

# Computerorientierte Mathematik I

## 11. Vorlesung

Carsten Gräser

Freie Universität Berlin

10.01.2020

## Aufwand und Komplexität

### Komplexität und Effizienz

- ▶ Aufwand: Anzahl dominanter Operationen (worst-case), Beispiel
- ▶ Landau-Symbole  $O(n)$ , Beispiel
- ▶ Definition: Aufwand eines Algorithmus, Komplexität eines Problems

### Sortieren

- ▶ Aufwand: TumbSort, BubbleSort und MergeSort. Komplexität

### Berechnung des größten gemeinsamen Teilers von $a \geq b$ ( $ggT(a, b)$ )

- ▶ Naiver Algorithmus (Ausprobieren): Aufwand  $O(b)$  Divisionen
- ▶ Variante (Ausprobieren rückwärts): Aufwand  $O(b)$  Divisionen (worst-case!)
- ▶ Strukturelle Einsicht: Kongruenz (Gauß 1801), Rekursionsatz
- ▶ Euklidischer Algorithmus: Aufwand:  $O(\log(b))$  Divisionen

**Problem:** Eingabedaten und Komplexität

- ▶ **Kondition:** Wie wirken sich Eingabefehler aus?
- ▶ **Komplexität:** Was ist der minimale Aufwand um das Problem zu lösen?

**Algorithmen:** Auswertungsfehler und Komplexität

- ▶ **Stabilität:** Wie wirken sich Auswertungsfehler in meinem Algorithmus aus?
- ▶ **Aufwand:** Wie aufwendig ist mein Algorithmus?

$n = 3$  Gleichungen für  $n = 3$  Unbekannte:

$$\begin{array}{rcccccc} x_1 & + & 4x_2 & + & 7x_3 & = & 5 \\ 2x_1 & + & 5x_2 & + & 8x_3 & = & -1 \\ 3x_1 & + & 6x_2 & + & 10x_3 & = & 0 \end{array}$$

Eine Gleichung für Vektoren mit  $n = 3$  Komponenten

$$\begin{pmatrix} x_1 & +4x_2 & +7x_3 \\ 2x_1 & +5x_2 & +8x_3 \\ 3x_1 & +6x_2 & +10x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Eine Gleichung für Vektoren mit  $n = 3$  Komponenten

$$\begin{pmatrix} x_1 & +4x_2 & +7x_3 \\ 2x_1 & +5x_2 & +8x_3 \\ 3x_1 & +6x_2 & +10x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Matrixschreibweise:

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 4 \\ 5 \\ 6 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 7 \\ 8 \\ 9 \end{pmatrix} x_3 = \begin{pmatrix} 5 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Eine Gleichung für Vektoren mit  $n = 3$  Komponenten

$$\begin{pmatrix} x_1 & +4x_2 & +7x_3 \\ 2x_1 & +5x_2 & +8x_3 \\ 3x_1 & +6x_2 & +10x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Matrixschreibweise:

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix} x_1 + \begin{pmatrix} 4 \\ 5 \\ 6 \end{pmatrix} x_2 + \begin{pmatrix} 7 \\ 8 \\ 9 \end{pmatrix} x_3 = \begin{pmatrix} 1 & 4 & 7 \\ 2 & 5 & 8 \\ 3 & 6 & 10 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$n = 3$  Gleichungen für  $n = 3$  Unbekannte:

$$\begin{array}{rcccccc} x_1 & + & 4x_2 & + & 7x_3 & = & 5 \\ 2x_1 & + & 5x_2 & + & 8x_3 & = & -1 \\ 3x_1 & + & 6x_2 & + & 10x_3 & = & 0 \end{array}$$



$n = 3$  Gleichungen für  $n = 3$  Unbekannte:

$$\begin{array}{rclclcl} x_1 & + & 4x_2 & + & 7x_3 & = & 5 \\ 2x_1 & + & 5x_2 & + & 8x_3 & = & -1 \\ 3x_1 & + & 6x_2 & + & 10x_3 & = & 0 \end{array}$$

Matrixschreibweise:

$$\begin{pmatrix} 1 & 4 & 7 \\ 2 & 5 & 8 \\ 3 & 6 & 10 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$A \quad x = b$$

## Matrix-Vektor-Produkt

- ▶ Matrix  $A = (A_{i,j})_{i,j=1}^n \in \mathbb{R}^{n,n} = \mathbb{R}^{n \times n}$
- ▶ Vektor  $x = (x_i)_{i=1}^n \in \mathbb{R}^n$

$$Ax = ((Ax)_i)_{i=1}^n \in \mathbb{R}^n, \quad (Ax)_i = \sum_{j=1}^n A_{ij}x_j$$

