



Übungen zu Einführung in die Grundlagen der Numerik (V2E1) Wintersemester 2015/16

Prof. Dr. Martin Rumpf — Alexander Effland — Behrend Heeren — Stefan Simon

Übungsblatt 3

Abgabe: 17.11.2015

Aufgabe 8

4 Punkte

Bestimmen Sie für $a = 1$ die Nullstellen des Polynoms

$$p_a(x) = x^4 - 4x^3 + 6x^2 - 4x + a.$$

Wie ändern sich diese Nullstellen für $a = 1 - \varepsilon$, $\varepsilon > 0$? Auf wie viele Stellen genau kann die Lösung an einem Rechner mit relativer Maschinengenauigkeit $\varepsilon = 10^{-16}$ berechnet werden?

Lösung

Für $a = 1$ gilt

$$p_1(x) = (x - 1)^4,$$

also ist $x = 1$ die einzige Nullstelle. Für $a = 1 - \varepsilon$ ist

$$p_a(x) = (x - 1)^4 - \varepsilon,$$

daher sind die Nullstellen von $p_a(x)$ gegeben durch

$$z_{1,2} = 1 \pm \sqrt[4]{\varepsilon} \quad \text{und} \quad z_{3,4} = 1 \pm i\sqrt[4]{\varepsilon}.$$

Die Lösung kann auf 4 Stellen genau berechnet werden, da

$$|1 - z_i| = \sqrt[4]{\varepsilon}.$$

Aufgabe 9

4 Punkte

Sei $\|\cdot\|$ eine submultiplikative Norm auf $\mathbb{R}^{n \times n}$ mit $\|\mathbb{1}\| = 1$.

(i) Falls $\|\mathbf{B}\| < 1$, dann ist $(\mathbb{1} - \mathbf{B})^{-1} = \sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{B}^k$ und es gilt die Ungleichung

$$\|(\mathbb{1} - \mathbf{B})^{-1}\| \leq \frac{1}{1 - \|\mathbf{B}\|}.$$

(ii) Sei $\mathbf{A} \in GL(n)$ und $\mathbf{A}_\delta = \mathbf{A} + \mathbf{C}$ eine Störung von \mathbf{A} .

Zeigen Sie: Falls $\|\mathbf{A}^{-1}\mathbf{C}\| \leq \varepsilon < 1$ ist, so gilt

$$\kappa(\mathbf{A}_\delta) \leq \frac{1 + \varepsilon}{1 - \varepsilon} \kappa(\mathbf{A}).$$

Lösung

(i) Es gilt

$$(\mathbf{1} - \mathbf{B}) \left(\sum_{j=0}^k \mathbf{B}^j \right) - \mathbf{1} = -\mathbf{B}^{k+1}.$$

Wegen der Submultiplikativität dieser Norm folgt $\|\mathbf{B}^{k+1}\| \leq \|\mathbf{B}\|^{k+1} \rightarrow 0$ für $k \rightarrow \infty$, also ist $(\mathbf{1} - \mathbf{B})$ invertierbar mit $(\mathbf{1} - \mathbf{B})^{-1} = \sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{B}^k$. Weiterhin gilt

$$\|(\mathbf{1} - \mathbf{B})^{-1}\| = \left\| \sum_{k=0}^{\infty} \mathbf{B}^k \right\| \leq \sum_{k=0}^{\infty} \|\mathbf{B}^k\| \leq \sum_{k=0}^{\infty} \|\mathbf{B}\|^k \leq \frac{1}{1 - \|\mathbf{B}\|}.$$

(ii) Es folgt

$$\begin{aligned} \kappa(\mathbf{A}_\delta) &= \left\| \mathbf{A}(\mathbf{1} + \mathbf{A}^{-1}\mathbf{C}) \right\| \left\| (\mathbf{1} + \mathbf{A}^{-1}\mathbf{C})^{-1} \mathbf{A}^{-1} \right\| \\ &\leq \|\mathbf{A}\| \|\mathbf{A}^{-1}\| \left\| (\mathbf{1} + \mathbf{A}^{-1}\mathbf{C})^{-1} \right\| \|\mathbf{1} + \mathbf{A}^{-1}\mathbf{C}\|. \end{aligned}$$

Weiterhin ist $\|\mathbf{1} + \mathbf{A}^{-1}\mathbf{C}\| \leq \|\mathbf{1}\| + \|\mathbf{A}^{-1}\mathbf{C}\| \leq 1 + \varepsilon$ und wegen (i)

$$\left\| (\mathbf{1} + \mathbf{A}^{-1}\mathbf{C})^{-1} \right\| \leq \frac{1}{1 - \|\mathbf{A}^{-1}\mathbf{C}\|} \leq \frac{1}{1 - \varepsilon}.$$

Aufgabe 10

6 Punkte

Sei $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^{m \times n}$ eine Matrix mit den Spalten \mathbf{A}_j , $j = 1, \dots, n$. Wir definieren eine Matrixnorm durch

$$\|\mathbf{A}\| := \max_{j=1, \dots, n} \|\mathbf{A}_j\|_2.$$

Zeigen Sie:

(i) Durch $\|\cdot\|$ wird eine Norm auf $\mathbb{R}^{m \times n}$ definiert.

(ii) $\|\mathbf{A}\mathbf{x}\|_2 \leq \|\mathbf{A}\| \|\mathbf{x}\|_1$ und $\|\mathbf{A}^T \mathbf{y}\|_\infty \leq \|\mathbf{A}\| \|\mathbf{y}\|_2$ für $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ und $\mathbf{y} \in \mathbb{R}^m$.

