40	40
A <sub>3</sub> (180)	40	40	A <sub>3</sub> (60)	60	60

b) Gewinnmatrix für alle Überfahrten

Tag & Nacht	B <sub>1</sub>	B <sub>2</sub>	min g <sub>ij</sub> j
A <sub>1</sub>	40	60	40
A <sub>2</sub>	<b>55</b>	55	<b>55</b>
A <sub>3</sub>	45	45	45
max g <sub>ij</sub> i	<b>55</b>	60	

- Dominanzen:  $A_3 \leq A_2$      $B_2 \leq B_1$

c) **Minimax-Lösung**

- reine Minimax-Strategien: **(A<sub>2</sub>, B<sub>1</sub>)**
- Beförderungsanteile:            A: **55%**            B: **45%**
- Die Minimax-Lösung ist ein Sattelpunkt, weil kein Spieler Anlass hat, von dieser Lösung abzuweichen.

## 7. Nullsummen-Spiel

### a) Reine Strategien

	<b>B<sub>1</sub></b>	<b>B<sub>2</sub></b>	<b>B<sub>3</sub></b>	$\min_j g_{ij}$
<b>A<sub>1</sub></b>	0,4	0,4	0,5	0,4
<b>A<sub>2</sub></b>	0,5	<b>0,6</b>	0,5	<b>0,5</b>
<b>A<sub>3</sub></b>	0,8	0,3	0,7	0,3
$\max_i g_{ij}$	0,8	<b>0,6</b>	0,7	

- effiziente Strategien: **A<sub>2</sub>, A<sub>3</sub>**      **B<sub>1</sub>, B<sub>2</sub>, B<sub>3</sub>**
- Aktion A<sub>1</sub> nicht sinnvoll, da A<sub>1</sub> von A<sub>2</sub> dominiert wird.
- Aktion B<sub>1</sub> nicht sinnvoll, da – wenn A<sub>1</sub> ausscheidet – B<sub>3</sub> vorteilhafter ist als B<sub>1</sub>.
- Minimax-Lösung: **(A<sub>2</sub>, B<sub>2</sub>)**
- Gästeanteile:      A: **60%**      B: **40%**
- Die reine Minimax-Lösung (A<sub>2</sub>, B<sub>2</sub>) ist **kein Sattelpunkt**, weil sich B von B<sub>2</sub> (Gästeanteil 40%) nach B<sub>1</sub> oder B<sub>3</sub> (Gästeanteil jeweils 50%) verbessern kann.

### b\*) Gemischte Strategien

		q	1-q	
		<b>B<sub>2</sub></b>	<b>B<sub>3</sub></b>	$E[G^B   A_i, q]$
p	<b>A<sub>2</sub></b>	0,6	0,5	$0,5 - 0,1q$
1-p	<b>A<sub>3</sub></b>	0,3	0,7	$0,3 + 0,4q$
$E[G^A   p, B_j]$		$0,3 + 0,3p$	$0,7 - 0,2p$	

- Berechnung der Erwartungswerte:

$$E[G^A | p, B_2] = 0,6p + 0,3(1-p) = \mathbf{0,3 + 0,3p}$$

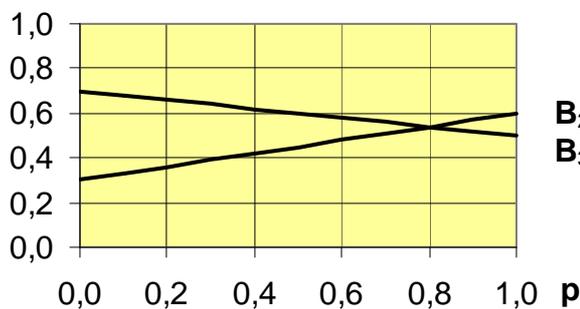
$$E[G^A | p, B_3] = 0,5p + 0,7(1-p) = \mathbf{0,7 - 0,2p}$$

$$E[G^B | A_2, q] = 1 - [0,6q + 0,5(1-q)] = \mathbf{0,5 - 0,1q}$$

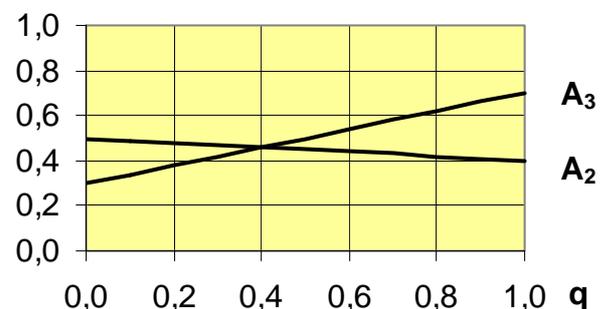
$$E[G^B | A_3, q] = 1 - [0,3q + 0,7(1-q)] = \mathbf{0,3 + 0,4q}$$

- Minimax-Strategien

Erwarteter Gästeanteil von A



Erwarteter Gästeanteil von B



⇒  $p^* = \mathbf{0,8}$

$q^* = \mathbf{0,4}$

- erwartete Gästeanteile:           A: **54%**           B: **46%**

# 8. Nicht-Nullsummen-Spiel

## Tages-Überfahrten

### a) Berechnung der Umsätze von A und B:

$$\begin{array}{ll}
 G^A(A_1, B_1) = 0,4 \cdot 120 = \mathbf{48} & G^B(A_1, B_1) = 0,6 \cdot 110 = \mathbf{66} \\
 G^A(A_1, B_2) = 0,6 \cdot 120 = \mathbf{72} & G^B(A_1, B_2) = 0,4 \cdot 130 = \mathbf{52} \\
 G^A(A_2, B_1) = 0,6 \cdot 100 = \mathbf{60} & G^B(A_2, B_1) = 0,4 \cdot 110 = \mathbf{44} \\
 G^A(A_2, B_2) = 0,6 \cdot 100 = \mathbf{60} & G^B(A_2, B_2) = 0,4 \cdot 130 = \mathbf{52} \\
 G^A(A_3, B_1) = 0,4 \cdot 180 = \mathbf{72} & G^B(A_3, B_1) = 0,6 \cdot 110 = \mathbf{66} \\
 G^A(A_3, B_2) = 0,4 \cdot 180 = \mathbf{72} & G^B(A_3, B_2) = 0,6 \cdot 130 = \mathbf{78}
 \end{array}$$

⇒ **Gewinmatrix** (Umsätze von A und B pro Fahrzeug)

	<b>B<sub>1</sub></b> (110)	<b>B<sub>2</sub></b> (130)	$\min_j g_{ij}^A$
<b>A<sub>1</sub></b> (120)	(48,66)	(72,52)	48
<b>A<sub>2</sub></b> (100)	(60,44)	(60,52)	60
<b>A<sub>3</sub></b> (180)	(72,66)	<b>(72,78)</b>	<b>72</b>
$\min_i g_{ij}^B$	44	<b>52</b>	

### b) Minimax-Lösung

- reine Minimax-Strategien: **(A<sub>3</sub>, B<sub>2</sub>)**
- Umsätze:
  - A: **72** [€/Fahrzeug]
  - B: **78** [€/Fahrzeug]
- (A<sub>3</sub>, B<sub>2</sub>) ist ein **Nash-Gleichgewicht!**

## Nacht-Überfahrten

### a) Berechnung der Umsätze von A und B:

$$G^A(A_1, B_1) = 0,4 \cdot 80 = \mathbf{32} \quad G^B(A_1, B_1) = 0,6 \cdot 70 = \mathbf{42}$$

$$G^A(A_1, B_2) = 0,6 \cdot 80 = \mathbf{48} \quad G^B(A_1, B_2) = 0,4 \cdot 90 = \mathbf{36}$$

$$G^A(A_2, B_1) = 0,4 \cdot 100 = \mathbf{40} \quad G^B(A_2, B_1) = 0,6 \cdot 70 = \mathbf{42}$$

$$G^A(A_2, B_2) = 0,4 \cdot 100 = \mathbf{40} \quad G^B(A_2, B_2) = 0,6 \cdot 90 = \mathbf{54}$$

$$G^A(A_3, B_1) = 0,6 \cdot 60 = \mathbf{36} \quad G^B(A_3, B_1) = 0,4 \cdot 70 = \mathbf{28}$$

$$G^A(A_3, B_2) = 0,6 \cdot 60 = \mathbf{36} \quad G^B(A_3, B_2) = 0,4 \cdot 90 = \mathbf{36}$$

⇒ **Gewinnmatrix** (Umsätze von A und B pro Fahrzeug)

	<b>B<sub>1</sub></b> (70)	<b>B<sub>2</sub></b> (90)	$\min_j g_{ij}^A$
<b>A<sub>1</sub></b> (80)	(32,42)	(48,36)	32
<b>A<sub>2</sub></b> (100)	(40,42)	<b>(40,54)</b>	<b>40</b>
<b>A<sub>3</sub></b> (60)	(36,28)	(36,36)	36
$\min_i g_{ij}^B$	28	<b>36</b>	

### b) Minimax-Lösung

- reine Minimax-Strategien: **(A<sub>2</sub>, B<sub>2</sub>)**
- Umsätze:
  - A: **40** [€/Fahrzeug]
  - B: **54** [€/Fahrzeug]
- (A<sub>2</sub>, B<sub>2</sub>) ist **kein Nash-Gleichgewicht**, weil A seinen Umsatz von 40 auf 48 [€/Fahrzeug] erhöhen kann, wenn er statt des Tarifs A<sub>2</sub> den Tarif A<sub>1</sub> wählt.

