

## 5. Übungsblatt (korrigierte Fassung vom 20.11.2019)

### Aufgabe 5.1 (Votieraufgabe)

Für  $f, g, w \in C([a, b])$ ,  $w(x) > 0$  für alle  $x \in (a, b)$ , sei durch  $\langle f, g \rangle := \int_a^b w(x)f(x)g(x) dx$  ein Skalarprodukt definiert. Weiter sei  $(T_n)_{n \in \mathbb{N}_0}$  eine Folge paarweise orthogonaler Polynome bezüglich dieses Skalarproduktes,  $T_n$  habe Grad  $n$  und Leitkoeffizient 1. Zeigen Sie, dass die  $T_n$  für  $n \geq 0$  einer Drei-Term-Rekursion

$$T_{n+1}(x) = xT_n(x) - \alpha_n T_n(x) - \beta_n T_{n-1}(x)$$

für gewisse Parameter  $\alpha_n, \beta_n \in \mathbb{R}$  genügen, wobei  $T_0 := 1$ ,  $T_{-1} := 0$ .

### Aufgabe 5.2 (schriftliche Aufgabe)[3+3 Punkte]

Aus der Vorlesung und den Übungen kennen Sie bereits die Gauß-Formeln zu  $w \equiv 1$  (Gauß-Legendre-Formel) und  $w = (1 - x^2)^{-1/2}$  (Gauß-Tschebyscheff-Formel).

- (a) Bestimmen Sie die Knoten und die Gewichte der zweistufigen Gauß-Formel zur näherungsweisen Berechnung von

$$I[f; 1 - x] = \int_0^1 f(x)(1 - x) dx.$$

- (b) Wir konstruieren eine Quadraturformel zur Approximation des Integrals  $\int_{\Delta} f$  einer Funktion  $f$  über dem Dreieck  $\Delta := \{(x, y) \mid 0 \leq x, y \leq 1, x + y \leq 1\}$ .  
Zunächst gilt nach dem Satz von Fubini

$$\int_{\Delta} f = \int_0^1 \int_0^{1-x} f(x, y) dy dx.$$

Approximieren Sie nun erst das innere und dann das äußere Integral durch geeignete zweipunktige Gauß-Formeln. Verwenden Sie dabei auch den Aufgabenteil (a).

### Aufgabe 5.3 (Programmieraufgabe)[3 Punkte]

Implementieren Sie den Golub-Welsh Algorithmus zur numerischen Berechnung von

$$\int_{-1}^1 f(x) dx$$

entsprechend Satz 1.26 aus der Vorlesung. Zur Berechnung der Eigenwerte und Eigenvektoren der Matrix  $A$  kann die MATLAB-Funktion  $[V, D] = \text{eig}(A)$  verwendet werden. Approximieren Sie damit  $\int_{-1}^1 \sin(\frac{7}{4}\pi x + \frac{1}{4}\pi) dx$  für  $m = 1, 11, 21, \dots, 101$  Stützstellen und plotten Sie (logarithmiert) den absoluten Fehler gegen die Anzahl der Stützstellen.

### Aufgabe 5.4 (Votieraufgabe)

Sei  $A = (a_{ij}) \in \mathbb{R}^{n \times n}$  und  $l \in \mathbb{N}$  mit  $a_{ij} = 0$ , für alle  $i, j \leq n$  mit  $|i - j| > l$  ( $A$  ist eine Bandmatrix mit Bandbreite  $l$ ). Angenommen Algorithmus 1 angewandt auf  $A$  gibt keine Fehlermeldung (das Pivotelement ist also immer ungleich 0). Weisen Sie nach, dass dann die Faktoren  $L$  und  $R$  der LR-Zerlegung von  $A$  ebenfalls Bandbreite  $l$  haben, sich damit also der Aufwand zur Berechnung jener auf  $l^2 n$  Multiplikationen bzw. Divisionen reduziert.

## Hinweise zur Übungsblattbearbeitung:

- Zu **schriftlichen Aufgaben**\* soll eine Ausarbeitung/Lösung angefertigt werden, die bis zum 19.11.2019 um 10:00 Uhr in den Kästen ihres Übungsleiters im 3. Stock der Robert-Mayer-Str. 6-8 abzugeben ist. Die jeweilige Fachnummer entnehmen Sie der Homepage.
- Zu **Programmieraufgaben**\* ist bis zum 19.11.2019 um 10:00 Uhr ein **kommentierter** MATLAB-Quellcode zu schreiben, welcher zusammen mit den (gegebenenfalls) damit erstellten Plots ausgedruckt und in den Kasten des Übungsleiters eingeworfen werden soll. Der Code ist nicht mehr per Mail einzureichen.
- Zu **Votieraufgaben** wird keine schriftliche Abgabe verlangt. Die Lösung wird in der Übung besprochen.

---

\*Die Abgabe und Bearbeitung darf in Zweiergruppen erfolgen.