

Zusammenfassung Lineare Gleichungssysteme, n Gleichungen, k Unbekannte, $n \leq k$

$$\left. \begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1k}x_k &= b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2k}x_k &= b_2 \\ \vdots &\vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nk}x_k &= b_n \end{aligned} \right\}$$

$$\sum_{j=1}^k a_{ij}x_j = b_i; \quad 1 \leq i \leq n$$

Gauß-Schema zur Lösung

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1k} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2k} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nk} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_k \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

$$\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{b}$$

$$\underline{A} = \left\{ \begin{array}{cccc|c} x_1 & x_2 & \dots & x_k & \\ \hline a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1k} & b_1 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nk} & b_n \end{array} \right\} \rightarrow \vec{b}$$

Vorwärtselimination

Lösung startet mit Vorwärtselimination;Ziel: Mit elementaren Umformungen

wird das System überführt in ein neues System mit derselben Lösungsmenge; das neue System hat Dreiecks- bzw. Treppenförmig

Hauptdiagonale

$$\underline{\tilde{A}} = \left\{ \begin{array}{cccc|c} \tilde{a}_{11} & \dots & \tilde{a}_{1k} & \tilde{b}_1 \\ \tilde{a}_{22} & \dots & \tilde{a}_{2k} & \tilde{b}_2 \\ \vdots & & \vdots & \vdots \\ \tilde{a}_{nn} & \dots & \tilde{a}_{nk} & \tilde{b}_n \end{array} \right\}$$

Ende der Vorwärtselimination

Am Ende der Vorwärtselimination kannman eindeutig entscheiden, ob das System keine Lösung hat ($L = \emptyset$) oder genau eine Lösung hat ($L = \{\vec{x}_0\}$) oder unendlich viele Lösungen mit s freienParametern t_1, t_2, \dots, t_s ($L = \{\vec{x}_0 + \sum_{i=1}^s t_i \vec{x}_i \mid t_i \in \mathbb{R}\}$):

Es gilt:

- 1) $L = \emptyset$ falls $\text{rg}(\underline{A}) \neq \text{rg}(\underline{A}|\vec{b})$
- 2) $\text{rg}(\underline{A}) = \text{rg}(\underline{A}|\vec{b}) \Rightarrow$ Gleichungssystem ist lösbar mit $s = k - \text{rg}(\underline{A})$ freien Parametern t_1, t_2, \dots, t_s in der Lösung ($k \hat{=}$ Anzahl der Unbekannten)

Definition:

- 1) Der Rang der Matrix \underline{A} ist die Anzahl der Nicht-Nullzeilen von $\underline{\tilde{A}}$ am Ende der Vorwärtselimination. Nicht-Nullzeile $\hat{=}$ Elemente der Zeile sind nicht alle gleich Null!
- 2) Der erweiterte Rang des lin. GLS ist die Anzahl der Nicht-Nullzeilen im kompletten Gauß-Schema $\underline{\tilde{A}}|\vec{b}$ am Ende der Vorwärtselimination.
- 3) Für den Rang von \underline{A} schreibt man $\text{rg}(\underline{A})$; für den erweiterten Rang schreibt man $\text{rg}(\underline{A}|\vec{b})$

Falls $L \neq \emptyset$ ist, berechnet man die Lösung durch Rücksubstitution

mit $\underline{\tilde{A}}$ und $\underline{\tilde{b}}$ am Ende der Vorwärtselimination!

