

Ein Beispiel zu (10.24)

In diesem Beispiel wird die Treppenform einer (4×6) -Matrix bestimmt. Die Vorgehensweise läßt sich leicht zu einem Beweis verallgemeinern und führt zu dem sog. **Gauß-Algorithmus**. Zu jeder elementaren Zeilenumformung, die wir vornehmen, notieren wir jeweils die zugehörige Elementarmatrix.

$$A := \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & -1 & 1 & 2 \\ 0 & 1 & -1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 2 & 5 \end{pmatrix} \in M_{4,6}(\mathbb{R}).$$

Wir suchen die erste Spalte von A , die nicht die Nullspalte ist. Dies ist hier die zweite (Spaltenindex $k_1 = 2$). Durch Vertauschen der ersten und der zweiten Zeile bringen wir ein Element $\neq 0$ auf die Position $(1, k_1)$, hier also $(1, 2)$. Diese Vertauschung wird durch Linksmultiplikation von A mit der (4×4) -Vertauschungsmatrix V_{12} bewirkt:

$$V_{12} \cdot A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & -1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 1 & 2 \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 2 & 5 \end{pmatrix}.$$

Dann machen wir alle Elemente in der zweiten Spalte unterhalb von 1 zu 0, indem wir ein geeignetes Vielfaches der ersten Zeile zu den anderen Zeilen addieren. Hier müssen wir das (-2) -fache der ersten Zeile zur dritten Zeile addieren ($A_{31}(-2)$)

$$A_{31}(-2) \cdot V_{12} \cdot A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & -1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 2 & -2 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 2 & 5 \end{pmatrix}.$$

Die nächste Spalte, bei der unterhalb der ersten Zeile ein Element $\neq 0$ vorkommt, ist die dritte Spalte ($k_2 = 3$). Diese Spalte soll der 2-te Einheitsvektor werden. Dazu addieren wir die 2-te Zeile zur 1-ten, das (-2) -fache der 2-ten zur 3-ten und (-1) -fache der 2-ten Zeile zur 4-ten Zeile ($A_{12}(1), A_{32}(-2), A_{42}(-1)$) und erhalten:

$$A_{42}(-1) \cdot A_{32}(-2) \cdot A_{12}(1) \cdot A_{31}(-2) \cdot V_{12} \cdot A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 3 \end{pmatrix}.$$

Die nächste Spalte, bei der unterhalb der zweiten Zeile ein Element $\neq 0$ vorkommt, ist die 5-te Spalte ($k_3 = 5$). Diese Spalte soll der 3-te Einheitsvektor werden. Dazu addieren wir die 3-te Zeile zu den drei anderen ($A_{13}(1), A_{23}(1), A_{43}(1)$)

$$A_{43}(1) \cdot A_{23}(1) \cdot A_{13}(1) \cdot A_{42}(-1) \cdot A_{32}(-2) \cdot A_{12}(1) \cdot A_{31}(-2) \cdot V_{12} \cdot A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Multiplizieren wir die 3-te Zeile mit -1 ($D_3(-1)$), so erhalten wir die gesuchte Treppenform:

$$\underbrace{(D_3(-1) \cdot A_{43}(1) \cdot A_{23}(1) \cdot A_{13}(1) \cdot A_{42}(-1) \cdot A_{32}(-2) \cdot A_{12}(1) \cdot A_{31}(-2) \cdot V_{12})}_{=:G} \cdot A =$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = T(A).$$

Es ist also $T(A)$ eine Treppenmatrix vom Rang 3 mit den charakteristischen Spaltenindizes $k_1 = 2, k_2 = 3, k_3 = 5$. Da alle Elementarmatrizen nach (10.20) invertierbar sind, ist auch G als Produkt invertierbarer Matrizen nach (10.12b) wieder invertierbar. Damit existiert also ein $G \in GL_4(\mathbb{R})$ mit der Eigenschaft

$$G \cdot A = T(A)$$

Für einen **allgemeinen Beweis** von (10.24) können wir Induktion nach der Anzahl m der Zeilen von A führen, wobei die Spaltenzahl n beliebig ist.

