



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

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

### Übungsblatt 2

**Abgabe: 10.11.2015**

#### Aufgabe 5

**4 Punkte**

- (i) Zeigen Sie: Ist  $\mathbf{A}$  eine reguläre Matrix der Bandbreite  $m$ , so haben die Matrizen  $\mathbf{L}$  und  $\mathbf{R}$  ebenfalls die Bandbreite  $m$  (Permutationen dürfen vernachlässigt werden).  
Zur Erinnerung: Eine Matrix  $\mathbf{A} = (a_{i,j}) \in \mathbb{R}^{n,n}$  heißt Bandmatrix mit Bandbreite  $m \in \mathbb{N}$ , falls  $a_{i,j} = 0$  für alle  $|i - j| > m$ .
- (ii) Bestimmen Sie die Anzahl der nötigen Multiplikationen in  $\mathcal{O}$ -Notation, welche der Gauß-Algorithmus für eine Tridiagonalmatrix benötigt.

#### Aufgabe 6

**4 Punkte**

Betrachten Sie das lineare Gleichungssystem  $Cx = b$ , wobei

$$C = \begin{pmatrix} A & B \\ B & A \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2n \times 2n}$$

mit  $A, B \in \mathbb{R}^{n \times n}$  regulär und  $x, b \in \mathbb{R}^{2n}$ . Insbesondere ist  $C$  regulär.

- (i) Beweisen Sie: für  $E = (A - BA^{-1}B)^{-1}$  und  $F = (B - AB^{-1}A)^{-1}$  gilt

$$C^{-1} = \begin{pmatrix} E & F \\ F & E \end{pmatrix}.$$

- (ii) Betrachten Sie für  $b = (b_1, b_2)^T$  die Lösungen  $y_1$  und  $y_2$  der Gleichungssysteme

$$(A + B)y_1 = b_1 + b_2$$

$$(A - B)y_2 = b_1 - b_2.$$

Zeigen Sie, dass dann die Lösung  $x = (x_1, x_2)^T$  des Gleichungssystems  $Cx = b$  gegeben ist durch  $x_1 = \frac{(y_1 + y_2)}{2}$  und  $x_2 = \frac{(y_1 - y_2)}{2}$ .

#### Aufgabe 7

**4 Punkte**

Eine Matrix  $A = (a_{ij})_{i,j=1,\dots,n}$  heißt strikt diagonaldominant, falls  $\sum_{j \neq i} |a_{ij}| < |a_{ii}|$  für alle  $i \in \{1, \dots, n\}$  gilt. Beweisen Sie, dass der Gauß-Algorithmus ohne Zeilenvertauschung funktioniert, falls  $A^T$  strikt diagonaldominant ist.

# Programmierübungen Teil 1

Abgabe bis zum 20.11.2015

## Programmieraufgabe 1

(a) Implementieren Sie den Gauß-Algorithmus mit Zeilenpivotsuche zur Lösung eines linearen Gleichungssystems  $Ax = b$ . Speichern Sie die Matrizen  $L$  und  $R$  in der Matrix  $A$ . Benutzen Sie ggf. das C++ Template auf der Homepage.

(b) Testen Sie das Programm durch Berechnung der Interpolationspolynome 2., 4., 6. und 8. Grades der Funktion  $f(x) = \sin(x)$ ,  $x \in [0, 2\pi]$ , i.e. das zu lösende lineare Gleichungssystem lautet:

$$\left(\frac{2\pi i}{n}\right)^n c_n + \left(\frac{2\pi i}{n}\right)^{n-1} c_{n-1} + \dots + \left(\frac{2\pi i}{n}\right)^0 c_0 = \sin\left(\frac{2\pi i}{n}\right), \quad 0 \leq i \leq n.$$

Zeichnen Sie  $f$  und die Interpolierende, ggf. unter Verwendung der Plotroutine auf der Homepage.

## Programmieraufgabe 2

Wir betrachten die Differentialgleichung

$$\begin{aligned} -u''(x) &= f(x), & \text{für } x \in (0, 1), \\ u(0) = u(1) &= 0, \end{aligned}$$

Für ein  $n \in \mathbb{N}$  setze  $h = (n-1)^{-1}$  und definiere die äquidistante Diskretisierung  $x_i = (i-1)h$ ,  $1 \leq i \leq n$ . Man erhält dadurch das lineare Gleichungssystem  $\mathbf{A}\mathbf{U} = \mathbf{B}$ , mit  $\mathbf{U} = (U^2, \dots, U^{n-1})^T$ ,  $\mathbf{B} = (f(x_2), \dots, f(x_{n-1}))^T$  und

$$\mathbf{A} = h^{-2} \begin{pmatrix} 2 & -1 & & & \\ -1 & 2 & -1 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 2 & -1 \\ & & & -1 & 2 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{n-2, n-2}.$$

Betrachten Sie  $f_1(x) = \frac{\sin(\pi x)}{\pi x}$  und  $f_2(x) = 1$ ,  $x \in [\frac{1}{4}, \frac{3}{4}]$ , und  $f_2(x) = 0$  sonst.

(a) Lösen Sie für  $f_1$  und  $f_2$  das LGS  $\mathbf{A}\mathbf{U} = \mathbf{B}$  mit dem Gauß-Algorithmus aus Aufgabe 1 und zeichnen Sie die Lösung und die rechte Seite  $f$ . Verwenden Sie  $n = 250, 500, 1000, 2000$  und betrachten Sie die Laufzeit.

(b) Schreiben Sie einen neuen Algorithmus zur Gauß-Elimination, der die dünnbesetzte Bandstruktur der Matrix  $\mathbf{A}$  berücksichtigt. Speichern Sie dazu nur die Einträge von  $\mathbf{A}$ , die von 0 verschieden sind (z.B. in drei Vektoren für die Haupt- und Nebendiagonalen)! Lösen Sie das LGS  $\mathbf{A}\mathbf{U} = \mathbf{B}$  mit diesem Algorithmus für  $n = 250, 500, 1000, 2000$  und betrachten Sie die Laufzeit.

(c) Modifizieren Sie Ihr Programm, so dass allgemeine Randwerte  $u(0) = a$  und  $u(1) = b$  berücksichtigt werden können. Zeichnen Sie die Lösung für  $a = 1$  und  $b = 2$ . Hinweis: Für die affin-lineare Funktion  $g(x) = (b-a)x + a$  gilt  $g'' = 0$ .