

Übungen zu Optimierung I  
Musterlösung zu Blatt 1

**Aufgabe 1:**

Worte: ADV, CIR, FAR, HOI, JOE, MOL, OSF, ROE, TVA, YES

A: 1    L: 12  
C: 3    M: 13  
D: 4    O: 15  
E: 5    R: 18  
F: 6    S: 19  
H: 8    T: 20  
I: 9    V: 22  
J: 10   Y: 25

$$A = \begin{pmatrix} A & C & F & H & J & M & O & R & T & Y \\ D & I & A & O & O & O & S & O & V & E \\ V & R & R & I & E & L & F & E & A & S \end{pmatrix}$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 3 & 6 & 8 & 10 & 13 & 15 & 18 & 20 & 25 \\ 4 & 9 & 1 & 15 & 15 & 15 & 19 & 15 & 22 & 5 \\ 22 & 18 & 18 & 9 & 5 & 12 & 6 & 5 & 1 & 19 \end{pmatrix}$$

$A_{ij}$  = Wert des  $i$ -ten Buchstaben des Wortes  $j$

$$1 \leq i \leq 3 \quad 1 \leq j \leq 10$$

$$X_j = \begin{cases} 0 & \text{wenn das } j\text{-te Wort nicht gewählt wird} \\ 1 & \text{wenn das } j\text{-te Wort gewählt wird} \end{cases}$$

Ziel:  $\max \sum_{j=1}^{10} \left( X_j \cdot \sum_{i=1}^3 A_{ij} \right)$

so dass  $\sum_{j=1}^{10} X_j = 4$

$$\sum_{j=1}^{10} X_j \cdot (A_{1j} - A_{2j}) \leq 0$$

$$\sum_{j=1}^{10} X_j \cdot (A_{1j} - A_{3j}) \leq 0$$

**Aufgabe 2:**

$$X_{ab} = \begin{cases} 1 & \text{wenn Job } J_a \text{ auf Maschine } M_b \text{ ausgeführt wird} \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

$$\text{Ziel: } \min \sum_{a=1}^n X_{a1} \cdot p_a$$

$$\text{so dass: } \sum_{b=1}^m X_{ab} = 1 \quad \forall a \in \{1, 2, \dots, n\}$$

$$\sum_{a=1}^n X_{ai} \cdot p_a - \sum_{a=1}^n X_{a1} \cdot p_a \leq 0 \quad \forall i \in \{2, 3, \dots, m\}$$

### Aufgabe 3:

Es wird angenommen, dass für alle LP-Systeme jeweils  $x, y \geq 0$  gilt.

a)

Bringe Zielfunktion und Restriktionen in Normalform:

$$z: 4x + 3y \Rightarrow y = -\frac{4}{3}x + \sigma$$

$$a: x + y \leq 4 \Rightarrow y \leq -x + 4$$

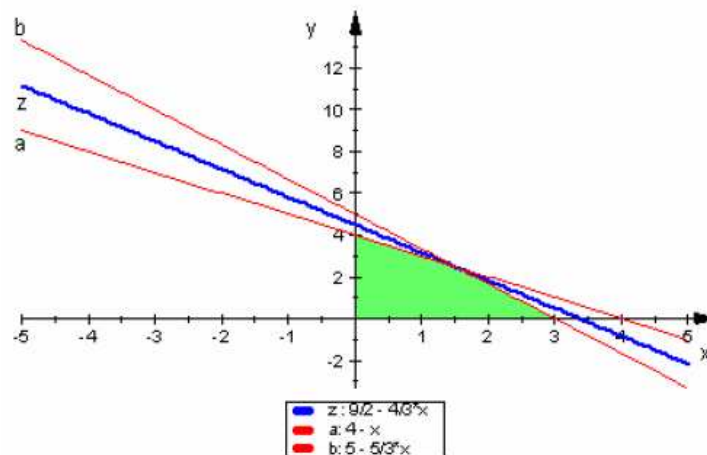
$$b: 5x + 3y \leq 15 \Rightarrow y \leq -\frac{5}{3}x + 5$$

$\sigma$  bezeichnet dabei die Verschiebung der Zielfunktion  $z$ , sodass das Optimum auf  $z$  liegt. Der Schnittpunkt der beiden Restriktionsgeraden  $a$  und  $b$  stellt offensichtlich die Ecke des Lösungsraums mit der optimalen Lösung dar. Bestimme  $\sigma$ :

