

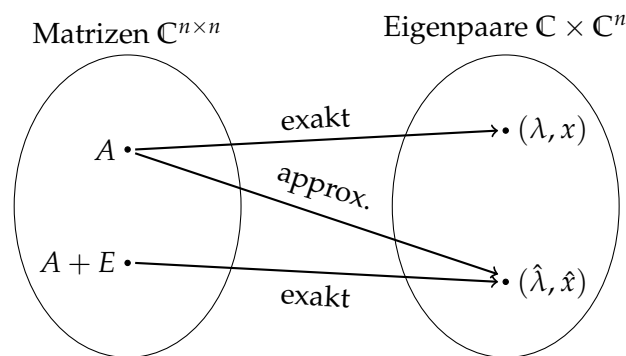
Numerik

SS 2009

Übungsblatt 5

Aufgabe 1: (Rückwärtsfehler von Eigenpaaren)

Die Berechnung eines Rechtseigenpaares $(\lambda, x) \in \mathbb{C} \times \mathbb{C}^n$ für die Matrix $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ ist eine Abbildung $A \rightarrow (\lambda, x)$. Sei nun $(\hat{\lambda}, \hat{x}) \in \mathbb{C} \times \mathbb{C}^n$ ein approximatives Rechtseigenpaar, z.B. durch Vektoriteration ermittelt. Im Rückwärtsfehlerkonzept wird der Fehler, der in $(\hat{\lambda}, \hat{x})$ steckt, zurückgespielt zu einem Eingabefehler E in der Eingabe A und zwar so, dass $(\hat{\lambda}, \hat{x})$ ein exaktes Rechtseigenpaar von $A + E$ ist (siehe Skizze).



Damit sind die Rückwärtsfehlermatrizen E durch

$$(A + E)\hat{x} = \hat{\lambda} \hat{x}$$

charakterisiert.

- a) Bestimmen Sie ein solches E . Versuchen Sie es mit einer Rang 1 Matrix. Benutzen Sie dazu das Residuum r

$$r := \hat{\lambda} \hat{x} - A\hat{x}.$$

Sie können ohne Einschränkung davon ausgehen, dass $\|\hat{x}\|_2 = 1$ gilt.

- b) Berechnen Sie $\|E\|_2$ für die Matrix E aus Teil a).
- c) Benutzen Sie die so gewonnene Abschätzung des Rückwärtsfehlers, um ein Abbruchkriterium für die Vektoriteration (und seine Verwandten) zu entwerfen.
- d) Formulieren Sie den Algorithmus für die Vektoriteration mit dem Abbruchkriterium aus Teil c).

Aufgabe 2: (QR-Iteration)

Die QR-Iteration zur Eigenwertbestimmung ist für *allgemeine* Matrizen $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ sehr teuer. Dieser Nachteil lässt sich dadurch beheben, dass A zunächst mittels einer Ähnlichkeitstransformation auf spezielle Gestalt gebracht wird. Sei dafür $A^{(0)} = A$ und für $k = 0, \dots, n - 3$

$$A^{(k+1)} = (Q^{(k)})^T A^{(k)} Q^{(k)},$$

wobei $Q^{(k)}$ die Householder-Reflexion zur Eliminierung der Einträge $A_{(k+2):n, (k+1)}^{(k)}$ bezeichne. Zeigen Sie:

- $A^{(k)}$ ist ähnlich zu A ,
- $A^{(n-2)}$ ist eine obere Hessenberg-Matrix.
- Welche Gestalt besitzt $A^{(n-2)}$, wenn A symmetrisch ist?

Auf $A_0 = A^{(n-2)}$ werde nun die QR-Iteration folgendermaßen angewandt: Für $i \geq 0$ wird mittels geeigneter *Givensrotationen* eine $Q_i R_i$ -Zerlegung von A_i und anschließend $A_{i+1} = R_i Q_i$ berechnet.

- Zeigen Sie, dass A_i für $i \geq 0$ die gleiche Struktur wie $A^{(n-2)}$ in b) bzw. c) besitzt.
- Bestimmen Sie den Aufwand zur Berechnung von A_{i+1} aus A_i für den allgemeinen und den symmetrischen Fall. Es genügt jeweils die Form $\mathcal{O}(n^s)$ mit einem geeigneten s .