

# Numerische Mathematik für Maschinenbauer

## Lineare Gleichungssysteme

A. Reusken

K.-H. Brakhage, Saskia Dietze, Thomas Jankuhn

Institut für Geometrie und Praktische Mathematik  
RWTH Aachen

Sommersemester 2018

# Heute in der Vorlesung

Themen: Dahmen & Reusken Kap 3.1-3.2

- ▶ Kondition und Störungssätze
- ▶ Zeilenskalierung

Was Sie mitnehmen sollten:

- ▶ Wie ist das Problem  $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$  konditioniert?
- ▶ Warum verwendet man Zeilenskalierung?

# Motivation

## Problemstellungen (Auswahl)

- ▶ **Diskretisierung** von Integralgleichungen und gewöhnlichen oder partiellen Differentialgleichungen.
- ▶ In der **linearen Ausgleichsrechnung** entsteht auf natürliche Weise ein lineares Gleichungssystem (**Normalgleichungen**, siehe nächstes Kapitel).
- ▶ Zur Lösung eines **nichtlinearen Gleichungssystems** werden oft **Linearisierungsverfahren**, wie z.B. das Newton-Verfahren, eingesetzt. Bei so einem Verfahren ergibt sich eine Reihe von linearen Gleichungssystemen (siehe übernächstes Kapitel).

## Wahl des Lösungsverfahrens hängt vom Problem ab

- ▶ dünnbesetztes vs. vollbesetztes Gleichungssystem
- ▶ Struktur (Tridiagonal-, Bandmatrizen)

## Beispiel 3.2.

Gesucht  $u(x)$ , das eine **Differentialgleichung** vom Typ

$$-u''(x) + \lambda(x)u(x) = f(x), \quad x \in [0, 1],$$

mit den **Randbedingungen**

$$u(0) = u(1) = 0$$

erfüllt (Randwertaufgabe).

**Diskretisierung** (Gitterpunkte)

$$x_j = jh, \quad j = 0, \dots, n, \quad h = \frac{1}{n},$$

## Beispiel 3.2.

Ableitung → [Differenzenquotienten](#) (Taylorentwicklung)

$$u(x_j+h) = u(x_j) + hu'(x_j) + \frac{h^2}{2}u''(x_j) + \frac{h^3}{6}u'''(x_j) + \mathcal{O}(h^4),$$

$$u(x_j-h) = u(x_j) - hu'(x_j) + \frac{h^2}{2}u''(x_j) - \frac{h^3}{6}u'''(x_j) + \mathcal{O}(h^4),$$

Daraus folgt sofort

$$u(x_j+h) - 2u(x_j) + u(x_j-h) = h^2u''(x_j) + \mathcal{O}(h^4),$$

## Beispiel 3.2.

Es gilt also

$$u(x_j + h) - 2u(x_j) + u(x_j - h) = h^2 u''(x_j) + \mathcal{O}(h^4),$$

und somit

$$u''(x_j) = \frac{1}{h^2} [u(x_{j+1}) - 2u(x_j) + u(x_{j-1}))] + \mathcal{O}(h^2).$$

D.h., bis auf Terme 2. Ordnung in der Schrittweite  $h$  entspricht die 2. Ableitung einem **Differenzenquotienten**.

## Beispiel 3.2.

Diskretisierung:

$$-\frac{u_{j+1} - 2u_j + u_{j-1}}{h^2} + \lambda(x_j)u_j = f(x_j), \quad j = 1, \dots, n-1,$$

zusammen mit den Randbedingungen  $u_0 = u_n = 0$ .Für kleines  $h$ , also großes  $n$ :

$$u_j \approx u(x_j).$$

## Beispiel 3.2.

Gleichungssystem in Matrixform:

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & -1 & 0 & \dots & 0 \\ -1 & a_{2,2} & -1 & \ddots & \vdots \\ 0 & -1 & \ddots & \ddots & 0 \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & -1 \\ 0 & \dots & 0 & -1 & a_{n-1,n-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_1 \\ u_2 \\ \vdots \\ u_{n-2} \\ u_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_{n-2} \\ b_{n-1} \end{pmatrix}$$

$$a_{i,i} := 2 + h^2 \lambda(x_i)$$

$$b_i := h^2 f(x_i)$$



## Beispiel 3.3.

Gesucht  $u(x)$ , das die **Integralgleichung**

$$u(x) + 2 \int_0^1 \cos(xt) u(t) dt = 2, \quad x \in [0, 1]$$

erfüllt.

