

MOD 3.4. [1]

↓ [1]

- $[n] := \{1, 2, \dots, n\}$, $[n]_0 := \{0, 1, 2, \dots, n\}$
- $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$, $\mathbb{R}_+ := \{t \in \mathbb{R} : t \geq 0\}$
etc.
- für $a, b \in \mathbb{R}^n$: $a \leq b \Leftrightarrow a_i \leq b_i \quad \forall i \in [n]$
Insbesondere heißt $Ax \leq b$:

$$\langle A_{i, \cdot}, x \rangle \leq b_i \quad \forall i \in [n]$$

↑
i-te Zeile von A

$$y^T x = \langle y, x \rangle = \sum_{j=1}^n y_j x_j$$

"kanonische"
"Euklidische"
Skalarprodukt

D.h. $Ax \leq b \Leftrightarrow \sum_{j=1}^n A_{ij} \cdot x_j \leq b_i \quad \forall i \in [n]$

("Nebenbedingungen" = "constraint")

Weitere Formulierungsmöglichkeiten

- " \geq " oder " $=$ " in manchen Nebenbedingungen

$$[\alpha \geq \beta \Leftrightarrow -\alpha \leq -\beta, \alpha = \beta \Leftrightarrow \alpha \leq \beta, \alpha \geq \beta]$$

- "min" statt "max"

$$[\min \{ \langle c, x \rangle : x \in X \} = -\max \{ \langle -c, x \rangle : x \in X \}]$$

Schreibweise

$$\max \langle c, x \rangle$$

s.t.

$$Ax \leq b$$

$$x_i \in \mathbb{Z} \quad (i \in I)$$

"subject to"

Existenz einer Optimallösung

• Muss nicht existieren

• Falls $\sup \{ \langle c, x \rangle : x \in X \} = \infty$ (Maximierung)
bzw. $\inf \{ \langle c, x \rangle : x \in X \} = -\infty$ (Minimierung)

“Problem unbeschränkt“

• Falls $X = \emptyset$: “Problem unzulässig“

↑
[1]

[2]

Modellierung als LP

Variablen: $x_B, x_R \in \mathbb{R}$: Mengen (in Tonnen)
an Bänden bzw. Rollen,
die produziert werden sollen.

Lineares Optimierungsproblem (LP)

$$\max \quad 20x_B + 30x_R$$

$$\text{s.t.} \quad \frac{1}{200} \cdot x_B + \frac{1}{140} x_R \leq 40 \quad \leftarrow$$

$$0 \leq x_B \leq 6000$$

$$0 \leq x_R \leq 4000$$

(Produktion aus Tonnen Bänden bzw.
Rollen benötigt $\frac{1}{200}$ bzw. $\frac{1}{140}$ Stück.)

[2]

↓ [2]

Graphisches Lösungsverfahren für das obige Modell

Niveaumengen der Funktion $f(x_B, x_R) = 20x_B + 30x_R$