**c\*) Umsatz-Erwartungswerte von A und B**

			1/2	1/2	
			<b>B<sub>1</sub></b> (70)	<b>B<sub>2</sub></b> (90)	$E[(G^A, G^B)   A_i, q]$
2/3	<b>A<sub>1</sub></b> (80)	(32;42)	(48;36)	( <b>40</b> ;39 )	
1/3	<b>A<sub>2</sub></b> (100)	(40;42)	(40;54)	( <b>40</b> ;48 )	
0	<b>A<sub>3</sub></b> (60)	(36;28)	(36;36)	( 36 ;32 )	
$E[(G^A, G^B)   p, B_j ]$		(34,7; <b>42</b> )	(45,3; <b>42</b> )	( <b>40</b> ; <b>42</b> )	

- erwartete Umsätze:           A: **40** [€/Fahrzeug]  
  B: **42** [€/Fahrzeug]
- Die beiden gemischten Strategien bilden ein **Nash-Gleichgewicht!**

## 9. Matrizenrechnung / Lineare Algebra

### a) Lineare (Un-)Abhängigkeit

- Spaltenvektoren von  $\mathbf{X}$  :

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 \\ 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 4 \\ 3 & 4 & 5 \\ 4 & 0 & 6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} k_1 \\ k_2 \\ k_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} (1) : & k_2 + 2 k_3 = 0 \\ (2) : & k_1 + 2 k_2 + 3 k_3 = 0 \\ (3) : & 2 k_1 + 3 k_2 + 4 k_3 = 0 \\ (4) : & 3 k_1 + 4 k_2 + 5 k_3 = 0 \\ (5) : & 4 k_1 + 6 k_3 = 0 \end{cases}$$

$$\Rightarrow (2) - 2 \cdot (1) : \quad k_1 - k_3 = 0 \quad \Rightarrow k_1 = k_3$$

$$\Rightarrow \text{in (5)} : \quad 4 k_1 + 6 k_1 = 10 k_1 = 0 \quad \Rightarrow k_1 = k_3 = 0$$

$$\Rightarrow \text{in (1)} : \quad k_2 = 0$$

$\Rightarrow$  Spaltenvektoren  $\mathbf{x}_1$ ,  $\mathbf{x}_2$  und  $\mathbf{x}_3$  linear **unabhängig**

- Zeilenvektoren von  $\mathbf{X}$  :

linear **abhängig**, weil die Anzahl (5) die Dimension (3) übersteigt.

**b) Matrizenmultiplikation**

$$\mathbf{Y} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 0 \\ 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 \\ 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 4 \\ 3 & 4 & 5 \\ 4 & 0 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \mathbf{30} & \mathbf{20} & \mathbf{50} \\ \mathbf{20} & \mathbf{30} & \mathbf{40} \\ \mathbf{50} & \mathbf{40} & \mathbf{90} \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{Z} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 \\ 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 4 \\ 3 & 4 & 5 \\ 4 & 0 & 6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 0 \\ 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \mathbf{5} & \mathbf{8} & \mathbf{11} & \mathbf{14} & \mathbf{12} \\ \mathbf{8} & \mathbf{14} & \mathbf{20} & \mathbf{26} & \mathbf{22} \\ \mathbf{11} & \mathbf{20} & \mathbf{29} & \mathbf{38} & \mathbf{32} \\ \mathbf{14} & \mathbf{26} & \mathbf{38} & \mathbf{50} & \mathbf{42} \\ \mathbf{12} & \mathbf{22} & \mathbf{32} & \mathbf{42} & \mathbf{52} \end{pmatrix}$$

### c) Matrixinversion

I	$y_1$	$y_2$	$y_3$
$e_1$	30	<u>20</u>	50
$e_2$	20	30	40
$e_3$	50	40	90

 $\rightarrow$ 

II	$y_1$	$e_1$	$y_3$
$y_2$	1,5	0,05	<u>2,5</u>
$e_2$	-25,0	-1,5	-35,0
$e_3$	<u>-10,0</u>	-2,0	<u>-10,0</u>

$\underbrace{\hspace{15em}}_Y$

III	$y_1$	$e_1$	$e_3$
$y_2$	-1,0	-0,45	0,25
$e_2$	<u>10,0</u>	5,5	-3,5
$y_3$	1,0	0,2	-0,1

 $\rightarrow$ 

IV	$e_2$	$e_1$	$e_3$
$y_2$	0,1	0,1	-0,1
$y_1$	0,1	0,55	-0,35
$y_3$	-0,1	-0,35	0,25

IV'	$e_1$	$e_2$	$e_3$
$y_1$	0,55	0,1	-0,35
$y_2$	0,1	0,1	-0,1
$y_3$	-0,35	-0,1	0,25

$\underbrace{\hspace{15em}}_{Y^{-1}}$

Probe:

$$Y^{-1} \cdot Y = \begin{pmatrix} 0,55 & 0,1 & -0,35 \\ 0,1 & 0,1 & -0,1 \\ -0,35 & -0,1 & 0,25 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 30 & 20 & 50 \\ 20 & 30 & 40 \\ 50 & 40 & 90 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

**d\*) Linearkombinationen**

$$\begin{pmatrix} 10 \\ 20 \\ 10 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 30 & 20 & 50 \\ 20 & 30 & 40 \\ 50 & 40 & 90 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{k}_{11} \\ \mathbf{k}_{21} \\ \mathbf{k}_{31} \end{pmatrix} \quad \text{und} \quad \begin{pmatrix} 10 \\ -5 \\ 20 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 30 & 20 & 50 \\ 20 & 30 & 40 \\ 50 & 40 & 90 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{k}_{12} \\ \mathbf{k}_{22} \\ \mathbf{k}_{32} \end{pmatrix}$$

$$\Leftrightarrow \begin{pmatrix} 10 & 10 \\ 20 & -5 \\ 10 & 20 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 30 & 20 & 50 \\ 20 & 30 & 40 \\ 50 & 40 & 90 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{k}_{11} & \mathbf{k}_{12} \\ \mathbf{k}_{21} & \mathbf{k}_{22} \\ \mathbf{k}_{31} & \mathbf{k}_{32} \end{pmatrix}$$

Multiplikation mit  $\mathbf{Y}^{-1}$  :

$$\Leftrightarrow \begin{pmatrix} 0,55 & 0,1 & -0,35 \\ 0,1 & 0,1 & -0,1 \\ -0,35 & -0,1 & 0,25 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 10 & 10 \\ 20 & -5 \\ 10 & 20 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{k}_{11} & \mathbf{k}_{12} \\ \mathbf{k}_{21} & \mathbf{k}_{22} \\ \mathbf{k}_{31} & \mathbf{k}_{32} \end{pmatrix}$$

$$\Leftrightarrow \begin{pmatrix} \mathbf{k}_{11} & \mathbf{k}_{12} \\ \mathbf{k}_{21} & \mathbf{k}_{22} \\ \mathbf{k}_{31} & \mathbf{k}_{32} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 & -2 \\ 2 & -1,5 \\ -3 & 2 \end{pmatrix}$$

$\Rightarrow$  Ergebnis:

$$\begin{pmatrix} 10 \\ 20 \\ 10 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 30 & 20 & 50 \\ 20 & 30 & 40 \\ 50 & 40 & 90 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{4} \\ \mathbf{2} \\ \mathbf{-3} \end{pmatrix} \quad \text{und} \quad \begin{pmatrix} 10 \\ -5 \\ 20 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 30 & 20 & 50 \\ 20 & 30 & 40 \\ 50 & 40 & 90 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{-2} \\ \mathbf{-1,5} \\ \mathbf{2} \end{pmatrix}$$