Beispiel (siehe 22. Vorlesung), $\alpha \in \mathbb{R}$

$$\begin{aligned} x + y + z &= 1 \\ -3x + 2y - z &= 2 \\ -5x + 5y - z &= \alpha \end{aligned} \quad \text{Gauß-Schema}$$

$$\underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ -3 & 2 & -1 \\ -5 & 5 & -1 \end{pmatrix}}_{\underline{A}} \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix}}_{\underline{\vec{x}}} = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ \alpha \end{pmatrix}}_{\underline{\vec{b}}}$$

$$\underline{A} = \left\{ \begin{array}{ccc|c} x & y & z & \\ \hline 1 & 1 & 1 & 1 \\ -3 & 2 & -1 & 2 \\ -5 & 5 & -1 & \alpha \\ \hline 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 5 & 2 & 5 \\ 0 & 10 & 4 & \alpha+5 \\ \hline 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 5 & 2 & 5 \\ 0 & 0 & 0 & \alpha-5 \end{array} \right\} \begin{array}{l} \vec{b} \leftarrow + \\ \leftarrow + \\ \leftarrow + \\ \vec{b} \\ \alpha-5 \end{array}$$

Vorwärtselim. mit elementaren Umformungen

Ende der Vorwärtselimination

$\text{rg}(\underline{A}) = 2$ denn $\underline{\tilde{A}}$ hat 2 Nicht-Nullzeilen

$\text{rg}(\underline{A}|\underline{\vec{b}}) = 2$, wenn $\alpha = 5$ ist, dann hat auch $\underline{\tilde{A}}|\underline{\tilde{\vec{b}}}$ 2 Nicht-Nullzeilen

$\text{rg}(\underline{A}|\underline{\vec{b}}) = 3$, wenn $\alpha \neq 5$ ist, denn dann ist $\alpha - 5 \neq 0$ und $\underline{\tilde{A}}|\underline{\tilde{\vec{b}}}$ hat 3 Nicht-Nullzeilen

Also: Das GLS ist lösbar für $\alpha = 5$, für $\alpha \neq 5$ gilt $\mathbb{L} = \emptyset$.

Für $\alpha = 5$ gibt es unendlich viele Lösungen mit $3 - 2 = 1$ freien
 $k=3$, Anzahl der Unbek. \uparrow
 $\text{rg}(\underline{A})$

Parametern, man erhält mit $\alpha = 5$ am Ende der Vorwärtselimination

$$\begin{array}{ccc|c} x & y & z & \\ \hline 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 5 & 2 & 5 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ \hline \end{array} \rightarrow x = 1 - y - z = \frac{2}{5}t - t = -\frac{3}{5}t$$

zum Start der Rücksubstitution
 setze $z = t$ \leftarrow 1 freier Parameter
 $5y = 5 - 2t \Rightarrow y = 1 - \frac{2}{5}t$

$$\Rightarrow \mathbb{L}(\alpha=5) = \left\{ \begin{pmatrix} -\frac{3}{5}t \\ 1 - \frac{2}{5}t \\ t \end{pmatrix} \mid t \in \mathbb{R} \right\}$$

$$\hookrightarrow = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + t \cdot \begin{pmatrix} -\frac{3}{5} \\ -\frac{2}{5} \\ 1 \end{pmatrix}$$

Folgerungen aus der Lösungstheorie

- 1) Gegeben ist $\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{b}$; ein lineares GLS mit n Gleichungen für K Unbekannte $n \leq K$, es gilt immer:

$$\operatorname{rg}(\underline{A}) \leq n \Rightarrow \text{Anzahl freier Parameter } s = K - \operatorname{rg}(\underline{A}) \geq K - n \geq 0$$

$s=0$ (also kein freier Parameter) und damit eindeutige Lösbarkeit erreicht man nur, wenn $K=n=\operatorname{rg}(\underline{A})$ ist, d.h. Anzahl Gleichungen muß gleich der Anzahl der Unbekannten sein und $\operatorname{rg}(\underline{A})$ muss maximal also auch gleich n sein! In allen anderen Fällen ist entweder $L = \emptyset$ oder L hat unendlich viele Elemente mit s freien Parametern!

