

Definition Lineares Gleichungssystem (LGS)

über \mathbb{K} in x_1, \dots, x_n :

$$a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1$$

$$(*) \quad \vdots \quad \vdots$$

$$a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m$$

mit $a_{ij}, b_i \in \mathbb{K}$. Nenne $(*)$ homogen,

falls $b_1 = \dots = b_m = 0_{\mathbb{K}}$.

Lösung von $(*)$: $s \in \mathbb{K}^n$, das alle Glg. erfüllt.

Bemerkung Elegante Schreibweise: Mit

$A := (a_{ij}) \in \text{Mat}(m, n; \mathbb{K})$ und $b = (b_1, \dots, b_m) \in \mathbb{K}^m$:

$$(*) \quad A \cdot x = b$$

Satz $A \in \text{Mat}(m, n; \mathbb{K})$, $b \in \mathbb{K}^m$.

(i) Lösungsmenge von $A \cdot x = 0$ ist

$$\{v \in \mathbb{K}^n; A \cdot v = 0\} = \{v \in \mathbb{K}^n; \mu_A(v) = 0\} \\ = \text{Kern}(\mu_A)$$

Insbes.: Lsg-Menge von $A \cdot x = 0$
UVR der Dim. $n - \text{Rang}(A)$ in \mathbb{K}^n .

(ii) Ist $s \in \mathbb{K}^n$ Lsg von $A \cdot x = b$, so ist die Lsg-Menge von $A \cdot x = b$ gegeben als

$$\{s + v; v \in \mathbb{K}^n, A \cdot v = 0\} = s + \text{Kern}(\mu_A) \\ = \tilde{\mu}_A^{-1}(b).$$

Beweis Zwi). Klar: Beschreibung der Lsg-Menge. Weiter mit Dim-Formel:

$$n = \dim(\mathbb{K}^n) = \dim(\text{Kern}(\mu_A)) + \dim(\text{Bild}(\mu_A)) \\ = \dim(\text{Kern}(\mu_A)) + \text{Rang}(A).$$

Zwii). Haben für $v \in \mathbb{K}^n$:

$$A \cdot v = b \Leftrightarrow \mu_A(v) = b \Leftrightarrow v \in \tilde{\mu}_A^{-1}(b).$$

Somit: $\tilde{\mu}_A^{-1}(b)$ Lsg-Menge von $A \cdot x = b$. Zeigen

$$\tilde{\mu}_A^{-1}(b) = s + \text{Kern}(\mu_A).$$

" \subseteq ": Sei $s' \in \tilde{\mu}_A^{-1}(b)$. Dann, für $v := s' - s$:

$$\mu_A(v) = \mu_A(s' - s) = \mu_A(s') - \mu_A(s) = b - b = 0_{\mathbb{K}^m}$$

Also $v \in \text{Kern}(\mu_A)$ und $s' = s + v \in s + \text{Kern}(\mu_A)$.

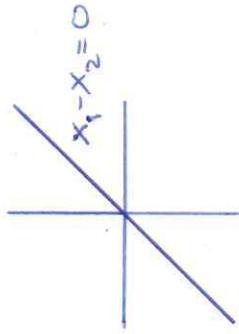
" \supseteq ": Sei $s' \in s + \text{Kern}(\mu_A)$. Dann: $s' = s + v$ mit $v \in \text{Kern}(\mu_A)$. Somit

$$\mu_A(s') = \mu_A(s + v) = \mu_A(s) + \mu_A(v) = b$$

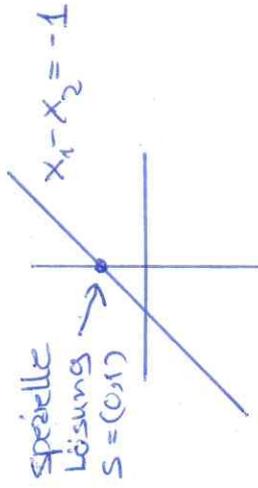
D.h.: $s' \in \tilde{\mu}_A^{-1}(b)$. \square

Beispiel Betrachte das LGS

$$x_1 - x_2 = -1$$



Lsg-Menge
des homog. LGS



Lsg-Menge ist die um $s = (0,1)$
verschobene Lsg-Menge des
homogenen LGS

Satz $A \in \text{Mat}(m, n; \mathbb{K})$, $b \in \mathbb{K}^m$. Dann
äquivalent:

(i) $A \cdot x = b$ ist lösbar.