$m = 1$: Sei $A = (a_{11}a_{12} \dots a_{1n}) \neq O$ eine $(1 \times n)$ -Matrix. Ist k_1 der Spaltenindex des ersten Elementes $\neq 0$, so ist $T(A) = (0 \dots 0 \ 1 \ \star \dots \star)$ die Treppenmatrix von A mit 1 an der Stelle $(1, k_1)$. Mit $G = (a_{1k_1}^{-1}) \in GL_1(K)$ gilt dann $G \cdot A = T(A)$.

(IV) Sei $m \in \mathbb{N}$ beliebig, und jede Matrix $B \neq O$ mit m Zeilen und beliebiger Spaltenzahl kann auf Treppenform gebracht werden. Außerdem gibt es eine Matrix $H \in GL_m(K)$ mit $H \cdot B = T(B)$.

(IB) Es muß gezeigt werden, daß jede Matrix $A \neq O$, die $m + 1$ Zeilen hat, auf Treppenform transformiert werden kann und daß es $G \in GL_{m+1}(K)$ gibt mit $G \cdot A = T(A)$.

Es sei k_1 der Index der ersten Spalte von A , in der ein Element $\neq 0$ vorkommt (**Pivotelement**, "pivot" (englisch): Dreh- oder Angelpunkt), die Zeile dieses Elementes habe den Index i_1 (diese Zeile heißt auch **Pivotzeile**). Durch Zeilenvertauschung kann dieses Pivotelement in die erste Zeile gebracht werden. Die Matrix $A^{(1)} := V_{1i_1} \cdot A = (a_{ik}^{(1)})$ hat dann das folgende Aussehen:

$$A^{(1)} = \begin{pmatrix} 0 & \dots & 0 & a_{1k_1}^{(1)} & \star & \dots & \star \\ 0 & \dots & 0 & a_{2k_1}^{(1)} & \star & \dots & \star \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & a_{m+1,k_1}^{(1)} & \star & \dots & \star \end{pmatrix} \in M_{m+1,n}(K) \quad \text{mit } a_{1k_1}^{(1)} \neq 0.$$

Alle Elemente der k_1 -ten Spalte unterhalb der ersten Zeile werden jetzt zu Null gemacht. Das geschieht dadurch, daß ein geeignetes Vielfaches der ersten Zeile zur i -ten Zeile addiert wird ($i = 2, 3, \dots, m + 1$). Das Ergebnis ist eine Matrix $A^{(2)} = (a_{ik}^{(2)})$, deren Elemente nach der folgenden Vorschrift aus den Elementen von $A^{(1)}$ gebildet werden: die erste Zeile bleibt erhalten, für $i \geq 2$ ist

$$a_{ik}^{(2)} = a_{ik}^{(1)} - \frac{a_{ik_1}^{(1)}}{a_{1k_1}^{(1)}} \cdot a_{1k}^{(1)} \quad (i = 2, 3, \dots, m + 1)$$

Dies wird durch Linksmultiplikation mit den Additionsmatrizen

$$A_{i1} \left(-\frac{a_{ik_1}^{(1)}}{a_{1k_1}^{(1)}} \right) \quad (i = 2, 3, \dots, m+1)$$

bewirkt. $A^{(2)}$ ist dann von folgender Form:

$$A^{(2)} = \left(\begin{array}{cccc|ccc} 0 & \dots & 0 & a_{1k_1}^{(2)} & \star & \dots & \star \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \star & \dots & \star \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & B & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \star & \dots & \star \end{array} \right)$$

Das Element an der Stelle $(1, k_1)$ kann durch Multiplikation der 1-ten Zeile mit $(a_{1k_1}^{(2)})^{-1}$ zu 1 gemacht werden, so daß die k_1 -te Spalte der erste Einheitsvektor aus K^{m+1} ist. Nun ist B eine Matrix mit m Zeilen. Ist $B = O$, so haben wir die Treppenform von A gefunden, ist dagegen $B \neq O$, so kann B nach (IV) auf Treppenform gebracht werden. Dazu gehören charakteristische Spaltenindizes k_2, \dots, k_r .

$$A^{(3)} = \left(\begin{array}{cccc|ccc} 0 & \dots & 0 & 1 & \star & \dots & \star \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \star & \dots & \star \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & T(B) & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \star & \dots & \star \end{array} \right)$$

Die Elemente in der ersten Zeile mit den Spaltenindizes k_2, \dots, k_r können zu 0 gemacht werden, so daß insgesamt die Treppenmatrix von A entstanden ist.