$$2) \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ -3 & 2 & -1 \\ -5 & 5 & -1 \end{pmatrix}}_{\underline{A}} \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix}}_{\vec{x}} = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 5 \end{pmatrix}}_{\vec{b}} \Rightarrow L = \left\{ \underbrace{\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}}_{\vec{x}_p} + t \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} -3/5 \\ -2/5 \\ 1 \end{pmatrix}}_{\vec{x}_h} \mid t \in \mathbb{R} \right\}$$

Behauptung: \vec{x}_s löst $\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{b}$, d.h. $\underline{A} \cdot \vec{x}_p = \vec{b}$, denn:

$$\underline{A} \cdot \vec{x}_p = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ -3 & 2 & -1 \\ -5 & 5 & -1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \cdot 0 + 1 \cdot 1 + 1 \cdot 0 \\ -3 \cdot 0 + 2 \cdot 1 - 1 \cdot 0 \\ -5 \cdot 0 + 5 \cdot 1 - 1 \cdot 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 5 \end{pmatrix} \checkmark$$

$\vec{x}_h = t \cdot \begin{pmatrix} -3/5 \\ -2/5 \\ 1 \end{pmatrix}$ ist die allgemeine Lösung von $\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{0}$, denn

$$\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{0} \xrightarrow{\text{Gauß-Schema}}$$

$$\operatorname{rg}(\underline{A}) = 2$$

$$\operatorname{rg}(\underline{A}|\vec{b}) = \operatorname{rg}(\underline{A}|\vec{0}) = 2$$

System lösbar mit

$1 = 3 - 2$ freien Parametern

$$\underline{A} = \left\{ \begin{array}{ccc|c} x & y & z & \\ \hline 1 & 1 & 1 & 0 \\ -3 & 2 & -1 & 0 \\ -5 & 5 & -1 & 0 \end{array} \right\} \quad \vec{b} = \vec{0} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

 $\underline{\tilde{A}} = \left\{ \begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 5 & 2 & 0 \\ 0 & 10 & 4 & 0 \end{array} \right\}$
 $\xrightarrow{\text{Gauß-Schema}} \left\{ \begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 5 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right\}$

$$\Rightarrow L_h = \left\{ \begin{pmatrix} 3/5 t \\ -2/5 t \\ t \end{pmatrix} = t \cdot \begin{pmatrix} 3/5 \\ -2/5 \\ 1 \end{pmatrix} \mid t \in \mathbb{R} \right\}$$

$\rightarrow x = -y - z = \frac{2}{5}t - t = \frac{3}{5}t$
zum Start der Rücksubstitution
 $z = t \Rightarrow y = -\frac{2}{5}t$

Definition: Gegeben ist ein lineares GLS $\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{b}$, n Gleichungen mit k Unbekannten ($n \leq k$).

- 1) Falls $\vec{b} = \vec{0}$, also $\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{0}$, ist, spricht man vom **homogenen linearen Gleichungssystem**
- 2) Falls $\vec{b} \neq \vec{0}$, also mindestens ein $b_i \neq 0$ ($1 \leq i \leq n$), ist, spricht man vom **inhomogenen linearen Gleichungssystem**
- 3) Wenn man ein inhomogenes lin. GLS $\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{b}$, $\vec{b} \neq \vec{0}$, hat, ist $\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{0}$ das **zugehörige homogene lineare GLS**.

Es gilt folgendes

Satz: (Lösungsstruktur linearer Gleichungssysteme)