## Matrixprodukt

- ▶ Matrix  $A = (A_{i,j})_{i,j=1}^n \in \mathbb{R}^{n,n} = \mathbb{R}^{n \times n}$
- ▶ Matrix  $B = (B_{i,j})_{i,j=1}^n \in \mathbb{R}^{n,n} = \mathbb{R}^{n \times n}$

$$AB = ((AB)_{ij})_{i,j=1}^n \in \mathbb{R}^{n \times n}, \quad (AB)_{ij} = \sum_{k=1}^n A_{ik}B_{kj}$$

# Woher kommen lineare Gleichungssysteme?

---

## Mathematische Modellierung

- ▶ Diskrete stationäre Prozesse

## Diskretisierung

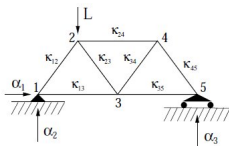
... mathematischer Modelle kontinuierlicher Prozesse

- ▶ Gewöhnliche Differentialgleichungen
- ▶ Partielle Differentialgleichungen
- ▶ ...

## Linearisierung

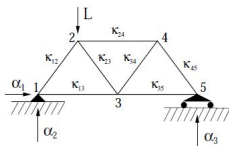
- ▶ Newton-Verfahren
- ▶ Lösung von Optimierungsproblemen
- ▶ ...

## Brückenkonstruktion



- ▶ Gegeben: Knoten  $P_i$ , Last  $L$
- ▶ Gesucht: Stabkräfte  $k_{ij}$ , Auflagekräfte  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$

## Brückenkonstruktion



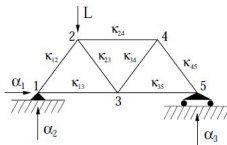
- ▶ Gegeben: Knoten  $P_i$ , Last  $L$
- ▶ Gesucht: Stabkräfte  $k_{ij}$ , Auflagekräfte  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$

## Mathematische Modellierung

- ▶ starre Stäbe  $S_{ij} = P_i - P_j$
- ▶ reibungsfreie Verbindungen in den Knoten  $P_i$
- ▶ Kräftegleichgewicht:

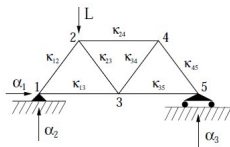
$$P_1 : \quad k_{12}S_{12}^* + k_{13}S_{13}^* + \alpha_1 \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} + \alpha_2 \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} = 0, \quad S_{ij}^* = \frac{S_{ij}}{\|S_{ij}\|_2}$$

## Brückenkonstruktion



- ▶ Gegeben: Knoten  $P_i$ , Last  $L$
- ▶ Gesucht: Stabkräfte  $k_{ij}$ , Auflagekräfte  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$

## Brückenkonstruktion



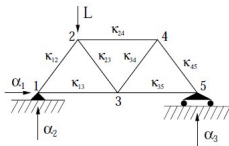
- ▶ Gegeben: Knoten  $P_i$ , Last  $L$
- ▶ Gesucht: Stabkräfte  $k_{ij}$ , Auflagekräfte  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$

## Mathematische Modellierung

- ▶  $n = 3M$  Gleichungen für  $M$  Knoten

$$\begin{pmatrix} A_{11} & \dots & A_{1n} \\ \vdots & \dots & \vdots \\ A_{n1} & \dots & A_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

## Brückenkonstruktion



- ▶ Gegeben: Knoten  $P_i$ , Last  $L$
- ▶ Gesucht: Stabkräfte  $k_{ij}$ , Auflagekräfte  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$

## Mathematische Modellierung

- ▶  $n = 3M$  Gleichungen für  $M$  Knoten

$$\begin{pmatrix} A_{11} & \dots & A_{1n} \\ \vdots & \dots & \vdots \\ A_{n1} & \dots & A_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix} \quad \text{kurz: } Ax = b, \quad A \in \mathbb{R}^{n \times n}, b \in \mathbb{R}^n$$



## Problem

Berechne  $x \in \mathbb{R}^n$  aus  $Ax = b$  zu gegebenen Daten  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  und  $b \in \mathbb{R}^n$ .

- ▶ Auswirkung von Eingabefehlern  $\tilde{A} \approx A, \tilde{b} \approx b$  (Kondition)

## Algorithmus: Gaußscher Algorithmus

- ▶ Auswirkung von Auswertungsfehler (Stabilität)
- ▶ Aufwand und mögliche Aufwandsreduktion (Effizienz)

## Lemma

*Ist  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  regulär, so existiert die Inverse  $A^{-1} \in \mathbb{R}^{n \times n}$ .*

## Problem

Auswertung von  $f(A, b) = A^{-1}b = x \in \mathbb{R}^n$  für  $(A, b) \in \mathbb{R}^{n \times n} \times \mathbb{R}^n$ .