# 10. Lineare Gleichungssysteme

## a) Reguläres System

I	$a_1$	$a_2$	$a_3$	b
$e_1$	2	1	-1	0
$e_2$	3	-1	2	17
$e_3$	-1	2	<u>1</u>	-9

 $\rightarrow$ 

II	$a_1$	$a_2$	b
$e_1$	<u>1</u>	3	-9
$e_2$	5	-5	35
$a_3$	-1	2	-9

 $\rightarrow$ 

III	$a_2$	b
$a_1$	3	-9
$e_2$	<u>-20</u>	80
$a_3$	5	-18

 $\rightarrow$ 

IV	b
$a_1$	3
$a_2$	-4
$a_3$	2

$$\Rightarrow k = m = n = 3$$

$$\Rightarrow \text{Fall I}$$

$$(2.65) \Rightarrow \mathbf{L} = \left\{ \left( \begin{array}{c} 3 \\ -4 \\ 2 \end{array} \right) \right\}$$

## b) System mit Rangdefekt

I	$a_1$	$a_2$	$a_3$	$b$
$e_1$	<u>1</u>	2	-2	-6
$e_2$	-1	1	2	9
$e_3$	3	3	-6	-21

 $\rightarrow$ 

II	$a_2$	$a_3$	$b$
$a_1$	2	-2	-6
$e_2$	<u>3</u>	0	3
$e_3$	-3	0	-3

 $\rightarrow$ 

III	$a_3$	$b$
$a_1$	-2	-8
$a_2$	0	1
$e_3$	0	<u>0</u>

$\Rightarrow k = 2 < \min \{m, n\} = 3 \Rightarrow$  Fall IV b)

$$(2.70) \Rightarrow \mathbf{L} = \left\{ \left( \begin{array}{c} -8 + 2x_3 \\ 1 \\ x_3 \end{array} \right) \mid x_3 \in \mathbf{R} \right\}$$

### c) System mit Rangdefekt

I	$a_1$	$a_2$	$a_3$	$b$
$e_1$	<u>1</u>	1	1	3
$e_2$	2	1	-1	2
$e_3$	1	0	-2	1

→

II	$a_2$	$a_3$	$b$
$a_1$	1	1	3
$e_2$	<u>-1</u>	-3	-4
$e_3$	-1	-3	-2

→

III	$a_3$	$b$
$a_1$	-2	-1
$a_2$	3	4
$e_3$	0	<u>2</u>

$$\Rightarrow k = 2 < \min \{m, n\} = 3 \quad \Rightarrow \text{Fall IV a)}$$

(2.69)

$$\Rightarrow \mathbf{L} = \{ \}$$

### d) Reguläres System

<b>I</b>	<b>a<sub>1</sub></b>	<b>a<sub>2</sub></b>	<b>a<sub>3</sub></b>	<b>a<sub>4</sub></b>	<b>b</b>
<b>e<sub>1</sub></b>	2	-1	<b>1</b>	2	5
<b>e<sub>2</sub></b>	-2	-1	<b>2</b>	-1	-9
<b>e<sub>3</sub></b>	<b>4</b>	<b>-2</b>	<u><b>1</b></u>	<b>-2</b>	<b>-7</b>
<b>e<sub>4</sub></b>	1	1	<b>-2</b>	3	14

<b>II</b>	<b>a<sub>1</sub></b>	<b>a<sub>2</sub></b>	<b>a<sub>4</sub></b>	<b>b</b>
<b>e<sub>1</sub></b>	<b>-2</b>	<u><b>1</b></u>	<b>4</b>	<b>12</b>
<b>e<sub>2</sub></b>	-10	<b>3</b>	3	5
<b>a<sub>3</sub></b>	4	<b>-2</b>	-2	-7
<b>e<sub>4</sub></b>	9	<b>-3</b>	-1	0

<b>III</b>	<b>a<sub>1</sub></b>	<b>a<sub>4</sub></b>	<b>b</b>
<b>a<sub>2</sub></b>	<b>-2</b>	4	12
<b>e<sub>2</sub></b>	<u><b>-4</b></u>	<b>-9</b>	<b>-31</b>
<b>a<sub>3</sub></b>	<b>0</b>	6	17
<b>e<sub>4</sub></b>	<b>3</b>	11	36

<b>IV</b>	<b>a<sub>4</sub></b>	<b>b</b>
<b>a<sub>2</sub></b>	<b>8,50</b>	27,50
<b>a<sub>1</sub></b>	<b>2,25</b>	7,75
<b>a<sub>3</sub></b>	<b>6,00</b>	17,00
<b>e<sub>4</sub></b>	<u><b>4,25</b></u>	<b>12,75</b>

<b>V</b>	<b>b</b>
<b>a<sub>2</sub></b>	2
<b>a<sub>1</sub></b>	1
<b>a<sub>3</sub></b>	-1
<b>a<sub>4</sub></b>	3

$k = m = n = 4$

⇒ Fall I

(2.65)  
 ⇒ 
$$\mathbf{L} = \left\{ \left( \begin{array}{c} 1 \\ 2 \\ -1 \\ 3 \end{array} \right) \right\}$$

# 11. Lineare Gleichungssysteme

## a\*) Basislösungen

- Berechnung einer ersten Basislösung:

I	$a_1$	$a_2$	$a_3$	$a_4$	$a_5$	$b$
$e_1$	<u>1</u>	-2	4	-1	3	2
$e_2$	3	-1	7	-3	-1	6
$e_3$	1	3	-1	-1	-7	2

II	$a_2$	$a_3$	$a_4$	$a_5$	$b$
$a_1$	-2	4	-1	3	2
$e_2$	<u>5</u>	-5	0	-10	0
$e_3$	5	-5	0	-10	0

III	$a_3$	$a_4$	$a_5$	$b$
$a_1$	2	-1	-1	2
$a_2$	-1	0	-2	0
$e_3$	0	0	0	<u>0</u>

$\Rightarrow$  1. Basislösung:
 
$$\begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

• Berechnung der übrigen Basislösungen:

III	$a_3$	$a_4$	$a_5$	$b$
$a_1$	2	-1	-1	2
$a_2$	<u>-1</u>	0	-2	0

→

IV	$a_2$	$a_4$	$a_5$	$b$
$a_1$	2	-1	-5	2
$a_3$	-1	0	<u>2</u>	0

→

V	$a_2$	$a_4$	$a_3$	$b$
$a_1$	-0,5	<u>-1</u>	2,5	2
$a_5$	-0,5	0	0,5	0

→

VI	$a_2$	$a_1$	$a_3$	$b$
$a_4$	0,5	-1	-2,5	-2
$a_5$	-0,5	0	<u>0,5</u>	0

→

VII	$a_2$	$a_1$	$a_5$	$b$
$a_4$	-2	-1	5	-2
$a_3$	<u>-1</u>	0	2	0

→

VIII	$a_3$	$a_1$	$a_5$	$b$
$a_4$	-2	-1	<u>1</u>	-2
$a_2$	-1	0	-2	0

→

IX	$a_3$	$a_1$	$a_4$	$b$
$a_5$	<u>-2</u>	-1	1	-2
$a_2$	-5	-2	2	-4

→

X	$a_5$	$a_1$	$a_4$	$b$
$a_3$	-0,5	0,5	-0,5	1
$a_2$	<u>-2,5</u>	0,5	-0,5	1

→

XI	$a_2$	$a_1$	$a_4$	$b$
$a_3$	-0,2	0,4	-0,4	0,8
$a_5$	-0,4	-0,2	0,2	-0,4

$$\Rightarrow B = \left\{ \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ -2 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ -4 \\ 0 \\ 0 \\ -2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0,8 \\ 0 \\ -0,4 \end{pmatrix} \right\}$$

## Bemerkungen zu den Basislösungen

- Da für jede Basislösung aus den 5 Spaltenvektoren der Matrix  $\mathbf{A}$  je 2 Basisvektoren ausgewählt werden, gibt es maximal  $\binom{5}{2} = 10$  Basislösungen.
- Diese Zahl reduziert sich auf 9 Basislösungen, weil die Spaltenvektoren  $\mathbf{a}_1$  und  $\mathbf{a}_4$  **linear abhängig** sind und somit nicht gleichzeitig Basisvektoren sein können. Aus den Tableaus III bis VIII geht jeweils hervor, dass gilt:

$$\mathbf{a}_4 = -\mathbf{a}_1 \quad \text{bzw.} \quad \mathbf{a}_1 = -\mathbf{a}_4 .$$

- Ferner liefern die Tableaus III bis V sowie VI bis VIII jeweils dieselben Basislösungen (Dreifachlösungen). Somit existieren insgesamt nur 5 **verschiedene** Basislösungen.
- Dass es sich um Dreifachlösungen handelt, erkennt man – etwa im Tableau III – daran, dass die **Basisvariable**  $x_2$  gleich 0 ist. (Die Nicht-Basisvariablen sind ohnehin in der Basislösung gleich 0.)

