

## Numerische Lineare Algebra (Eigenwertprobleme) – 3. Hausaufgabe

Abgabe: 19.11.2015 in der Vorlesung  
Besprechung: 23.11.2015

### Aufgabe 1 (5 Punkte) (Tridiagonalform einer symmetrischen Matrix)

Für alle symmetrischen  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  existiert eine orthogonale Matrix, so daß

$$Q^T A Q = T = \begin{bmatrix} & & & & \\ & & & & \\ & & & & \\ & & & & \\ & & & & \end{bmatrix}, \quad (1)$$

d.h.,  $T$  ist Tridiagonalmatrix. Leiten Sie einen Algorithmus her, der die Tridiagonalform wie in (1) berechnet und bestimmen Sie dessen Aufwand.

**Zusatz:** Sei  $T = T^T \in \mathbb{R}^{n \times n}$  tridiagonal und  $\lambda \in \Lambda(T)$  mit algebraischer Vielfachheit  $k$ . Zeigen Sie, daß mindestens  $k - 1$  Nebendiagonalelemente von  $T$  null sein müssen. Was bedeutet das für den symmetrischen QR Algorithmus?

### Aufgabe 2 (5 Punkte) (Hessenberg-Reduktion und Krylov-Matrizen)

Beweisen Sie den folgenden Satz:

Sei  $Q \in \mathbb{R}^{n \times n}$  orthogonal und  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ . Dann ist  $Q^T A Q = H$  eine unreduzierte Hessenberg-Matrix genau dann wenn  $Q^T K(A, Q(:, 1), n) = R$  eine reguläre, obere Dreiecksmatrix ist.

**Hinweis:** Für  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  und  $v \in \mathbb{R}^n$  ist die Krylov-Matrix  $K(A, v, j) \in \mathbb{R}^{n \times j}$  definiert durch

$$K(A, v, j) := [v, Av, \dots, A^{j-1}v].$$

**Zusatz:** Sei  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  zusätzlich symmetrisch. Zeigen Sie, wenn  $R$  singular ist und  $k = \operatorname{argmin}_{j=1, \dots, n} \{r_{jj} = 0\}$  dann gilt auch  $k = \operatorname{argmin}_{j=1, \dots, n-1} \{h_{j,j-1} = 0\}$ .

### Aufgabe 3 (10 Punkte) (Jacobi-Verfahren für SEP)

Sei  $A = A^T \in \mathbb{R}^{n \times n}$ . Implementieren Sie das klassische und zyklische Jacobi-Verfahren zur Berechnung der Eigenwerte von  $A$ .

Vergleichen Sie die beiden Implementierungen hinsichtlich der Konvergenz- und Ausführungsgeschwindigkeit für zufällig erzeugte symmetrische Matrizen. Plotten Sie dazu den Verlauf von

$$\operatorname{off}(A^{(\ell)}) := \sqrt{\|A\|_F^2 - \sum_{j=1}^n a_{jj}^2}$$

während der Iteration. (Dazu überlege man sich, wie  $\operatorname{off}(A^{(\ell)})$  in jedem Schritt effizient berechnet werden kann!)

**Senden Sie Ihre Programme an [penke@mpi-magdeburg.mpg.de](mailto:penke@mpi-magdeburg.mpg.de). Der Dateiname sollte Ihren Namen und die zugehörige Hausaufgaben- und Aufgabennummer enthalten, z.B. name\_ha3auf3. Im Fall mehrerer Programmdateien ist die Verwendung eines Dateiarchivierers empfehlenswert. Geben Sie außerdem bitte die Quellcodes Ihrer Programme in ausgedruckter Form zusammen mit den restlichen Aufgaben ab.**