## Schwierigkeiten

- ▶ Wie misst man den Fehler von  $\tilde{A} \approx A$  und  $\tilde{b} \approx b$ ?
- ▶ Wie berechnet man den maximalen Verstärkungsfaktor?

## Definition

Auf der Menge  $V$  seien

- ▶ Addition  $a + b : V \times V \rightarrow V$
- ▶ Multiplikation mit Skalaren  $\lambda a : \mathbb{R} \times V \rightarrow V$

definiert und haben folgende Eigenschaften:

- ▶  $(V, +)$  ist Abelsche Gruppe  
(Assoziativität, Nullelement, negatives Element, Kommutativität)
- ▶  $\lambda(\mu a) = (\lambda\mu)a$  (Assoziativität)
- ▶  $\lambda(a + b) = \lambda a + \lambda b$ ,  $(\lambda + \mu)a = \lambda a + \mu a$  (Distributivität)
- ▶  $1 \cdot a = a$

Dann heißt  $V$  **linearer Raum (Vektorraum) über  $\mathbb{R}$** .

## Definition

Es sei  $V$  ein linearer Raum über  $\mathbb{R}$ . Eine Abbildung

$$\| \cdot \| : V \rightarrow \mathbb{R}$$

heißt **Norm**, falls für alle  $x, y \in V$  und  $\lambda \in \mathbb{R}$  gilt:

- ▶  $\|x\| \geq 0$ ,  $\|x\| = 0 \Leftrightarrow x = 0$  (positive Definitheit)
- ▶  $\|\lambda x\| = |\lambda| \|x\|$  (Homogenität)
- ▶  $\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$  (Dreiecksungleichung)

Das Paar  $(V, \| \cdot \|)$  heißt **normierter Raum**.

Beispiel:  $V = \mathbb{R}^n$ ,  $x = (x_i)_{i=1}^n \in V = \mathbb{R}^n$ .

- ▶ Euklidische Norm

$$\|x\|_2 = \left( \sum_{i=1}^n x_i^2 \right)^{1/2}$$

- ▶  $p$ -Norm

$$\|x\|_p = \left( \sum_{i=1}^n |x_i|^p \right)^{1/p}, \quad 1 \leq p < \infty$$

- ▶ Maximumsnorm,  $\infty$ -Norm

$$\|x\|_\infty = \max_{i=1, \dots, n} |x_i|$$

$V = \mathbb{R}^{n \times n}$  ist ein Vektorraum über  $\mathbb{R}$  (Matrizen mit  $n$  Zeilen und Spalten)

## Lemma

*Jede Norm auf  $\mathbb{R}^{n^2}$  induziert eine Norm auf  $\mathbb{R}^{n \times n}$ .*

Beweis: Interpretiere  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  als Vektor in  $\mathbb{R}^{n^2}$ .

## Definition

Sei  $\|\cdot\|$  eine Norm auf  $\mathbb{R}^n$ . Eine Matrixnorm  $\|\cdot\|_M$  auf  $\mathbb{R}^{n \times n}$  heißt **verträglich** mit der Matrix-Vektor-Multiplikation, wenn gilt:

$$\|Ax\| \leq \|A\|_M \|x\| \quad \forall A \in \mathbb{R}^{n \times n}, x \in \mathbb{R}^n$$

Obere Schranke für die Längenänderung durch Multiplikation mit  $A$ .

## Definition

Sei  $\|\cdot\|$  eine Vektornorm auf  $\mathbb{R}^n$ . Dann ist durch

$$\|A\|_M = \sup_{x \in \mathbb{R}^n, x \neq 0} \frac{\|Ax\|}{\|x\|}, \quad A \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

die **zugehörige Matrixnorm (Operatornorm)**  $\|\cdot\|_M$  definiert.

## Definition

Sei  $\|\cdot\|$  eine Vektornorm auf  $\mathbb{R}^n$ . Dann ist durch

$$\|A\|_M = \sup_{x \in \mathbb{R}^n, x \neq 0} \frac{\|Ax\|}{\|x\|}, \quad A \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

die **zugehörige Matrixnorm (Operatornorm)**  $\|\cdot\|_M$  definiert.