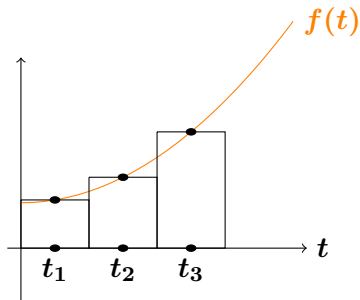
**Diskretisierung** (Gitterpunkte)

$$t_j = \left(j - \frac{1}{2}\right) h, \quad j = 1, \dots, n, \quad h = \frac{1}{n}.$$

## Beispiel 3.3.

Annäherung des Integrals (Mittelpunktsregel):

$$\int_0^1 f(t) dt \approx h \sum_{j=1}^n f(t_j)$$



## Beispiel 3.3.

Gleichung nur in den Punkten  $x = t_i$  betrachten.

Gleichungssystem für  $u_i \approx u(t_i)$ :

$$u_i + 2h \sum_{j=1}^n \cos(t_i t_j) u_j = 2, \quad i = 1, \dots, n.$$

In Matrixform ergibt sich

$$\begin{pmatrix} \frac{1}{2h} + \cos(t_1 t_1) & \cos(t_1 t_2) & \cdots & \cos(t_1 t_n) \\ \cos(t_2 t_1) & \frac{1}{2h} + \cos(t_2 t_2) & & \cos(t_2 t_n) \\ \vdots & & \ddots & \vdots \\ \cos(t_n t_1) & \cdots & & \frac{1}{2h} + \cos(t_n t_n) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_1 \\ u_2 \\ \vdots \\ u_n \end{pmatrix} = \frac{1}{h} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$$

# Problemstellung

## Notation:

$\mathbb{R}^{m \times n}$  ist die Menge der  $(m \times n)$ -Matrizen

$$A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m,1} & \cdots & a_{m,n} \end{pmatrix}$$

mit Einträgen

$$a_{i,j} \in \mathbb{R}.$$

# Problemstellung

## Aufgabe

Zu gegebenem  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  und  $b = (b_1, \dots, b_n)^T \in \mathbb{R}^n$  bestimme ein

$$x = (x_1, \dots, x_n)^T \in \mathbb{R}^n,$$

so dass

$$\begin{array}{ccccccc} a_{1,1} x_1 & + & \cdots & + & a_{1,n} x_n & = & b_1 \\ \vdots & & & & \vdots & & \vdots \\ a_{n,1} x_1 & + & \cdots & + & a_{n,n} x_n & = & b_n \end{array}$$

bzw. kurz

$$Ax = b$$

erfüllt.

# Bemerkung

Folgende Aussagen sind äquivalent für das System  $Ax = b$  mit  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ :

- ▶ Das System hat für jedes  $b \in \mathbb{R}^n$  eine eindeutige Lösung  $x \in \mathbb{R}^n$ .
- ▶ Die Matrix  $A$  hat vollen Rang  $n$ .
- ▶ Das *homogene* System  $Ax = 0$  hat nur die triviale Lösung  $x = 0$ .
- ▶ Es gilt  $\det A \neq 0$ .

$A$  heißt **regulär** oder **nichtsingulär**, wenn  $\det A \neq 0$ .

**Annahme:** Wir nehmen bei der Lösung linearer Gleichungssysteme stets an, dass  $\det A \neq 0$  gilt.

# Störung in der rechten Seite $b$

## Satz 3.7.

Sei  $x + \Delta x$  die Lösung von  $A(x + \Delta x) = b + \Delta b$ . Dann gilt:

$$\frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \underbrace{\|A^{-1}\| \|A\|}_{\kappa_{\|\cdot\|}(A)} \frac{\|\Delta b\|}{\|b\|}$$

wobei

$$\kappa_{\|\cdot\|}(A) \equiv \|A^{-1}\| \|A\|$$

die (relative) **Konditionszahl der Matrix  $A$**  (bzgl.  $\|\cdot\|$ ) ist.

