

Do, 11.12.23

Young Linie

TS

$$T_1 \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_4 \\ x_3 \\ x_2 \\ x_5 \end{pmatrix}$$

→ Beispiel einer Elementaroperation des Gauß-Jordan Algorithmus
5x5-Matrix

$$\Rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = A_1 \quad \Rightarrow A_1 = A_1^{-1}$$

vertauschte Version der Einheitsmatrix $\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$

$$\Rightarrow T_1 \circ T_1 = id_{\mathbb{R}^5}$$

$$A_1 \begin{pmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \\ x_3 & y_3 \\ x_4 & y_4 \\ x_5 & y_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 & y_1 \\ x_4 & y_4 \\ x_3 & y_3 \\ x_2 & y_2 \\ x_5 & y_5 \end{pmatrix}$$

Ergebnis von Matrixmultiplikation wird Spaltenweise berechnet

Elementaroperation 2. Typ:

$$T_2 \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 + \alpha x_4 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix}$$

→ Vektorfunktion

$$T_2^{-1} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 - \alpha x_4 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix}$$

$$A_2 \in M_{5 \times 5} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \alpha & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow T_2 \circ T_2^{-1} = id_{\mathbb{R}^5}$$

Gauß-Algorithmus:

wiederholtes Multiplizieren mit invertierbarer Matrix

E.7

O, U, W Ordnungsrelationen

Skl

P.9

\Rightarrow Für ein Erzeugungssystem Sein, da Gang zu
jektoren aller Recht

\Rightarrow In den Erzeugungssystemen könnte keine Recht enthalten
Sein

P.12

$$\text{1)} \text{ ob } \mu_{\text{min}}(\text{Min}_{\text{un}}(K)) = u \cdot n$$

2)

$$\text{4)} W = \{f: S \rightarrow K\} \quad |S| = n \quad S \subseteq S$$

$$U = \{A \in W \mid f(x) = 0, \forall x \in S_0\} \Rightarrow U \subseteq W \text{ (ausgeschlossen)}$$

$$\begin{array}{c} x \in S \quad f(x) \\ \hline x_1 \quad a_1 \\ \vdots \quad \vdots \\ x_n \quad a_n \\ S_0 \quad \left\{ \begin{array}{l} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_k \end{array} \right. \end{array}$$

$$\neg \exists f+g = \{a_1, a_2, a_3, \dots\}$$

$$(f+g)^2 = (f+g)$$

\Rightarrow definierte Funktionen: $f, g: S \rightarrow K$

$$\begin{array}{ccc} & \xrightarrow{\quad} & \begin{cases} 1 \rightsquigarrow g \\ 0 \rightsquigarrow f \end{cases} \\ & \xleftarrow{\quad} & \begin{cases} 1 \rightsquigarrow f \\ 0 \rightsquigarrow g \end{cases} \end{array}$$

für definiert
G-für andere
Nichts, also
nur S existiert
für

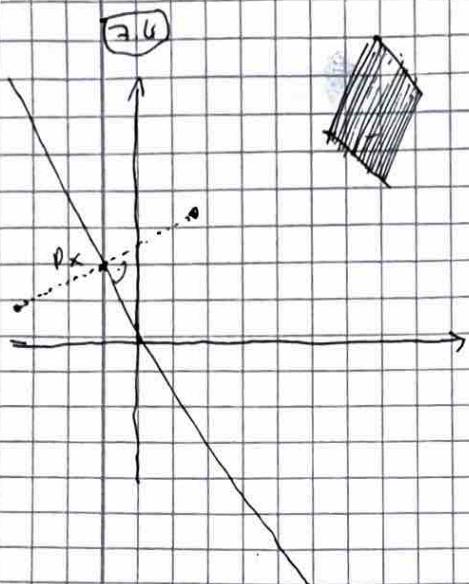
Erzeugungssystem: $f \in U \quad \text{Oder } g \in U \quad \begin{cases} f(x) > 0 \\ g(y) < 0 \end{cases} \quad f(g) \neq 1 \cdot g$

$$\Rightarrow \exists x \in S_0 \quad f(x) = 0 \quad \sum_{y \in S_0} f(g) \quad \sum_{y \in S_0} g(f) = 0$$

$$x \in S_0 \quad f(x) = 0$$

Lin. nach.

$$(a_y)_{y \in S \setminus S_0} \text{ d.d. } \sum_{y \in S \setminus S_0} a_y \cdot [y]$$



Dodringung: $\langle P_x | x - P_x \rangle = 0$
Skalarprodukt

$\rightarrow I_g : S \rightarrow K$ \Rightarrow Definition $|S| - |S_0|$ Funktionen $I_g \in U$
die eine δ -Basis darstellen
solche

$$I_g(x) = \begin{cases} 1, & \text{wenn } x = g \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$$

1. Erzeugender Operator

\Rightarrow zeige, dass beliebiger $f \in U$ eine lin. Komb. von I_g

$$\Rightarrow f(x) = \underbrace{f(x)}_{\text{einzig feste}} \cdot \underbrace{I_x(x)}_{\text{mit Wert 0}}$$

$$f(x) = \sum_{g \in S \setminus S_0} f(g) \cdot \underbrace{I_g(x)}_{(g(x) \neq 0 \text{ sonst der Wert 1})} = f(x)$$

$f(x) \cdot I_x(x) = f(x)$

\Rightarrow wenn $x \in S_0$, dann gilt $y \in S_0$ und die Komb. ist 0.

\Rightarrow Da f und $+$ beliebig, kann jeder $f \in U$ vorgelegt werden

2. Linear unabhängigkeit

Sei eine linear unabhängige Menge der Funktionen I_g , ges.s.

$$\Rightarrow \sum_{g \in S \setminus S_0} a_g \cdot I_g = 0$$

\Downarrow
 $a \in U$

$\Rightarrow 0$ ist nur O Funktion,
jein $a \in S$ die O Funktion

\Rightarrow Sei $a_g \neq 0$

$\Rightarrow a_g \cdot I_g(x) = a_g$ der Helle $I_g(x)$ aufhebt 0,
da I_g wie eine 1, jede andere
Funktion aber eine 0 zuordnet.