## Eigenschaften der zugehörigen Matrixnorm

- ▶  $\|\cdot\|_M$  ist eine Norm
- ▶  $\|\cdot\|_M$  ist verträglich:  $\|Ax\| \leq \|A\|_M \|x\|$
- ▶  $\|AB\|_M \leq \|A\|_M \|B\|_M \quad \forall A, B \in \mathbb{R}^{m \times n}$  (Submultiplikativität)
- ▶ Die Norm der Einheitsmatrix  $I$  ist  $\|I\|_M = 1$ .



## Satz (Zeilensummennorm)

*Die Matrixnorm*

$$\|A\|_{\infty} = \max_{i=1, \dots, n} \sum_{j=1}^n |A_{ij}|, \quad A = (A_{ij})_{i,j=1}^n \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

*gehört zur Maximumsnorm  $\|\cdot\|_{\infty}$  auf  $\mathbb{R}^n$ .*

## Bemerkung

Es sei  $\|\cdot\|$  eine beliebige Vektornorm und  $\|\cdot\|_M$  die zugehörige Matrixnorm. Dann existiert ein  $x^* \in \mathbb{R}^n$  mit  $\|x^*\| = 1$  und  $\|Ax^*\| = \|A\|_M$ .

## Definition

Es sei  $(V, \|\cdot\|)$  ein normierter Raum und  $(x^{(\nu)})_{\nu \in \mathbb{N}}, x^{(\nu)} \in V$  eine Folge in  $V$ . Die Folge heißt **konvergent gegen  $x \in V$** , also

$$x^{(\nu)} \rightarrow x, \quad \nu \rightarrow \infty$$

falls

$$\|x - x^{(\nu)}\| \rightarrow 0, \quad \nu \rightarrow \infty.$$

## Beispiel

$V = \mathbb{R}^n$ , Maximumsnorm  $\|\cdot\|_{\infty}$

$$\mathbb{R}^n \ni x^{(\nu)} \rightarrow x \in \mathbb{R}^n \quad \Leftrightarrow \quad x_i^{(\nu)} \rightarrow x_i, i = 1, \dots, n.$$

## Definition

Zwei Normen  $\|\cdot\|_1$  und  $\|\cdot\|_2$  auf  $V$  heißen **äquivalent**, falls  $c, C \in \mathbb{R}$  existieren, so daß

$$c\|x\|_1 \leq \|x\|_2 \leq C\|x\|_1 \quad \forall x \in V.$$

## Definition

Zwei Normen  $\|\cdot\|_1$  und  $\|\cdot\|_2$  auf  $V$  heißen **äquivalent**, falls  $c, C \in \mathbb{R}$  existieren, so daß

$$c\|x\|_1 \leq \|x\|_2 \leq C\|x\|_1 \quad \forall x \in V.$$

## Satz (8.5)

Es sei  $V$  ein **endlichdimensionaler** linearer Raum. Dann sind alle Normen auf  $V$  äquivalent.

## Definition

Zwei Normen  $\|\cdot\|_1$  und  $\|\cdot\|_2$  auf  $V$  heißen **äquivalent**, falls  $c, C \in \mathbb{R}$  existieren, so daß

$$c\|x\|_1 \leq \|x\|_2 \leq C\|x\|_1 \quad \forall x \in V.$$

## Satz (8.5)

Es sei  $V$  ein **endlichdimensionaler** linearer Raum. Dann sind alle Normen auf  $V$  äquivalent.

**Beweis:** Satz von Heine-Borel: Kompaktheit der Einheitskugel in endlich-dimensionalen Räumen.

## Definition

Zwei Normen  $\|\cdot\|_1$  und  $\|\cdot\|_2$  auf  $V$  heißen **äquivalent**, falls  $c, C \in \mathbb{R}$  existieren, so daß

$$c\|x\|_1 \leq \|x\|_2 \leq C\|x\|_1 \quad \forall x \in V.$$

## Satz (8.5)

Es sei  $V$  ein **endlichdimensionaler** linearer Raum. Dann sind alle Normen auf  $V$  äquivalent.

**Beweis:** Satz von Heine-Borel: Kompaktheit der Einheitskugel in endlich-dimensionalen Räumen.

## Folgerung

Sei  $V = \mathbb{R}^n$  mit beliebiger Normen  $\|\cdot\|$  und  $\|\cdot\|_\infty$ . Dann gilt:

$$x^\nu \rightarrow x \Leftrightarrow \|x - x^\nu\| \rightarrow 0 \quad \Leftrightarrow \quad \|x - x^\nu\|_\infty \rightarrow 0 \quad \Leftrightarrow \quad x_i^\nu \rightarrow x_i, i = 1, \dots, n.$$