(ii) $b \in \text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n})$.

(iii) $b \in \text{Bild}(\mu_A)$.

(iv) Für $(A, b) := (A_{*1}, \dots, A_{*n}, b)$
gilt $\text{Rang}(A, b) = \text{Rang}(A)$.

Beweis "(i) \Rightarrow (ii)": Sei $s \in \mathbb{K}^n$ Lsg. Dann:

$$b = A \cdot s = s_1 A_{*1} + \dots + s_n A_{*n} \in \text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n}).$$

"(ii) \Rightarrow (i)": Sei $b \in \text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n})$.

Da gibt es $s = (s_1, \dots, s_n) \in \mathbb{K}^n$ mit

$$b = s_1 A_{*1} + \dots + s_n A_{*n} = A \cdot s.$$

"(ii) \Leftrightarrow (iii)": klar mit

$$\text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n}) = \text{Bild}(\mu_A).$$

"(ii) \Rightarrow (iv)": Wegen $b \in \text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n})$:

$$\text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n}, b) = \text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n}).$$

Somit $\text{Rang}(A, b) = \text{Rang}(A)$.

"(iv) \Rightarrow (ii)": Haben

$$\begin{aligned} \text{Rang}(A, b) = \text{Rang}(A) &\Rightarrow \dim(\text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n}, b)) \\ &= \dim(\text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n})) \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n}, b)$$

$$= \text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n})$$

$$\Rightarrow b \in \text{Lin}(A_{*1}, \dots, A_{*n}). \quad \square$$

Folgerung $A \in \text{Mat}(m, n; \mathbb{K})$, $b \in \mathbb{K}^m$,

Dann

$$\text{Rang}(A) = m \Rightarrow A \cdot x = b \text{ lösbar.}$$

Satz 2 $A \in \text{Mat}(m, n; \mathbb{K})$, $b \in \mathbb{K}^m$. Dann äquivalent:

(i) $A \cdot x = b$ eindeutig lösbar.

(ii) $\text{Rang}(A, b) = \text{Rang}(A) = n$.

Beweis "(i) \Rightarrow (ii)": Wegen $A \cdot x = b$ lösbar:

$$\text{Rang}(A, b) \stackrel{5.3.5}{=} \text{Rang}(A).$$

5.3.3: Lsg-Menge von $A \cdot x = b$ ist von der Form

$$s + \text{Kern}(\mu_A).$$

Weiter:

$$s \text{ einzige Lsg} \Rightarrow \text{Kern}(\mu_A) = \{0_{\mathbb{K}^n}\}$$

$$\stackrel{5.3.3}{\Rightarrow} n - \text{Rang}(A) = 0$$

$$\Rightarrow \text{Rang}(A) = n.$$

"(ii) \Rightarrow (i)": 5.3.5: Wegen

$$\text{Rang}(A, b) = \text{Rang}(A)$$

besitzt $A \cdot x = b$ eine Lösung

$$s \in \mathbb{K}^n$$

5.3.3: Die Lsg-Menge ist

$$s + \text{Kern}(\mu_A)$$

und

$$\dim(\text{Kern}(\mu_A)) = n - \text{Rang}(A)$$

$$\stackrel{(ii)}{=} 0$$

Somit: s eineindeutige Lösung. \square

Folgerung $A \in \text{Mat}(n, n; \mathbb{K})$ mit

$\text{Rang}(A) = n$, $b \in \mathbb{K}^n$. Dann ist

$$A \cdot x = b$$

eindeutig lösbar mit Lsg

$$s = A^{-1} \cdot b$$

Beispiel Betrachte Matrix A in normierter ZSF und Vektor b :

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 0 & 1 & -2 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Zugehöriges LGS $A \cdot x = b$:

$$x_1 - x_2 + x_3 = 1$$

$$x_2 - 2x_3 = -1$$

$$(0 \cdot x_3 = 0)$$

Bestimmen Lösungen:

* x_3 frei wählbar

$$* \quad x_2 = -1 + 2x_3$$

$$* \quad x_1 = 1 + x_2 - x_3 = x_3$$

Also, Lösungsmenge:

$$\left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix} + x_3 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}; x_3 \in \mathbb{R} \right\}$$

Satz $A \in \text{Mat}(m, n; \mathbb{K})$ in normierter ZSF, d.h.

$$A = \left(\begin{array}{cccccccc} 0 & \dots & 0 & 1 & * & \dots & \dots & * \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 1 & * & \dots & * \\ \vdots & & \vdots & & & \vdots & & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & \dots & 0 & 1 & * & \dots & * \\ \vdots & & \vdots & & & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & 0 \end{array} \right) \left. \vphantom{A} \right\} r$$

mit Pivotspalten $A_{*j_1}, \dots, A_{*j_r}$. Dann

(i) $A \cdot x = 0$ hat $(n-r)$ -dim. Lösungsraum, Lösungen gegeben durch

$$x_{j_r} = -a_{rj_r+1}x_{j_r+1} - \dots - a_{rn}x_n$$

\vdots

$$x_{j_1} = -a_{1j_1+1}x_{j_1+1} - \dots - a_{rn}x_n$$

(ii) $A \cdot x = b$ lösbar $\Leftrightarrow b_{r+1} = \dots = b_m = 0_{\mathbb{K}}$.

Falls lösbar: Spezielle Lsg. ges. durch

$$s_j = 0 \text{ für } j \neq j_1, \dots, j_r$$

$$s_{j_r} = b_r$$

\vdots

$$s_{j_1} = b_1 - a_{1j_2}s_{j_2} - \dots - a_{1j_r}s_{j_r}.$$

Satz $A \in \text{Mat}(m, n; \mathbb{K})$, $b \in \mathbb{K}^m$, $S \in \text{Mat}(m, m; \mathbb{K})$ invertierbar. Dann, für jedes $x \in \mathbb{K}^n$:

$$A \cdot x = b \iff (S \cdot A) \cdot x = S \cdot b.$$

Beweis " \Rightarrow ": klar. Zu " \Leftarrow ": Anwenden von S^{-1} :

$$(S \cdot A) \cdot x = S \cdot b \Rightarrow \tilde{S} \cdot (S \cdot A) \cdot x = \tilde{S} \cdot (S \cdot b) \\ \Rightarrow A \cdot x = b. \quad \square$$

Bemerkung $A \in \text{Mat}(m, n; \mathbb{K})$, $b \in \mathbb{K}^m$. Systematisches Lösen von $A \cdot x = b$:

(i) Bringe A auf normierte ZSF

$$A' = S_2 \cdots S_1 \cdot A$$

mit EL-Mat S_1, \dots, S_k . Bestimme

$$b' = S_2 \cdots S_1 \cdot b$$

(ii) Bestimme Lsg-Menge L von

$$A' \cdot x = b', \text{ z.B. mit 5.3.10}$$

Dann: L auch Lsg-Menge von $A \cdot x = b$.

Beispiel Betrachte $A \cdot x = b$, wobei

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}.$$

Teil (i) des Verfahrens:

$$\begin{array}{ccc|ccc} & A & & b & & \\ \hline 1 & -1 & 1 & 1 & & \\ 1 & 0 & -1 & 0 & & \\ 0 & -1 & 2 & 1 & & \end{array}$$

$$\xrightarrow{\text{ZOP}(-1; 1, 2)} \begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 & 1 & & \\ 0 & 1 & -2 & -1 & & \\ 0 & -1 & 2 & 1 & & \end{pmatrix}$$

$$\xrightarrow{\text{ZOP}(1; 2, 3)} \begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 & 1 & & \\ 0 & 1 & -2 & -1 & & \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{array}{ccc|ccc} & A' & & b' & & \end{array}$$

Teil (ii) des Verfahrens: Lösen von

$$A' \cdot x = b'$$

Bereits in Bsp. 5.3.9 durchgeführt, Lsg-Menge

$$L = \left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix} + \lambda \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}; \lambda \in \mathbb{Q} \right\}$$

ist auch Lsg-Menge von $A \cdot x = b$.