

Name:

Matrikelnummer:

Aufgabe: 1

- a)
- $[1, 2]^2$  abgeschl. TM des  $\mathbb{R}^2$
  - $\Phi$  ist Selbstabb.

Für  $x, y \in [1, 2]$  gilt

$$1 \leq \sqrt{x} \leq 2$$

$$1 \leq 1 + \underbrace{\frac{1}{6}(x+y)}_{\substack{\geq 0 \\ \leq \frac{2}{3}}} \leq 1 + \frac{2}{3} \leq 2$$

- Kontraktion

$$\Phi' \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{1}{2\sqrt{x}} & 0 \\ \frac{1}{6} & \frac{1}{6} \end{pmatrix} \Rightarrow \|\Phi' \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\|_{\infty} = \max_{x \in [0, 1]} \left\{ \frac{1}{2\sqrt{x}}, \frac{1}{3} \right\} \leq \frac{1}{2} < 1$$

BFPS

 $\Rightarrow \Phi$  hat genau einen FP

- b)
- Berechne  $f(z_k)$  und  $f'(z_k)$
- Löse Lgs  $f'(z_k) \Delta z_k = -f(z_k)$
- setze  $z_{k+1} = z_k + \Delta z_k$

c)

$$f \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \Phi \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sqrt{x} - x \\ 1 + \frac{1}{6}(x+y) - y \end{pmatrix}$$

- d)
- Anstatt  $f'(z_k)$  in jedem Schritt neu zu berechnen, halte den Wert konstant, z.B.  $A = f'(z_0)$ .

Vorteil: Nur eine LR-Zerlegung nötig

Nachteil: lokal linear statt lokal quadratische Konvergenz

Name: \_\_\_\_\_

Matrikelnummer: \_\_\_\_\_

Aufgabe: 2

a) Es gilt die Fehlerabschätzung

$$\|x_m - \hat{x}\|_A \leq \min_{\substack{P_m \in \mathcal{P}_m \\ P_m(0) = 1}} \max_{\lambda \in \lambda(A)} |P_m(\lambda)| \|x_0 - \hat{x}\|_A$$

Betrachte

$$p(\lambda) = (-1)^k \prod_{i=1}^k \frac{(\lambda - \lambda_i)}{\lambda_i} \in \mathcal{P}_k$$

Es gilt  $p(\lambda_i) = 0$   $i = 1, \dots, k$  und  $p(0) = 1$ 

$$\text{Also } \max_{\lambda \in \lambda(A)} |p(\lambda)| = 0$$

und damit  $\|x_k - \hat{x}\|_A = 0 \Rightarrow x_k$  ist exakte Lsg.

b)  $B \approx A^{-1}$

 $B$  spd $x \mapsto Bx$  leicht berechenbar

Name:

Matrikelnummer:

Aufgabe: 3

a) 30:  $Y = R(1:m, :) \setminus q(1:m);$   
31:  $x = x_0 + V(:, 1:m) * y;$

b) i) Krylovräume werden über Arnoldi-Verfahren konstruiert.

ii) GMRES:  $x_m$  wird als Lsg des linearen Ausgleichsproblems  
$$\min_{y \in \mathbb{R}^m} \|B_{m+1} - \tilde{H}_m y\|$$
  
berechnet

FOM:  $x_m$  wird so gewählt, dass das Residuum  $r_m$  orthogonal zum Unterraum  $\mathcal{K}_m$  ist.

c) In jedem Schritt vergrößert sich die Basis um einen Vektor.

- Die komplette Basis muss gespeichert werden  
⇒ Der Speicherplatz könnte nicht ausreichen.
- Da in jedem Schritt mit der Basis gerechnet werden muss, wächst der Aufwand in jeder Iteration.
- Durch Rundungsfehler geht die Orthonormalität der Basis verloren.