Der relative Fehler der Lösung läßt sich durch das Vielfache

$$\kappa(A) = \kappa_{\|\cdot\|}(A) \equiv \|A^{-1}\| \|A\|$$

des relativen Fehlers der rechten Seite (Eingabedaten) abschätzen.

Störung in  $A$  und  $b$ 

## Satz 3.9

Sei  $x + \Delta x$  die Lösung von

$$(A + \Delta A)(x + \Delta x) = b + \Delta b.$$

Falls

$$\kappa(A) \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|} < 1$$

gilt, folgt für den relativen Fehler

$$\frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \frac{\kappa(A)}{1 - \kappa(A) \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|}} \left( \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|} + \frac{\|\Delta b\|}{\|b\|} \right).$$



# Störung in $A$ und $b$

## Beachte

Falls

$$\kappa(A) \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|} = \|A^{-1}\| \|\Delta A\| \ll 1,$$

beschreibt die Konditionszahl  $\kappa(A)$  auch maßgeblich den Effekt der Störungen in den übrigen Eingabedaten.

## Beispiel 3.11.

Gegeben seien

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 1.001 \\ 6 & 1.997 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 1.999 \\ 4.003 \end{pmatrix},$$

sowie die gestörten Daten

$$\tilde{A} = \begin{pmatrix} 3 & 1 \\ 6 & 1.997 \end{pmatrix}, \quad \tilde{b} = \begin{pmatrix} 2.002 \\ 4 \end{pmatrix}.$$

**Aufgabe:** Schätzen Sie den relativen Fehler in der Lösung ab.

# Beispiel 3.11.

**1. Schritt:** Berechne Konditionszahl von  $A$

$$A^{-1} = \frac{-1}{0.015} \begin{pmatrix} 1.997 & -1.001 \\ -6 & 3 \end{pmatrix}$$

und damit erhalten wir

$$\|A^{-1}\|_{\infty} = 600, \|A\|_{\infty} = 7.997 \Rightarrow \kappa_{\infty}(A) = 4798.2.$$

**2. Schritt:** Abschätzen der Störungen

$$\Delta A = \tilde{A} - A = \begin{pmatrix} 0 & -0.001 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \|\Delta A\|_{\infty} = 0.001,$$

$$\Delta b = \tilde{b} - b = \begin{pmatrix} 0.003 \\ -0.003 \end{pmatrix} \Rightarrow \|\Delta b\|_{\infty} = 0.003.$$

**3. Schritt:** Aus Satz 3.9. ergibt sich

$$\frac{\|\Delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} \leq 10.49.$$

## Beispiel 3.11.

Mit

$$Ax = \begin{pmatrix} 3 & 1.001 \\ 6 & 1.997 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1.999 \\ 4.003 \end{pmatrix} = b$$

sowie

$$\tilde{A}\tilde{x} = \begin{pmatrix} 3 & 1 \\ 6 & 1.997 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0.2229 \\ 1.3333 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2.002 \\ 4 \end{pmatrix} = \tilde{b}$$

ergibt sich der tatsächliche relative Fehler

$$\frac{\|\Delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} \approx 2.333$$

gegenüber dem geschätzten Wert von 10.49.

## Bemerkung 3.10.

In einer Maschine mit Maschinengenauigkeit  $\text{eps}$ :

$$\frac{\|\Delta A\|}{\|A\|} \leq \text{eps} \quad \text{und} \quad \frac{\|\Delta b\|}{\|b\|} \leq \text{eps}.$$

Nach Satz 3.9 ist wegen der Kondition des Problems

$$\underbrace{(A, b)}_{\text{Eingabe}} \rightarrow \underbrace{x = A^{-1}b}_{\text{Ausgabe}}$$

der unvermeidliche Fehler durch

$$\frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} = \mathcal{O}(\kappa(A) \text{eps}).$$

gegeben.

# Residuum als Maß für Genauigkeit

## Gegeben:

- ▶ Gleichungssystem  $Ax = b$
- ▶ Näherungslösung  $\tilde{x}$ .