Beim Basistausch  $\mathbf{a}_2 \leftrightarrow \mathbf{a}_3$  bzw.  $\mathbf{a}_2 \leftrightarrow \mathbf{a}_5$  bleibt  $x_2=0$ , und für die neue Basisvariable  $x_3$  bzw.  $x_5$  gilt auch wieder  $x_3=0$  bzw.  $x_5=0$ , weil die Pivotzeile nur durch das Pivotelement dividiert wird.

- Somit kann auf die Berechnung der schattierten Tableaus IV bis VII verzichtet werden.

## b\*) Allgemeine Lösung

III	$\mathbf{a}_3$	$\mathbf{a}_4$	$\mathbf{a}_5$	$\mathbf{b}$
$\mathbf{a}_1$	2	-1	-1	2
$\mathbf{a}_2$	-1	0	-2	0
$\mathbf{e}_3$	0	0	0	<u>0</u>

$\Rightarrow k = 2 < \min \{m, n\} = 3 \quad \Rightarrow$  **Fall IV b)**

$$(2.70) \quad \Rightarrow \quad \mathbf{L} = \left\{ \left( \begin{array}{l} 2 - 2\mathbf{x}_3 + \mathbf{x}_4 + \mathbf{x}_5 \\ \mathbf{x}_3 + 2\mathbf{x}_5 \\ \mathbf{x}_3 \\ \mathbf{x}_4 \\ \mathbf{x}_5 \end{array} \right) \mid \left( \begin{array}{l} \mathbf{x}_3 \\ \mathbf{x}_4 \\ \mathbf{x}_5 \end{array} \right) \in \mathbf{R}^3 \right\}$$

Bemerkung:

Die allgemeine Lösung kann ebenso aus den Tableaus IV bis XI abgelesen werden (mit anderen frei wählbaren Nicht-Basisvariablen).

## 12. Darstellungsformen eines LP

### a) Elimination von $x_1$ aus dem LP

$$Z: \quad (50 + ) 50 x_2 + 30 x_3 + 10 x_4 \rightarrow \min !$$

$$N: \quad \begin{array}{rcl} 2 x_2 + & x_3 & \geq 12 \\ & 2 x_3 + 4 x_4 & \geq 8 \end{array}$$

$$V: \quad x_2 \geq 0 \quad x_3 \geq 0 \quad x_4 \geq 0$$

### b) Darstellung des LP

- Standardform:

$$Z: \quad (-50) - 50 x_2 - 30 x_3 - 10 x_4 \rightarrow \max !$$

$$N: \quad \begin{array}{rcl} -2 x_2 - & x_3 & \leq -12 \\ & -2 x_3 - 4 x_4 & \leq -8 \end{array}$$

$$V: \quad x_2 \geq 0 \quad x_3 \geq 0 \quad x_4 \geq 0$$

- Normalform:

$$Z: \quad (-50) - 50 x_2 - 30 x_3 - 10 x_4 \rightarrow \max !$$

$$N: \quad \begin{array}{rcl} 2 x_2 + & x_3 & - x_{S1} & = & 12 \\ & 2 x_3 + 4 x_4 & & - x_{S2} & = & 8 \end{array}$$

$$V: \quad x_2 \geq 0 \quad x_3 \geq 0 \quad x_4 \geq 0 \quad x_{S1} \geq 0 \quad x_{S2} \geq 0$$

- Kanonische Form mit Basisvariablen  $x_2$  und  $x_4$ : \*)

$$Z: \quad (-50) - 50 x_2 - 30 x_3 - 10 x_4 \rightarrow \max !$$

$$N: \quad \begin{array}{rcccccc} x_2 + 0,5 x_3 & & - 0,5 x_{S1} & & & = 6 \\ & 0,5 x_3 + & x_4 & & - 0,25 x_{S2} & = 2 \end{array}$$

$$V: \quad x_2 \geq 0 \quad x_3 \geq 0 \quad x_4 \geq 0 \quad x_{S1} \geq 0 \quad x_{S2} \geq 0$$

⇒ • zulässige Basislösung:

$$(x_1=5) \quad x_2 = \mathbf{6} \quad x_3 = \mathbf{0} \quad x_4 = \mathbf{2} \quad x_{S1} = \mathbf{0} \quad x_{S2} = \mathbf{0}$$

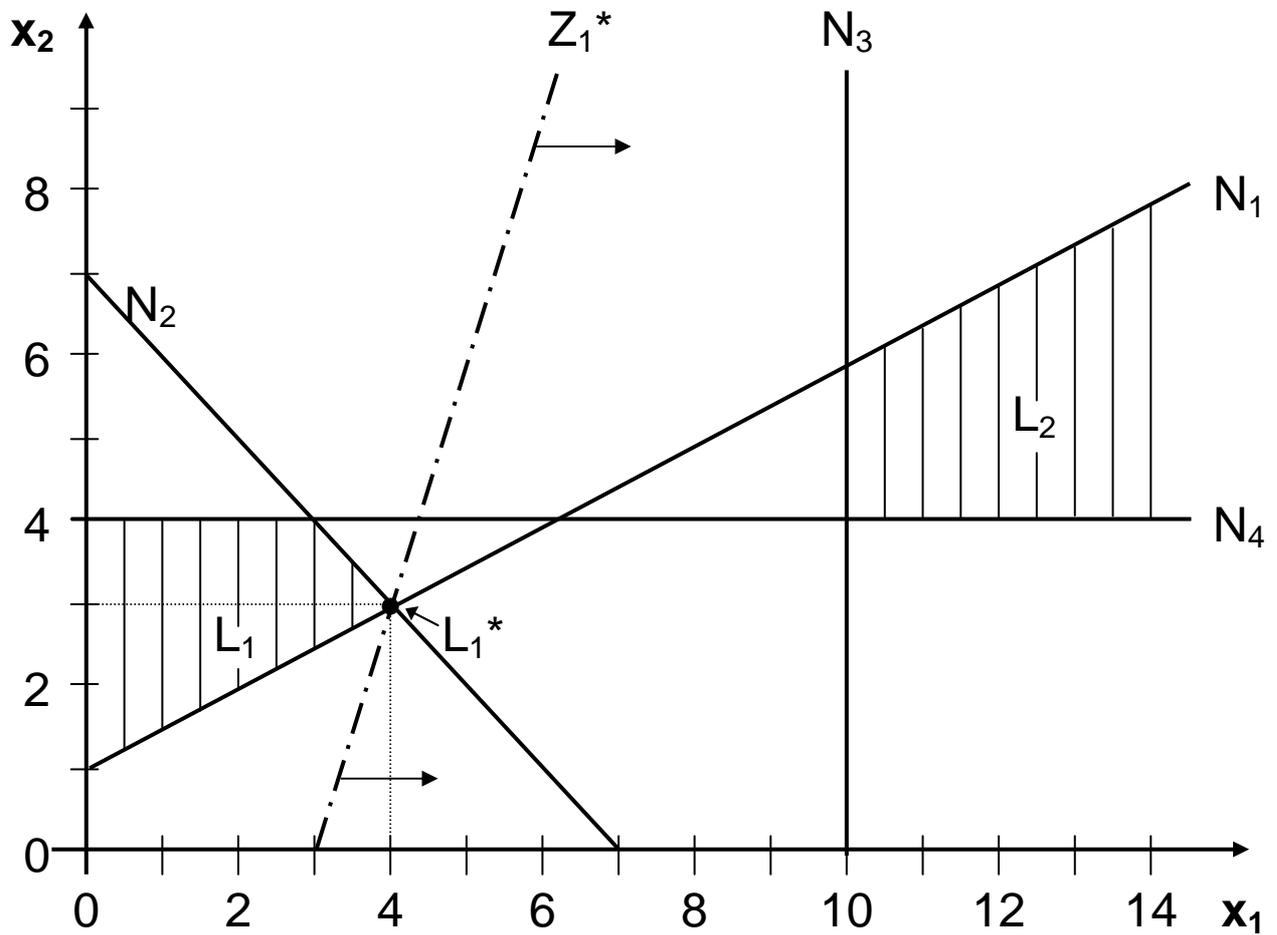
\*) Formale Berechnung d. Koeffizienten u. Kapazitäten:

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 2 & 4 & 0 & -1 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 12 \\ 8 \end{pmatrix}$$
$$B = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 4 \end{pmatrix} \quad R = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 2 & 0 & -1 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow B^{-1}R = \begin{pmatrix} 0,5 & 0 \\ 0 & 0,25 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 2 & 0 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \mathbf{0,5} & \mathbf{-0,5} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0,5} & \mathbf{0} & \mathbf{-0,25} \end{pmatrix}$$

$$B^{-1}b = \begin{pmatrix} 0,5 & 0 \\ 0 & 0,25 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 12 \\ 8 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \mathbf{6} \\ \mathbf{2} \end{pmatrix}$$

## 13. Grafische Lösung eines LP



- **Optimallösung von LP<sub>1</sub>:**

$$L_1^* = \left\{ \begin{pmatrix} 4 \\ 3 \end{pmatrix} \right\}$$

$$Z_1^* = 3 \cdot 4 - 3 = 9$$

- **Optimallösung von LP<sub>2</sub>:**

existiert nicht (unbeschränkte Zielfunktion),

$$\text{d.h. } L_2^* = \{ \}$$

$$Z_2^* = -\infty$$

# 14. Simplex-Tableau und -Algorithmus

## a) Anfangstableau

<b>I</b>		-30	0	0		
		$x_3$	$x_{S1}$	$x_{S2}$		
-50	$x_2$	0,5	-0,5	0	6	12
-10	$x_4$	<u>0,5</u>	0	-0,25	2	<b>4</b>
		<b>0</b>	25	2,5	-320	

Es gilt:

- $\tilde{c}_j \geq 0 \quad \forall j \quad \Rightarrow$  Basislösung ist optimal
- $\tilde{c}_3 = 0 \quad \Rightarrow$  Optimallösung ist nicht eindeutig

## b\*) Basistausch (Simplex-Algorithmus)

<b>II</b>		-10	0	0		
		$x_4$	$x_{S1}$	$x_{S2}$		
-50	$x_2$	-1	-0,5	0,25	4	---
-30	$x_3$	<u>2</u>	0	-0,5	4	<b>2</b>
		<b>0</b>	25	2,5	-320	

- Menge der optimalen Basislösungen:

$$B^* = \left\{ \begin{pmatrix} 5 \\ 6 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 5 \\ 4 \\ 4 \\ 0 \end{pmatrix} \right\}$$

- Menge aller Optimallösungen:

$$L^* = \left\{ \begin{pmatrix} 5 \\ 4 + 2\delta \\ 4 - 4\delta \\ 2\delta \end{pmatrix} \in \mathbf{R}^4 \mid \delta \in [0,1] \right\}$$

- Menge aller ganzzahligen Optimallösungen:

$$L^* \cap \mathbf{Z}^4 = \left\{ \begin{pmatrix} 5 \\ 4 \\ 4 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 5 \\ 5 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 5 \\ 6 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix} \right\}$$

- minimaler Gesamtverschnitt:

$$Z^* = 50 + 320 = \mathbf{370} \text{ [cm]}$$

### c\*) Änderung der Zielfunktion

- neue Zielfunktion:  $Z' = (5+) x_2 + x_3 + x_4 \rightarrow \min !$
- modifiziertes Anfangstableau:

I		-1	0	0		
		$x_3$	$x_{S1}$	$x_{S2}$		
-1	$x_2$	0,5	-0,5	0	6	12
-1	$x_4$	<u>0,5</u>	0	-0,25	2	4
		<b>0</b>	0,5	0,25	-8	

- Simplex-Iteration (wie oben):

II		-1	0	0		
		$x_4$	$x_{S1}$	$x_{S2}$		
-1	$x_2$	-1	-0,5	0,25	4	---
-1	$x_3$	<u>2</u>	0	-0,5	4	<b>2</b>
		<b>0</b>	0,5	0,25	-8	

⇒ gleiche Optimallösung wie oben, jedoch

$$Z'^* = 5 + 8 = \mathbf{13} \text{ [Bretter]}$$

# 15. Lineare Optimierung / 2-Phasen-SA

## a) Formulierung und Lösung des linearen Programms

- Hilfsprogramm in kanonischer Form:

$Z_H:$	$-x_H \rightarrow \max !$
$N_H:$	$3x_1 + 9x_2 + 8x_3 + x_{S1} = 1800$ $3x_1 + 3x_2 + 2x_3 + x_{S2} = 900$ $x_1 + x_2 - x_{S3} + x_H = 120$
$V_H:$	$x_j \geq 0 \ (j=1,2,3) \quad x_{Si} \geq 0 \ (i=1,2,3) \quad x_H \geq 0$

- Anfangstableau / 1. Phase (Hilfsprogramm):

I		$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_{S3}$		
0	$x_{S1}$	3	9	8	0	1800	600
0	$x_{S2}$	3	3	2	0	900	300
-1	$x_H$	<u>1</u>	1	0	-1	120	<b>120</b>
		<b>-1</b>	<b>-1</b>	0	1	-120	

• 2. Phase (Lösung des ursprünglichen LP):

<b>II</b>		180	180	0		
		$x_2$	$x_3$	$x_{S3}$		
0	$x_{S1}$	6	<b><u>8</u></b>	3	1440	<b>180</b>
0	$x_{S2}$	0	2	3	540	270
90	$x_1$	1	0	-1	120	---
		-90	<b>-180</b>	-90	10800	

<b>III</b>		180	0	0		
		$x_2$	$x_{S1}$	$x_{S3}$		
180	$x_3$	0,75	0,125	0,375	180	480
0	$x_{S2}$	-1,5	-0,25	<b><u>2,25</u></b>	180	<b>80</b>
90	$x_1$	1	0	-1	120	---
		45	22,5	<b>-22,5</b>	43200	

<b>IV</b>		180	0	0		
		$x_2$	$x_{S1}$	$x_{S2}$		
180	$x_3$	1	0,167	-0,167	150	
0	$x_{S3}$	-0,667	-0,111	0,444	80	
90	$x_1$	0,333	-0,111	0,444	200	
		30	20	10	45000	

## b) Interpretation des Endtableaus

- optimales Produktionsprogramm:

$$x_1^* = \mathbf{200} \text{ [Stück]} \quad x_2^* = \mathbf{0} \text{ [Stück]} \quad x_3^* = \mathbf{150} \text{ [Stück]}$$

- maximaler Erlös:  $Z^* = \mathbf{45.000} \text{ [€]}$

- Schlupfvariablen:

$$x_{S1}^* = x_{S2}^* = \mathbf{0} \text{ [Minuten]} \Rightarrow \text{keine freien Kapazitäten}$$

$$x_{S3}^* = \mathbf{80} \text{ [Stück]} \Rightarrow \text{Übererfüllung der Lieferverpflichtung}$$

- relative Bewertungskoeffizienten:

$$\tilde{c}_{S1} = \mathbf{20} \text{ [€/Min.]} \rightarrow \text{Grenzerlös von Maschine A}$$

$$\tilde{c}_{S2} = \mathbf{10} \text{ [€/Min.]} \rightarrow \text{Grenzerlös von Maschine B}$$

$$\tilde{c}_{S3} = \mathbf{0} \text{ [€/Stück]} \rightarrow \text{„Grenzkosten“ der Bestellung}$$

## c) Auswirkung zusätzlicher Kapazität auf den Gewinn

Der Gewinn erhöht sich genau dann, wenn der Grenzerlös die Grenzkosten überschreitet.

$$\tilde{c}_{S1} > 18 \Rightarrow \text{zusätzliche Kapazität von A sinnvoll}$$

$$\tilde{c}_{S2} < 18 \Rightarrow \text{zusätzliche Kapazität von B **nicht** sinnvoll}$$

# 16. Lineare Optimierung / 2-Phasen-SA

## a) Formulierung des linearen Programms

- LP in Normalform:

$$Z: \quad 500 x_1 + 2000 x_2 + 200 x_3 \rightarrow \max !$$

$$N: \quad \begin{array}{rcccc} 4 x_1 + & 10 x_2 + & 2 x_3 + & x_{S1} = & 170 \\ -0,25 x_1 + & 0,75 x_2 - & 0,25 x_3 + & x_{S2} = & 0 \quad *) \\ & x_1 & & - x_{S3} = & 5 \\ & & x_2 & - x_{S4} = & 5 \\ & & & x_3 - x_{S5} = & 5 \end{array}$$

$$V: \quad x_j \geq 0 \quad (j=1,2,3) \qquad x_{Si} \geq 0 \quad (i=1,2,3,4,5)$$

$$*) \quad \Leftrightarrow x_2 \leq 0,25 (x_1 + x_2 + x_3)$$

## b) Lösung des LP

- Da die Schlupfvariablen  $x_{S1}$  und  $x_{S2}$  sofort als Basisvariablen dienen können, werden nur 3 Hilfsvariablen benötigt.
- Anfangstableau / 1. Phase (Hilfsprogramm):