(iii) $\|\mathbf{A}\|_F \leq \sqrt{n} \|\mathbf{A}\|$ und $\|\mathbf{A}\mathbf{B}\| \leq \|\mathbf{A}\|_F \|\mathbf{B}\|$ für eine Matrix $\mathbf{B} \in \mathbb{R}^{n \times k}$. Hierbei bezeichnet $\|\cdot\|_F$ die Frobenius-Norm.

Lösung

(i) Definitheit und Homogenität folgen sofort, die Dreiecksungleichung folgt für $\mathbf{A}, \mathbf{B} \in \mathbb{R}^{m \times n}$ aus $(1 \leq j \leq n)$

$$\|\mathbf{A}_j + \mathbf{B}_j\|_2 \leq \|\mathbf{A}_j\|_2 + \|\mathbf{B}_j\|_2 \leq \max_r \|\mathbf{A}_r\|_2 + \max_s \|\mathbf{B}_s\|_2.$$

(ii) Es ist

$$\|\mathbf{Ax}\|_2 \leq \|\mathbf{A}\|_2 \|\mathbf{x}\|_2 \leq \|\mathbf{A}\| \|\mathbf{x}\|_1.$$

Die Ungleichung $\|\mathbf{A}\|_2 \leq \|\mathbf{A}\|$ ergibt sich beispielsweise wie folgt:

Eine Singulärwertzerlegung ergibt $\mathbf{A} = \mathbf{UDV}^T$ mit $\mathbf{U} \in O(m)$, $\mathbf{V} \in O(n)$ und $\mathbf{D} = \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_k, 0, \dots, 0) \in \mathbb{R}^{m,n}$ ($k \leq \min(m, n)$). Für die Diagonalmatrix \mathbf{D} folgt die Ungleichung $\|\mathbf{A}\|_2 \leq \|\mathbf{A}\|$ sofort, der allgemeine Fall folgt aus

$$\|\mathbf{A}\|_2 = \max_{\|\mathbf{x}\|_2=1} \sqrt{\mathbf{x}^T \mathbf{A}^T \mathbf{A} \mathbf{x}} = \max_{\|\mathbf{x}\|_2=1} \sqrt{\mathbf{x}^T \mathbf{V} \mathbf{D}^T \mathbf{D} \mathbf{V}^T \mathbf{x}} = \max_{\|\mathbf{y}\|_2=1} \sqrt{\mathbf{y}^T \mathbf{D}^T \mathbf{D} \mathbf{y}}.$$

Die zweite Ungleichung ergibt sich aus

$$\|\mathbf{A}^T \cdot \mathbf{y}\|_\infty \leq \max_j \|\mathbf{A}_j^T \cdot \mathbf{y}\|_2 \leq \|\mathbf{A}\| \|\mathbf{y}\|_2.$$

(iii) Es gilt

$$\|\mathbf{A}\|_F = \left(\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{i,j}^2 \right)^{\frac{1}{2}} \leq \max_j \left(n \sum_{i=1}^m a_{i,j}^2 \right)^{\frac{1}{2}} \leq \sqrt{n} \|\mathbf{A}\|$$

und

$$\|\mathbf{AB}\| = \max_j \|\mathbf{AB}_j\|_2 \leq \max_j \|\mathbf{A}\|_F \|\mathbf{B}_j\|_2 = \|\mathbf{A}\|_F \|\mathbf{B}\|.$$

Aufgabe 11

4 Punkte

Zeigen Sie, dass sich bei der Matrix

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & & & 1 \\ -1 & \ddots & & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ -1 & \cdots & -1 & 1 \end{bmatrix}$$

bei der Spaltenpivotsuche für den Betrag des maximalen Pivotelements 2^{n-1} ergibt.

Lösung

Wir zeigen die Aussage induktiv und betrachten dazu allgemeiner die Matrix

$$\mathbf{A}^{(n)} = \begin{bmatrix} 1 & & & c \\ -1 & \ddots & & \vdots \\ \vdots & \ddots & 1 & \vdots \\ -1 & \cdots & -1 & c \end{bmatrix}$$

für ein $c \in \mathbb{R}$ und behaupten, dass die resultierende R -Matrix gegeben ist durch

$$\begin{bmatrix} 1 & & & c \\ & \ddots & & 2c \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & 1 & 2^{n-2}c \\ & & & & 2^{n-1}c \end{bmatrix}.$$

Für $n = 2$ ist dies leicht zu überprüfen. Im Induktionsschritt erhalten wir im ersten Schritt des Gauß-Algorithmus, angewandt auf die Matrix $\mathbf{A}^{(n)}$, die Matrix

$$\begin{bmatrix} 1 & & & c \\ & 1 & & 2c \\ & -1 & \ddots & \vdots \\ & \vdots & \ddots & 1 & 2c \\ & -1 & \dots & -1 & 2c \end{bmatrix}.$$

Auf diese kann nun die Induktionsannahme für $n - 1$ angewandt werden, s.d. die resultierende Matrix gegeben ist durch

$$\begin{bmatrix} 1 & & & c \\ & \ddots & & 2c \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & 1 & 2^{n-2}c \\ & & & & 2^{n-1}c \end{bmatrix}.$$

Daher ist das maximale Pivotelement 2^{n-1} .