Man kann sich nun auch noch überlegen, daß die elementaren Zeilenumformungen, die mit B vorgenommen worden sind, durch Linksmultiplikation der gesamten Matrix mit Elementarmatrizen aus $\text{GL}_{m+1}(K)$ bewirkt werden können. Dazu hat man die Elementarmatrizen $H' \in \text{GL}_m(K)$, die zu den elementaren Zeilenumformungen von B gehören, jeweils um eine Zeile und Spalte in der folgenden Form zu vergrößern:

$$\left(\begin{array}{cccc|ccc} 1 & 0 & \dots & 0 & & & \\ 0 & & & & & & \\ \vdots & & & & & & \\ 0 & & & & & & \end{array} \right) \in \text{GL}_{m+1}(K)$$

Dadurch entsteht wieder eine Elementarmatrix. Insgesamt können wir damit A durch Linksmultiplikation mit Elementarmatrizen aus $\text{GL}_{m+1}(K)$ auf Treppenform bringen. Das Produkt dieser Elementarmatrizen liefert dann eine invertierbare Matrix $G \in \text{GL}_{m+1}(K)$ mit der Eigenschaft

$$G \cdot A = T(A)$$

□

(10.25) Der Gauß-Algorithmus

Aus dem obigen Beispiel und dem Beweis des Satzes (10.24) resultiert ein Algorithmus zur Berechnung der Treppenmatrix einer Matrix A , der sog. **Gauß-Algorithmus**.

(10.26) DEF: Eine $(m \times n)$ -Matrix $A \neq O$ über K besitzt den **Rang** r (in Zeichen: $\text{rg}(A) = r$), wenn die zugehörige Treppenmatrix $T(A)$ eine Treppenmatrix vom Rang r ist. Die Nullmatrix soll den Rang 0 besitzen.

Beispiel: Sei $A := \begin{pmatrix} 1 & 1 & -1 & 0 & 1 \\ 2 & 1 & 1 & -1 & 0 \\ -1 & 0 & -1 & 2 & -1 \\ 2 & 2 & -1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$. Rechne: $T(A) = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & -3 & 3 \\ 0 & 1 & 0 & 4 & -4 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & -2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$

Also ist $T(A)$ eine Treppenmatrix vom Rang 3 (die charakteristischen Spaltenindizes sind $k_1 = 1, k_2 = 2, k_3 = 3$), damit ist A eine Matrix vom Rang 3, d.h. $\text{rg}(A) = 3$.

Wir wollen jetzt den Gauß-Algorithmus auch dazu verwenden, das Inverse einer invertierbaren Matrix zu berechnen. Zunächst beweisen wir:

(10.27) SATZ: Für eine quadratische Matrix $A \in M_n(K)$ sind folgende Aussagen äquivalent:

- A ist invertierbar
- $\text{rg}(A) = n$
- $T(A) = E_n$
- A läßt sich als ein Produkt von Elementarmatrizen schreiben.

Bew: Wir führen einen Ringschluß $a) \implies b) \implies c) \implies d) \implies a)$ durch. □

(10.28) Verfahren zur Berechnung der inversen Matrix

Ist $A \in \text{GL}_n(K)$ eine invertierbare $(n \times n)$ -Matrix, so läßt sich A durch elementare Zeilenumformungen auf die Treppenform $T(A) = E_n$ bringen (s. (10.27)). Diese definieren eine invertierbare Matrix G mit

$$G \cdot A = T(A) = E_n$$

Multipliziert man diese Gleichung von rechts mit A^{-1} , so erhält man

$$G = GE_n = G(AA^{-1}) = \underline{(GA)A^{-1}} = E_n A^{-1} = A^{-1} \text{ und damit}$$

$$G \cdot E_n = A^{-1}$$

Nehmen wir also dieselben elementaren Zeilenumformungen, die A auf Treppenform bringen, mit der Einheitsmatrix E_n vor, so erhalten wir die inverse Matrix A^{-1} .

Beispiel: Sei $A := \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \in M_3(\mathbb{R})$

Um das obige Verfahren anzuwenden, muß nicht vorher bekannt sein, daß A invertierbar ist. Bei der Transformation auf Treppenform wird der Rang von A bestimmt. Wenn dieser 3 ist, wissen wir, daß A invertierbar ist, und haben dann das Inverse von A bestimmt.