- 1) Ein homogenes lin. GLS $\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{0}$ hat immer mindestens eine Lösung, nämlich $\vec{x} = \vec{0}$ ($x_1=0, x_2=0, \dots, x_k=0$)
- 2) Ist bei einem homogenen lin. GLS $\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{0}$ $s = k - \text{rg}(\underline{A}) \neq 0$, dann hat man Lösungen mit s freien Parametern t_1, t_2, \dots, t_s . Die Lösungsmenge ist
$$L_h = \left\{ \vec{x}_h = t_1 \vec{x}_1 + t_2 \vec{x}_2 + \dots + t_s \vec{x}_s \mid t_i \in \mathbb{R}, 1 \leq i \leq s \right\}$$
$$\vec{x}_h = t_1 \vec{x}_1 + t_2 \vec{x}_2 + \dots + t_s \vec{x}_s$$
 nennt man auch die allgemeine Lösung des homogenen lin. GLS.
- 3) Das inhomogene lin. GLS $\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{b}$ ist nur lösbar, wenn $\text{rg}(\underline{A}) = \text{rg}(\underline{A} | \vec{b})$ ist. Ist $s = k - \text{rg}(\underline{A}) > 0$, dann hat man Lösungen mit s freien Parametern, die Lösungsmenge hat die Form
$$L = \left\{ \vec{x}_p + \underbrace{t_1 \vec{x}_1 + \dots + t_s \vec{x}_s}_{\vec{x}_h} \mid t_1, t_2, \dots, t_s \in \mathbb{R} \right\}.$$

Dabei gilt: \vec{x}_h ist die allgemeine Lösung des zugehörigen homogenen lin. GLS $\underline{A} \cdot \vec{x} = \vec{0}$ und \vec{x}_p ist eine spezielle/partikuläre

Lösung des inhomogenen GLS, also gilt $\underline{A} \cdot \vec{x}_p = \vec{b}$.

Beispiele:

1) $2x + y - z = 4 \leftarrow n=1 \text{ Gleichung für } k=3 \text{ Unbekannte}$

Gauß-Schritt

$$\begin{array}{ccc|c} x & y & z & \\ \hline 2 & 1 & -1 & 4 \end{array}$$

lin. GLS mit n Gleichungen für k Unbekannte $n \leq k$

zum Start der Rücksubstitution setze $z = t_1, y = t_2$ 2 freie Parameter

$2x = 4 - y + z = 4 - t_2 + t_1 \Rightarrow x = 2 - \frac{1}{2}t_2 + \frac{1}{2}t_1$

$\text{rg}(\underline{A}) = 1, \text{rg}(\underline{A}|\vec{b}) = 1$

\Rightarrow System lösbar mit

$3 - 1 = 2$ freien Parameter

$$\mathbb{L} = \left\{ \begin{pmatrix} 2 - \frac{1}{2}t_2 + \frac{1}{2}t_1 \\ t_2 \\ t_1 \end{pmatrix} \mid t_1, t_2 \in \mathbb{R} \right\}$$

$$\vec{x} = \underbrace{\begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}}_{\vec{x}_p} + t_2 \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} -\frac{1}{2} \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}}_{\vec{x}_h} + t_1 \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} \frac{1}{2} \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}}_{\vec{x}_h}$$

2) $\begin{array}{l} 5x - 6y + z = 1 \\ -x + 2y - z = 2 \end{array}$

Gauß-Schema

$$\begin{array}{ccc|c} x & y & z & \\ \hline 5 & -6 & 1 & 1 \\ -1 & 2 & -1 & 2 \\ \hline 5 & -6 & 1 & 1 \\ 0 & 4 & -4 & 11 \end{array}$$

$5x = 1 + 6y - z$
 $z = t, y = \frac{11}{4} + t$

$$\underbrace{\begin{pmatrix} 5 & -6 & 1 \\ -1 & 2 & -1 \end{pmatrix}}_{\underline{A}} \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix}}_{\vec{x}} = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}}_{\vec{b}}$$

$\text{rg}(\underline{A}) = \text{rg}(\underline{A}|\vec{b}) = 2$

Lösungen mit $3 - 2 = 1$ freien Parameter

$5x = 1 + \frac{33}{2} + 6t - t = \frac{35}{2} + 5t$

$\Rightarrow x = \frac{7}{2} + t$

$$\mathbb{L} = \left\{ \begin{pmatrix} \frac{7}{2} + t \\ \frac{11}{4} + t \\ t \end{pmatrix} \mid t \in \mathbb{R} \right\}$$