I		$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_{S3}$	$x_{S4}$	$x_{S5}$		
0	$x_{S1}$	4	10	2	0	0	0	170	42,5
0	$x_{S2}$	-0,25	0,75	-0,25	0	0	0	0	---
-1	$x_{H3}$	<u>1</u>	0	0	-1	0	0	5	<b>5</b>
-1	$x_{H4}$	0	1	0	0	-1	0	5	---
-1	$x_{H5}$	0	0	1	0	0	-1	5	---
		<b>-1</b>	<b>-1</b>	<b>-1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>-15</b>	

II		$x_2$	$x_3$	$x_{S3}$	$x_{S4}$	$x_{S5}$		
0	$x_{S1}$	10	2	4	0	0	150	75
0	$x_{S2}$	0,75	-0,25	-0,25	0	0	1,25	---
0	$x_1$	0	0	-1	0	0	5	---
-1	$x_{H4}$	1	0	0	-1	0	5	---
-1	$x_{H5}$	0	<u>1</u>	0	0	-1	5	<b>5</b>
		<b>-1</b>	<b>-1</b>	<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>-10</b>	

• 1. Phase (Fortsetzung):

<b>III</b>		$x_2$	$x_{S3}$	$x_{S4}$	$x_{S5}$		
0	$x_{S1}$	10	4	0	2	140	14
0	$x_{S2}$	<b><u>0,75</u></b>	-0,25	0	-0,25	2,5	<b>3,33</b>
0	$x_1$	0	-1	0	0	5	---
-1	$x_{H4}$	1	0	-1	0	5	5
0	$x_3$	0	0	0	-1	5	---
		<b>-1</b>	0	1	0	-5	

<b>IV</b>		$x_{S2}$	$x_{S3}$	$x_{S4}$	$x_{S5}$		
0	$x_{S1}$	-13,33	7,33	0	5,33	106,7	14,55
0	$x_2$	1,33	-0,33	0	-0,33	3,33	---
0	$x_1$	0	-1	0	0	5	---
-1	$x_{H4}$	-1,33	<b><u>0,33</u></b>	-1	0,33	1,67	<b>5</b>
0	$x_3$	0	0	0	-1	5	---
		1,33	<b>-0,33</b>	1	-0,33	-1,67	

• 2. Phase (Lösung des ursprünglichen LP):

<b>V</b>		0	0	0		
		$x_{S2}$	$x_{S4}$	$x_{S5}$		
0	$x_{S1}$	16	<b><u>22</u></b>	-2	70	<b>3,182</b>
2000	$x_2$	0	-1	0	5	---
500	$x_1$	-4	-3	1	10	---
0	$x_{S3}$	-4	-3	1	5	---
200	$x_3$	0	0	-1	5	---
		-2000	<b>-3500</b>	300	16000	

<b>VI</b>		0	0	0		
		$x_{S2}$	$x_{S1}$	$x_{S5}$		
0	$x_{S4}$	0,727	0,045	-0,091	3,182	---
2000	$x_2$	0,727	0,045	-0,091	8,182	---
500	$x_1$	-1,818	0,136	0,727	19,545	26,875
0	$x_{S3}$	-1,818	0,136	<b><u>0,727</u></b>	14,545	<b>20</b>
200	$x_3$	0	0	-1	5	---
		545,45	159,09	<b>-18,18</b>	27136	

- Endtableau:

VII		0	0	0	
		$x_{S2}$	$x_{S1}$	$x_{S3}$	
0	$x_{S4}$	0,5	0,0625	0,125	5
2000	$x_2$	0,5	0,0625	0,125	10
500	$x_1$	0	0	-1	5
0	$x_{S5}$	-2,5	0,1875	1,375	20
200	$x_3$	-2,5	0,1875	1,375	25
		500	162,5	25	27500

### c) Interpretation des Endtableaus

- optimale zeitliche Verteilung der Werbespots:

$$\text{tagsüber: } x_1^* = \mathbf{5} \text{ [Stück]}$$

$$\text{abends: } x_2^* = \mathbf{10} \text{ [Stück]}$$

$$\text{nachts: } x_3^* = \mathbf{25} \text{ [Stück]}$$

- maximale Anzahl der Zuschauerkontakte:

$$Z^* = 27.500 \text{ [1000 Kontakte]}$$

- Durchschnittskosten pro 1000 Zuschauerkontakte:

$$\begin{aligned} \bar{K} &= \frac{b_1}{Z^*} = \frac{170}{27.500} \left[ \frac{1000 \text{ Euro}}{1000 \text{ Kontakte}} \right] \\ &= 0,00618 \left[ \frac{1000 \text{ Euro}}{1000 \text{ Kontakte}} \right] = \mathbf{6,18} \left[ \frac{\text{Euro}}{1000 \text{ Kontakte}} \right] \end{aligned}$$

- Grenzkosten pro 1000 Zuschauerkontakte:

$$\tilde{c}_{S1} = 162,5 \left[ \frac{1000 \text{ Kontakte}}{1000 \text{ Euro}} \right]$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow K' &= \frac{1}{\tilde{c}_{S1}} = \frac{1}{162,5} \left[ \frac{1000 \text{ Euro}}{1000 \text{ Kontakte}} \right] \\ &= 0,00615 \left[ \frac{1000 \text{ Euro}}{1000 \text{ Kontakte}} \right] = \mathbf{6,15} \left[ \frac{\text{Euro}}{1000 \text{ Kontakte}} \right] \end{aligned}$$

## d) Sensitivitätsanalyse

- Endtableau mit Parameteränderung  $\delta$ :

VII		0	0	0	
		$x_{S2}$	$x_{S1}$	$x_{S3}$	
0	$x_{S4}$	0,5	0,0625	0,125	5
2000	$x_2$	0,5	0,0625	0,125	10
500	$x_1$	0	0	-1	5
0	$x_{S5}$	-2,5	0,1875	1,375	20
200+ $\delta$	$x_3$	-2,5	0,1875	1,375	25
		500	162,5	25	27500
		- 2,5 $\delta$	+0,1875 $\delta$	+1,375 $\delta$	+ 25 $\delta$
optimal für ...		$\delta \leq \mathbf{200}$	$\delta \geq -866,7$	$\delta \geq \mathbf{-18,182}$	

$\Rightarrow$  • Optimalitätsbedingung:  $-18,182 \leq \delta \leq 200$

- Optimalitätsbereich des Bewertungskoeffizienten:

$$c_3 \in [ \mathbf{181,818}; \mathbf{400} ] \text{ [1000 Zuschauer]}$$

D.h. die obige zeitliche Verteilung der Fernsehspots ist optimal, wenn die Zuschauerzahl nachts zwischen 181.818 und 400.000 liegt.

# 17. Duale lineare Programme

## Duales LP zum Standard-Maximum-Problem $LP_1$

### a) Dualproblem $\overline{LP}_1$

$$\overline{Z}_1: \quad -2 y_1 + 7 y_2 + 10 y_3 + 4 y_4 \rightarrow \min !$$

$$\overline{N}_{11}: \quad y_1 + y_2 + y_3 \geq 3$$

$$\overline{N}_{21}: \quad -2 y_1 + y_2 + y_4 \geq -1$$

$$\overline{V}_1: \quad y_1 \geq 0 \quad y_2 \geq 0 \quad y_3 \geq 0 \quad y_4 \geq 0$$

### b\*) Lösung von $\overline{LP}_1$ mit Hilfe der Dualitätssätze

Für das **primale**  $LP_1$  gilt (vgl. Aufgabe 13):

$$x_1^* > 0 \quad x_2^* > 0 \quad x_{S1}^* = 0 \quad x_{S2}^* = 0 \quad x_{S3}^* > 0 \quad x_{S4}^* > 0$$

⇒ Für das **duale**  $\overline{LP}_1$  gilt ...