## Definition

Das Residuum  $\tilde{r}$ :

$$\tilde{r} := b - A\tilde{x}.$$

## Beachte

- ▶ Residuum ist ohne Kenntnis der Lösung  $x$  berechenbar
- ▶  $\tilde{r} = \mathbf{0} \Leftrightarrow \tilde{x} = x$ .

# Residuum als Maß für Genauigkeit

## Frage

Wie aussagekräftig ist die **Größe des Residuums** in Bezug auf den **tatsächlichen Fehler**?

Für die Norm des Residuums im Vergleich zu der des Fehlers gilt:

$$\kappa(A)^{-1} \frac{\|\tilde{r}\|}{\|b\|} \leq \frac{\|x - \tilde{x}\|}{\|x\|} \leq \kappa(A) \frac{\|\tilde{r}\|}{\|b\|}$$

⇒ hängt wieder von der Kondition ab.

## Beispiel 3.12.

Sei  $\mathbf{b} = (3, 6)^T$  und  $\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 3 & 1.001 \\ 6 & 1.997 \end{pmatrix}$  ( $\kappa_\infty(\mathbf{A}) = 4798.2$ ).

Exakte Lösung:  $\mathbf{x} = (1, 0)^T$ .

Für die Annäherungen

$$\tilde{\mathbf{x}} = \begin{pmatrix} 0.99684 \\ 0.00949 \end{pmatrix}, \quad \hat{\mathbf{x}} = \begin{pmatrix} 1.000045 \\ 0.000089 \end{pmatrix},$$

gilt

$$\|\tilde{\mathbf{r}}\|_\infty = \|\mathbf{b} - \mathbf{A}\tilde{\mathbf{x}}\|_\infty = 1.95 \cdot 10^{-5},$$

$$\|\hat{\mathbf{r}}\|_\infty = \|\mathbf{b} - \mathbf{A}\hat{\mathbf{x}}\|_\infty = 4.48 \cdot 10^{-4}.$$

Die **Norm des Residuums** für  $\tilde{\mathbf{x}}$  ist also viel kleiner als für  $\hat{\mathbf{x}}$ :

$$\|\tilde{\mathbf{r}}\|_\infty \ll \|\hat{\mathbf{r}}\|_\infty.$$

Der **Fehler** in  $\tilde{\mathbf{x}}$  ist aber viel größer als in  $\hat{\mathbf{x}}$ :

$$\|\tilde{\mathbf{x}} - \mathbf{x}\|_\infty = 9.49 \cdot 10^{-3} \gg \|\hat{\mathbf{x}} - \mathbf{x}\|_\infty = 8.90 \cdot 10^{-5}.$$



# Zeilenskalierung

## Motivation

$\kappa(\mathbf{A})$  ist verantwortlich für die Datenfehlerverstärkung

⇒ wesentlicher Faktor in der Lösung linearer Gleichungssysteme.

## Frage

- ▶ Kann man die Kondition einer Matrix verbessern?

⇒ Zeilenskalierung (Zeilenäquilibrierung), d.h. Multiplikation der  $i$ -ten Zeile der Matrix mit einer Zahl  $d_i \neq 0$  ( $1 \leq i \leq n$ ).

# Zeilenskalierung

Forme das Gleichungssystem  $Ax = b$  in ein äquivalentes Systems

$$\underbrace{D_z A}_{A_{\text{neu}}} x = \underbrace{D_z b}_{b_{\text{neu}}}$$

$$A_{\text{neu}} x = b_{\text{neu}}$$

um, wobei  $D_z$  die Diagonalmatrix  $D_z = \text{diag}(d_1, \dots, d_n)$  bezeichnet.

**Ziel:** Wähle  $D_z$  so, dass die Kondition der Matrix  $A_{\text{neu}}$  (wesentlich) verbessert wird.

Sei  $D_z$  die Diagonalmatrix mit Diagonaleinträgen definiert durch

$$d_i = \left( \sum_{j=1}^n |a_{i,j}| \right)^{-1}$$

Die Matrix  $D_z A$  nennt man skalierte Matrix.