Der Schnittpunkt von  $a$  und  $b$  liegt bei  $p = (p_x, p_y)$  wobei

$$0 = (a - b) = (-x + 4 + \frac{5}{3}x - 5) = \frac{2}{3}x - 1 \Rightarrow x = \frac{3}{2} = p_x \text{ und } a(p_x) = \frac{5}{2} = p_y$$

$p$  eingesetzt in  $z$  ergibt  $\frac{5}{2} = -\frac{4}{3} \cdot \frac{3}{2} + \sigma \Rightarrow \sigma = \frac{9}{2}$  und damit für  $z$ :  $y = -\frac{4}{3}x + \frac{9}{2}$

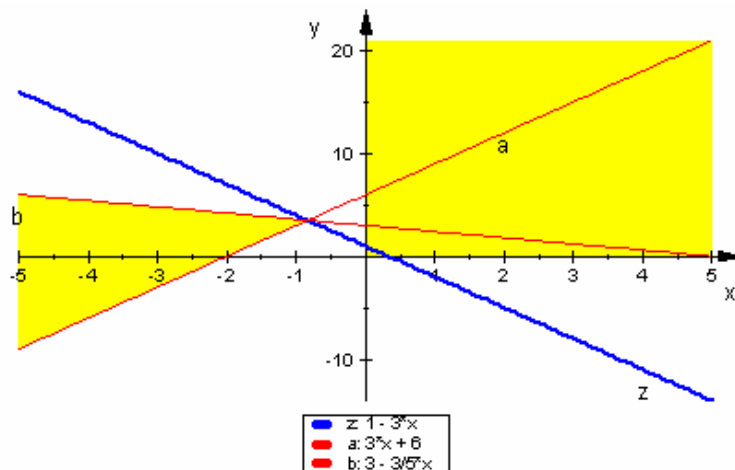


b)

Die Geraden werden analog zu a) ermittelt, genauso der Abstand  $\sigma$  für die Verschiebung der Zielfunktion.

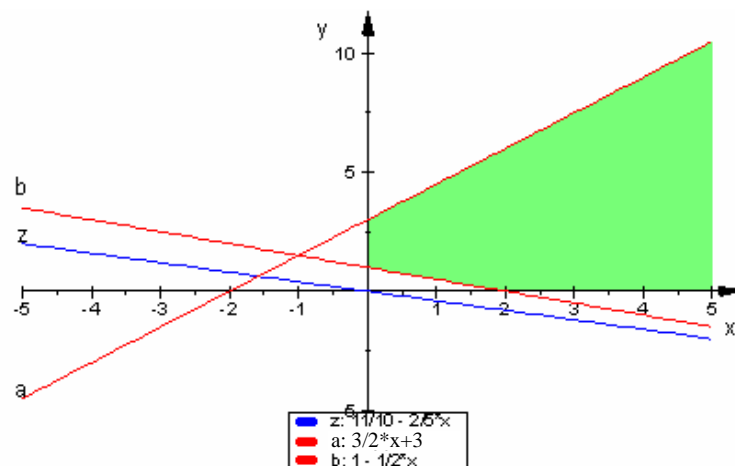
Der einzig zulässige Lösungsraum zwischen a und b liegt jedoch im zweiten bzw. dritten Quadranten und enthält folglich nur negative Lösungen. Da wir von der Restriktion ausgehen, dass x und y positiv sein müssen, enthält dieses LP-System keine Lösung und damit auch keine optimale Lösung.

Ansonsten läge die Zielfunktion im Optimum mit  $z: y = 1 - 3x$ , lässt man  $x, y \leq 0$  zu.



c)

Es gibt keine optimale Lösung, da der Lösungsraum unbeschränkt ist und z für  $\sigma \rightarrow \infty$  stets den Lösungsraum durchläuft.



d)

Zunächst fällt auf, dass  $z$  und  $b$  parallel verlaufen. Gerade  $c$  beeinflusst den Lösungsraum nicht,  $z$  kann verschoben werden, bis  $b$  und  $z$  sich decken, was für  $\sigma = 6$  der Fall ist. Das LP-System enthält keine optimale Lösung (optimale Ecke), sondern entlang dem Geradenabschnitt von  $b$  zwischen dessen Schnittpunkten mit  $a$  bzw. der Abszisse beliebig viele optimale Lösungen.