- wegen Complementary Slackness (5.14):

$$y_{S1}^* = 0 \quad y_{S2}^* = 0 \quad y_1^* \geq 0 \quad y_2^* \geq 0 \quad y_3^* = 0 \quad y_4^* = 0$$

$$\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \overline{N}_{11}: \quad y_1^* + y_2^* = 3 \\ \overline{N}_{21}: \quad -2y_1^* + y_2^* = -1 \end{array} \right\} \Rightarrow \overline{L}_1^* = \left\{ \begin{array}{l} \left( \begin{array}{c} 4/3 \\ 5/3 \\ 0 \\ 0 \end{array} \right) \end{array} \right\}$$

- wegen der starken Dualität (5.13):  $\overline{Z}_1^* = Z_1^* = 9$

## Duales LP zum Standard-Minimum-Problem $LP_2$

### a) Dualproblem $\overline{LP}_2$

$$\overline{Z}_2: \quad -2 y_1 + 7 y_2 + 10 y_3 + 4 y_4 \rightarrow \max !$$

$$\overline{N}_{12}: \quad y_1 + y_2 + y_3 \leq -3$$

$$\overline{N}_{22}: \quad -2 y_1 + y_2 + y_4 \leq 1$$

$$\overline{V}_2: \quad y_1 \geq 0 \quad y_2 \geq 0 \quad y_3 \geq 0 \quad y_4 \geq 0$$

### b\*) Lösung von $\overline{LP}_2$ mit Hilfe der Dualitätssätze

Für das **primale**  $LP_2$  gilt (vgl. Aufgabe 13):

$Z_2$  ist unbeschränkt in  $L_2$ , d.h.  $L_2^* = \{ \}$ .

⇒ Für das **duale**  $\overline{LP}_2$  gilt ...

- wegen schwacher Dualität (5.10):

$$\overline{L}_2 = \{ \} \quad (\text{keine zulässige Lösung})$$

$$\Rightarrow \overline{L}_2^* = \{ \}$$

# 18. Dualität bei NS-Spielen / Dualer SA

## a) LP für den Spieler A in Standardform

Z:  $-x_1 - x_2 - x_3 \rightarrow \max !$

N:  $-3x_1 - 10x_2 - 9x_3 \leq -1$   
 $-4x_1 - 6x_2 - 8x_3 \leq -1$   
 $-11x_1 - 9x_2 - 7x_3 \leq -1$

V:  $x_1 \geq 0 \quad x_2 \geq 0 \quad x_3 \geq 0$

## b) Anfangstableau für LP<sub>A</sub>

		-1	-1	-1	
<b>I</b>		x <sub>1</sub>	x <sub>2</sub>	x <sub>3</sub>	
0	x <sub>S1</sub>	-3	-10	-9	-1
0	x <sub>S2</sub>	-4	-6	<u>-8</u>	-1
0	x <sub>S3</sub>	-11	-9	-7	-1
		1	1	1	0
		-0,25	-0,167	<b>-0,125</b>	

### c\*) Lösung von $LP_A$ mit dualem Simplex-Algorithmus

- Anfangstableau (s.o.):

<b>I</b>		-1	-1	-1	
		$x_1$	$x_2$	$x_3$	
0	$x_{S1}$	-3	-10	-9	-1
0	$x_{S2}$	-4	-6	<b>-8</b>	<b>-1</b>
0	$x_{S3}$	-11	-9	<b>-7</b>	-1
		1	1	1	0
		-0,25	-0,167	<b>-0,125</b>	

- Iterationen (dualer Simplex-Algorithmus):

<b>II</b>		-1	-1	0	
		$x_1$	$x_2$	$x_{S2}$	
0	$x_{S1}$	1,5	-3,25	-1,125	0,125
-1	$x_3$	0,5	0,75	-0,125	0,125
0	$x_{S3}$	<b>-7,5</b>	<b>-3,75</b>	-0,875	<b>-0,125</b>
		0,5	0,25	0,125	-0,125
		<b>-0,067</b>	<b>-0,067</b>	-0,143	

⇒ 2 Möglichkeiten für die Wahl der Pivotspalte!

• 2 optimale Basislösungen:

III		0	-1	0		
		$x_{S3}$	$x_2$	$x_{S2}$		
0	$x_{S1}$	0,2	-4	-1,3	0,1	---
-1	$x_3$	0,067	0,5	-0,183	0,117	0,233
-1	$x_1$	-0,133	<u>0,5</u>	0,117	0,017	<b>0,033</b>
		0,067	<b>0</b>	0,067	-0,133	

III'		0	-1	0		
		$x_{S3}$	$x_1$	$x_{S2}$		
0	$x_{S1}$	-0,867	8	-0,367	0,233	0,029
-1	$x_3$	0,2	-1	-0,3	0,1	---
-1	$x_2$	-0,267	<u>2</u>	0,233	0,033	<b>0,017</b>
		0,067	<b>0</b>	0,067	-0,133	

- Menge der optimalen Basislösungen von  $LP_A$ :

$$B_A^* = \left\{ \left( \begin{array}{c} 0,017 \\ 0 \\ 0,117 \end{array} \right), \left( \begin{array}{c} 0 \\ 0,033 \\ 0,1 \end{array} \right) \right\} = \left\{ \left( \begin{array}{c} 1/60 \\ 0 \\ 7/60 \end{array} \right), \left( \begin{array}{c} 0 \\ 2/60 \\ 6/60 \end{array} \right) \right\}$$

- Menge aller Optimallösungen von  $LP_A$ :

$$L_A^* = \left\{ \left( \begin{array}{c} \delta/60 \\ (1-\delta)/30 \\ (6+\delta)/60 \end{array} \right) \in \mathbf{R}^3 \mid \delta \in [0,1] \right\}$$

- optimaler Wert der Zielfunktion von  $LP_A$ :

$$Z_A^* = 0,133 = \frac{2}{15}$$

- Menge aller gemischten Minimax-Strategien von A:

$$(5.23) \Rightarrow P^* = \left\{ \left( \begin{array}{c} \delta/8 \\ (1-\delta)/4 \\ (6+\delta)/8 \end{array} \right) \in \mathbf{R}^3 \mid \delta \in [0,1] \right\}$$

### d\*) Lösung von $LP_B$ (vgl. Tableaus III und III') \*)

\*) Die Optimallösung ist eindeutig, aber überbestimmt!  
(Degeneration)

- Menge aller Optimallösungen von  $LP_B$ :

$$L_B^* = B_B^* = \left\{ \left( \begin{array}{c} 0 \\ 0,067 \\ 0,067 \end{array} \right) \right\} = \left\{ \left( \begin{array}{c} 0 \\ 1/15 \\ 1/15 \end{array} \right) \right\}$$

- optimaler Wert der Zielfunktion:

$$Z_B^* \stackrel{(5.13)}{=} Z_A^* = 0,133 = \frac{2}{15}$$

- Menge aller gemischten Minimax-Strategien von B:

$$\stackrel{(5.25)}{\Rightarrow} Q^* = \left\{ \left( \begin{array}{c} 0 \\ 0,5 \\ 0,5 \end{array} \right) \right\}$$

- Wert des Nullsummen-Spiels:

$$E[G | \mathbf{p}^*, \mathbf{q}^*] \stackrel{(5.26)}{=} \frac{1}{2/15} = 7,5 \text{ [€]}$$

D.h. das Spiel wäre fair, wenn Spieler A an Spieler B einen Ausgleichsbetrag von 7,50 € zahlen würde.