# Zeilenskalierung

Für die skalierte Matrix  $D_z A$  gilt

$$\sum_{j=1}^n |(D_z A)_{i,j}| = 1 \quad \text{für alle } i,$$

also sind die **Betragssummen aller Zeilen gleich eins**. Eine Matrix mit dieser Eigenschaft heißt **zeilenweise äquilibriert**.

## Optimalitätseigenschaft

$\kappa_\infty(D_z A) \leq \kappa_\infty(DA)$  für jede reguläre Diagonalmatrix  $D$ .

⇒ Zeilenskalierung mit  $D_z$  liefert die **minimale Konditionszahl bezüglich der Maximumnorm**.

## Beispiel 3.14.

Für

$$A = \begin{pmatrix} 8 & 10000 \\ 50 & -60 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} \xrightarrow{\sum_{j=1}^2 |a_{1,j}|} \mathbf{10008} \\ \xrightarrow{\sum_{j=1}^2 |a_{2,j}|} \mathbf{110} \end{array}$$

erhält man  $\kappa_{\infty}(A) = 201.2$ .

Mit der Diagonalmatrix

$$D_z = \begin{pmatrix} \frac{1}{\mathbf{10008}} & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \frac{1}{\mathbf{110}} \end{pmatrix}$$

ergibt sich

$$D_z A = \begin{pmatrix} \mathbf{0.799 \cdot 10^{-3}} & \mathbf{0.999} \\ \mathbf{0.455} & \mathbf{-0.545} \end{pmatrix}$$

und damit  $\kappa_{\infty}(D_z A) = \mathbf{3.40}$ .

# Rechenaufwand

Gegeben seien Matrizen  $A, B \in \mathbb{R}^{n \times n}$  und Vektoren  $x, y \in \mathbb{R}^n$ .

Wie hoch ist der Rechenaufwand zur Bestimmung von

- ▶ Skalarprodukt  $x^T y$ :  $2n - 1$   $\mathcal{O}(n)$
- ▶ Dyadisches Produkt  $x y^T$ :  $n^2$   $\mathcal{O}(n^2)$
- ▶ Matrix-Vektor Produkt  $Ax$ :  $2n^2 - n$   $\mathcal{O}(n^2)$
- ▶ Matrix-Matrix Produkt  $AB$ :  $2n^3 - n^2$   $\mathcal{O}(n^3)$

## Beachte

Bei der Zählung der Rechenoperationen in einem Algorithmus werden

- ▶ (traditionsgemäß) **nur Multiplikationen und Divisionen**, und
- ▶ nur Terme höchster Ordnung gezählt.

# Zusammenfassung

- ▶  $\kappa(\mathbf{A})$  spielt eine zentrale Rolle bei der Kondition des Problems  $(\mathbf{A}, \mathbf{b}) \rightarrow \mathbf{x} = \mathbf{A}^{-1}\mathbf{b}$ , siehe Satz 3.9.
- ▶ **Residuum** als Maß für die Genauigkeit: nicht immer aussagekräftig.
- ▶ **Zeilenskalierung** verbessert  $\kappa_{\infty}(\mathbf{A})$ .

## Verständnisfragen

Es seien  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  beliebig aber regulär,  $b \in \mathbb{R}^n$  und gesucht sei die Lösung  $x^* \in \mathbb{R}^n$  von  $Ax = b$ .

Es sei  $B := DA$  die zeilenäquilibrierte Matrix zu  $A$ . Geben Sie  $\|B\|_\infty$  an.

**f** Es sei  $\tilde{x}$  eine Annäherung der Lösung  $x$  und  $r := b - A\tilde{x}$  das zugehörige Residuum. Es gilt  $\|r\| \leq \kappa(A)\|\tilde{x} - x\|$ , mit  $\kappa(A) := \|A\| \|A^{-1}\|$ .

**w** Es sei  $B \in \mathbb{R}^{n \times n}$  beliebig aber regulär und  $\kappa(\cdot)$  die Konditionszahl bzgl.  $\|\cdot\|$ . Es gilt  $\kappa(AB) \leq \kappa(A)\kappa(B)$ .