Durch Restarts geht die Minimierungseigenschaft

$$\|b - Ax_m\| \leq \|b - Ax\| \quad x \in \mathcal{K}_m$$

verloren, wobei  $\mathcal{K}_m$  der Krylovraum ist, der vor dem Restart aufgespannt wurde.

Name:

Matrikelnummer:

Aufgabe: A4a) Kreise für  $A$ 

$$D_1 = \{z \in \mathbb{C} : |z+2| \leq 9\}$$

$$D_2 = \{z \in \mathbb{C} : |z+20| \leq 3\}$$

$$D_3 = \{z \in \mathbb{C} : |z+28| \leq 4\}$$

Die Kreise sind disjunkt  $\Rightarrow$  1 EW pro Kreis

Matrix  $A$  ist reell  $\Rightarrow$  komplexe EW treten nur als komplex konjugierte Paare auf, die im selben Gershgorin Kreis liegen, da für  $\lambda_1 = \bar{\lambda}_2$   $|\lambda_1 - r| = |\lambda_2 - r|$  gilt.

$\Rightarrow$  Es gilt  $\operatorname{Im}(\lambda_u) = 0 \quad u=1,2,3$

Kreise für  $A^T$ 

$$\tilde{D}_1 = \{z \in \mathbb{C} : |z+2| \leq 1\}$$

$$\tilde{D}_2 = \{z \in \mathbb{C} : |z+20| \leq 5\}$$

$$\tilde{D}_3 = \{z \in \mathbb{C} : |z+28| \leq 10\}$$

Es gilt  $\lambda(A) \subseteq \bigcup_{i=1}^3 D_i$

Da  $\tilde{D}_1, \tilde{D}_2, \tilde{D}_3$  in der negativen Halbebene liegen folgt  $\operatorname{Re}(\lambda_u) < 0 \quad u=1,2,3$

Name: \_\_\_\_\_

Matrikelnummer: \_\_\_\_\_

Aufgabe: \_\_\_\_\_

b) Für den Rayleigh-Quotienten gilt

$$q_A(x_k) = \lambda_1 + O(\eta^k)$$

Dabei ist

$$\eta = \frac{|\lambda_2|}{|\lambda_1|}$$

$\lambda_1$  betragsmäßig größter EW  
 $\lambda_2$  -"- zweitgrößter EW

minimale	Konvergenz geschw.	$\eta \leq$	$\frac{21}{24}$	$=$	$\frac{7}{8}$
maximale	-"-	$\eta \geq$	$\frac{18}{30}$	$=$	$\frac{3}{5}$

c) Wähle Shift  $\mu = \lambda_i$  mit  $|\mu - \lambda_j| \ll |\mu - \lambda_k|$   $k \neq i$

$\frac{1}{\mu - \lambda_k}$  sind EWe von  $(\mu I - A)^{-1}$

und  $\frac{1}{\mu - \lambda_i}$  ist betragsmäßig größter EW

Wende die Potenzmethode auf  $(\mu I - A)^{-1}$  an

$$\text{Konvergenz geschw.} \quad \max_{k \neq i} \frac{|\mu - \lambda_k|^{-1}}{|\mu - \lambda_j|^{-1}} = \max_{k \neq i} \frac{|\mu - \lambda_j|}{|\mu - \lambda_k|}$$

Aufgabe: 5

a)  $A_0 = A$

for  $k=0, 1, 2, \dots$ wähle Shift  $\mu_k$ 

Berechne  $A_k - \mu_k I = Q_k R_k$

setze  $A_{k+1} = R_k Q_k + \mu_k I$

end

b) Hessenberg - Form

- Durch Nulleinträge unterhalb der ersten Nebendiagonalen ist die QR-Zerlegung nicht so aufwändig.
- Die Hessenberg-Form bleibt im Algorithmus erhalten.

Butter chasing / Implizites Q-Theorem

- Teure Berechnung des Shiftpolynom  $s$   $f(A_k)$  entfällt.
- Teure Berechnung der Horneren  $A_{k+1}$  entfällt.