# 19. Postoptimale Analysen

## a) Erhöhung des Absatzpreises $c_2$

- Erweitertes Endtableau (vgl. Aufgabe 15):

IV		180+ $\delta$	0	0		
		$x_2$	$x_{S1}$	$x_{S2}$		
180	$x_3$	<u>1</u>	0,167	-0,167	150	<b>150</b>
0	$x_{S3}$	-0,667	-0,111	0,444	80	---
90	$x_1$	0,333	-0,111	0,444	200	600
		30- $\delta$	20	10	45000	
		<b><math>\delta \leq 30</math></b>	---	---	<b><math>]-\infty, 30]</math></b>	

- Parametrische Optimierung (primärer SA):

V		180	0	0		
		$x_3$	$x_{S1}$	$x_{S2}$		
180+ $\delta$	$x_2$	1	0,167	-0,167	150	---
0	$x_{S3}$	0,667	0	0,333	180	540
90	$x_1$	-0,333	-0,167	<u>0,5</u>	150	<b>300</b>
		-30	15	15	40500	
		<b>+<math>\delta</math></b>	<b>+0,167<math>\delta</math></b>	<b>-0,167<math>\delta</math></b>	<b>+150<math>\delta</math></b>	
		<b><math>\delta \geq 30</math></b>	<b><math>\delta \geq -90</math></b>	<b><math>\delta \leq 90</math></b>	<b><math>[30, 90]</math></b>	

• Parametrische Optimierung (Fortsetzung):

<b>VI</b>		180	0	90	
		$x_3$	$x_{S1}$	$x_1$	
180+ $\delta$	$x_2$	0,889	0,111	0,333	200
0	$x_{S3}$	0,889	0,111	-0,667	80
0	$x_{S2}$	-0,667	-0,333	2	300
		-20	20	-30	36000
		<b>+0,889<math>\delta</math></b>	<b>+0,111<math>\delta</math></b>	<b>+0,333<math>\delta</math></b>	<b>+200<math>\delta</math></b>
		$\delta \geq 22,5$	$\delta \geq -180$	$\delta \geq 90$	<b>[90, <math>\infty</math>[</b>

• Ergebnis der parametrischen Optimierung:

Tableau	$\delta$	$c_2$	$x_1^*$	$x_2^*$	$x_3^*$	$Z^*$
IV	-180 $\rightarrow$ 30	0 $\rightarrow$ 210	200	0	150	45000
V	30 $\rightarrow$ 90	210 $\rightarrow$ 270	150	150	0	40500+150 $\delta$
VI	90 $\rightarrow$ $\infty$	270 $\rightarrow$ $\infty$	0	200	0	36000+200 $\delta$

### b) Kapazitätserweiterung beim Maschinentyp A

- Erweitertes Endtableau (vgl. Aufgabe 15):

IV		180	0	0		
		$x_2$	$x_{S1}$	$x_{S2}$		
180	$x_3$	1	0,167	-0,167	$150+0,167\delta$	$\delta \geq -900$
0	$x_{S3}$	<b>-0,667</b>	-0,111	0,444	$80-0,111\delta$	$\delta \leq 720$
90	$x_1$	0,333	-0,111	0,444	$200-0,111\delta$	$\delta \leq 1800$
		30	20	10	$45000+20\delta$	<b>[-900,720]</b>
		<b>-45</b>	-180	---		

- Parametrische Optimierung (dualer SA):

V		0	0	0		
		$x_{S3}$	$x_{S1}$	$x_{S2}$		
180	$x_3$	1,5	0	0,5	270	---
180	$x_2$	-1,5	0,167	-0,667	$-120+0,167\delta$	$\delta \geq 720$
90	$x_1$	0,5	-0,167	0,667	$240-0,167\delta$	$\delta \leq 1440$
		45	15	30	$48600+15\delta$	<b>[720,1440]</b>

**< 18**

⇒ • optimale Zusatzkapazität:  $\delta = 720$  [Minuten]

- Gewinnsteigerung:  $\Delta Z = 720 \cdot (20-18) = 1440$  [€]

## 20. Klassisches Transportproblem

### a) Formulierung des linearen Programms

- LP in Gleichungs-Schreibweise:

$$Z: 2x_{11}+4x_{12}+3x_{13}+2x_{14}+5x_{21}+3x_{22}+5x_{23}+6x_{24} \rightarrow \min !$$

$$N: \quad x_{11}+ x_{12}+ x_{13}+ x_{14} \quad \quad \quad = 800$$

$$\quad \quad \quad x_{21}+ x_{22}+ x_{23}+ x_{24} = 1000$$

$$\quad x_{11} \quad \quad \quad + x_{21} \quad \quad \quad = 300$$

$$\quad \quad x_{12} \quad \quad \quad + x_{22} \quad \quad \quad = 500$$

$$\quad \quad \quad x_{13} \quad \quad \quad + x_{23} \quad \quad \quad = 400$$

$$\quad \quad \quad \quad x_{14} \quad \quad \quad + x_{24} = 600$$

$$V: \quad x_{ij} \geq 0 \quad (i=1,2 ; j=1,2,3,4)$$

• LP in Matrix-Schreibweise:

$$\begin{array}{l}
 \text{Z: } (2 \quad 4 \quad 3 \quad 2 \quad 5 \quad 3 \quad 5 \quad 6) \\
 \\
 \text{N: } \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\
 \\
 \text{V: } (x_{11} \quad x_{12} \quad x_{13} \quad x_{14} \quad x_{21} \quad x_{22} \quad x_{23} \quad x_{24})' \geq (0 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0)'
 \end{array}
 \begin{array}{l}
 \begin{pmatrix} x_{11} \\ x_{12} \\ x_{13} \\ x_{14} \\ x_{21} \\ x_{22} \\ x_{23} \\ x_{24} \end{pmatrix} \\
 \\
 \begin{pmatrix} x_{11} \\ x_{12} \\ x_{13} \\ x_{14} \\ x_{21} \\ x_{22} \\ x_{23} \\ x_{24} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 800 \\ 1000 \\ 300 \\ 500 \\ 400 \\ 600 \end{pmatrix} \\
 \\
 \begin{pmatrix} x_{11} \\ x_{12} \\ x_{13} \\ x_{14} \\ x_{21} \\ x_{22} \\ x_{23} \\ x_{24} \end{pmatrix}
 \end{array}
 \rightarrow \min !$$

Die Koeffizientenmatrix  $\mathbf{A}$  ist singulär:  $r(\mathbf{A}) = 5$ .

(Für die Zeilen gilt:  $\mathbf{a}_1' + \mathbf{a}_2' - \mathbf{a}_3' - \mathbf{a}_4' - \mathbf{a}_5' - \mathbf{a}_6' = \mathbf{o}'$ .)

## b\*) Optimierung (MODI-Verfahren)

### Anfangslösung

- Die von  $L_3$  an die Kunden zu liefernden Einheiten werden ersatzweise von  $L_2$  geliefert. Damit werden die Bestände von  $L_1$  und  $L_2$  vollständig aufgebraucht.
- Transportmatrix  $(x_{ij})$  (= primale Basislösung):

I	K <sub>1</sub>	K <sub>2</sub>	K <sub>3</sub>	K <sub>4</sub>	v <sub>i</sub>
L <sub>1</sub>	<b>300</b> ↓	0	0	<b>500</b> ↑	800
L <sub>2</sub>	<b>0</b>	<b>500</b>	<b>400</b>	<b>100</b>	1000
b <sub>j</sub>	300	500	400	600	1800

- Transportkosten:

$$Z = 2 \cdot 300 + 2 \cdot 500 + 3 \cdot 500 + 5 \cdot 400 + 6 \cdot 100 = \mathbf{5700 \text{ [€]}}$$

- Opportunitätskostenmatrix  $(\tilde{c}_{ij})$  (= duale Basislösung):

I	K <sub>1</sub>	K <sub>2</sub>	K <sub>3</sub>	K <sub>4</sub>	y <sub>i</sub>
L <sub>1</sub>	<b>2</b> 0	4 5	3 2	<b>2</b> 0	<b>0</b>
L <sub>2</sub>	<b>5</b> <u><b>-1</b></u>	<b>3</b> 0	<b>5</b> 0	<b>6</b> 0	<b>4</b>
z <sub>j</sub>	<b>2</b>	<b>-1</b>	<b>1</b>	<b>2</b>	

## Iteration („Stepping Stone“)

- Transportmatrix ( $x_{ij}$ ) (= primale Basislösung):

II	K <sub>1</sub>	K <sub>2</sub>	K <sub>3</sub>	K <sub>4</sub>	v <sub>i</sub>
L <sub>1</sub>	<b>200</b>	0	0	<b>600</b>	800
L <sub>2</sub>	<b>100</b>	<b>500</b>	<b>400</b>	0	1000
b <sub>j</sub>	300	500	400	600	1800

- Transportkosten:

$$Z = 2 \cdot 200 + 2 \cdot 600 + 5 \cdot 100 + 3 \cdot 500 + 5 \cdot 400 = \mathbf{5600} \text{ [€]}$$

- Opportunitätskostenmatrix ( $\tilde{c}_{ij}$ ) (= duale Basislösung):

I	K <sub>1</sub>	K <sub>2</sub>	K <sub>3</sub>	K <sub>4</sub>	y <sub>i</sub>
L <sub>1</sub>	<b>2</b> 0	4 4	3 1	<b>2</b> 0	<b>0</b>
L <sub>2</sub>	<b>5</b> 0	<b>3</b> 0	<b>5</b> 0	6 1	<b>3</b>
z <sub>j</sub>	<b>2</b>	<b>0</b>	<b>2</b>	<b>2</b>	

$$\tilde{c}_{ij} > 0 \quad \forall j \quad \Rightarrow \text{eindeutig optimaler Transportplan}$$