El. matrix	A	E_3
$A_{21}(-1)$	1 0 1	1 0 0
	1 0 2	0 1 0
	0 1 0	0 0 1
V_{23}	1 0 1	1 0 0
	0 0 1	-1 1 0
	0 1 0	0 0 1
$A_{13}(-1)$	1 0 1	1 0 0
	0 1 0	0 0 1
	0 0 1	-1 1 0
	1 0 0	2 -1 0
	0 1 0	0 0 1
	0 0 1	-1 1 0
	$T(A) = E_3$	A^{-1}

Folglich $(A_{13}(-1) \cdot V_{23} \cdot A_{21}(-1)) \cdot A = T(A) = E_3$.

Wegen $T(A) = E_3$ ist A überhaupt erst einmal invertierbar. Für

$$B := A_{13}(-1) \cdot V_{23} \cdot A_{21}(-1)$$

gilt dann $B \cdot A = E_3$, und man rechnet nach: $A \cdot B = E_3$. Damit ist $B = A^{-1}$ die inverse Matrix von A .

Anwendung auf LGS'e

(10.29) SATZ: Seien $A \in M_{m,n}(K)$ und $b \in K^m$. Es sei $G \in GL_m(K)$ eine invertierbare Matrix mit $G \cdot A = T(A)$. Dann haben die LGS'e (1) $Ax = b$ und (2) $T(A)x = Gb$ dieselben Lösungsmengen.

Bew: Klar nach (10.22).

Zur Lösung eines LGS's $Ax = b$ werden wir also die erweiterte Koeffizientenmatrix $(A, b) \in M_{m,n+1}(K)$ auf Treppenform transformieren. Dabei wird sich herausstellen, ob das LGS überhaupt lösbar ist.

(10.30) BEISPIEL:

$$\text{Seien } A := \begin{pmatrix} 1 & 1 & -1 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & -1 \\ -1 & 0 & -1 & 2 \\ 2 & 2 & -1 & 1 \end{pmatrix} \in M_4(\mathbb{R}) \quad \text{und} \quad b := \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad b' = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \\ 1 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^4.$$

Wir wollen versuchen, die LGS'e $Ax = b$ und $Ax = b'$ zu lösen. Dazu bringen wir die beiden erweiterten Koeffizientenmatrizen (A, b) und (A, b') auf Treppenform. Dies können wir in einem Rechenverfahren durchführen. Wir erhalten:

$$\begin{array}{cccc|cc}
 & T(A) & & & c & c' \\
 \hline
 1 & 0 & 0 & -3 & 3 & 0 \\
 0 & 1 & 0 & 4 & -4 & 0 \\
 0 & 0 & 1 & 1 & -2 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\
 \hline
 \end{array}$$

Wir lesen ab: $\text{rg}(A) = \text{rg}(A, b) = 3$, aber $\text{rg}(A, b') = 4$. Wie wir gleich sehen werden, ergibt sich hieraus, daß das LGS $Ax = b$ lösbar, das LGS $Ax = b'$ dagegen nicht lösbar ist.

Das LGS $T(A)x = c$ hat die Lösungsmenge

$$\text{Lös}(T(A), c) = \left\{ \left(\begin{array}{c} 3 + 3r \\ -4 - 4r \\ -2 - r \\ r \end{array} \right) \mid r \in \mathbb{R} \right\}$$

Die Lösung ist von einem frei wählbaren Parameter r abhängig, der alle reellen Zahlen durchlaufen kann. Es gibt insbesondere unendlich viele Lösungen. Außerdem gilt

$$\text{Lös}(A, b) = \text{Lös}(T(A), c)$$

Das LGS $T(A)x = c'$ hat **keine** Lösung, d.h.

$$\text{Lös}(A, b') = \text{Lös}(T(A), c') = \emptyset$$

Allgemein werden wir beweisen:

(10.31) SATZ: Seien $A \in M_{m,n}(K)$ und $b \in K^m$. Genau dann ist das LGS $Ax = b$ lösbar, wenn $\text{rg}(A) = \text{rg}(A, b)$ ist.