

## Übungen zur Vorlesung Computermathematik

### Serie 3

**Aufgabe 3.1.** Eine Matrix  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  heißt strikt diagonal dominant falls

$$\sum_{\substack{k=1 \\ k \neq j}}^n |A_{jk}| < |A_{jj}| \quad \text{für alle } j \in \{1, \dots, n\}.$$

Ist eine Matrix symmetrisch, strikt diagonal dominant und es gilt  $A_{jj} > 0$  für alle  $j \in \{1, \dots, n\}$  so ist  $A$  positiv definit. Schreiben Sie eine Funktion `constructSPDmatrix` die für eine gegebene Dimension  $n$  eine zufällige symmetrische und positiv definite Matrix  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  erzeugt. **Hinweis:** Verwenden Sie `rand()`. Für alle  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  ist  $A * A^T$  symmetrisch. Überlegen Sie wie Sie daraus geeignete SPD-Matrizen bauen können.

**Aufgabe 3.2.** Gegeben sei eine symmetrische und positiv definite (SPD) Matrix  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  und ein Vektor  $b \in \mathbb{R}^n$ . Das CG-Verfahren bietet eine effiziente Möglichkeit das Gleichungssystem  $Ax = b$  zu lösen. Schreiben Sie eine Funktion `cgsolve`, die eine Matrix  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ , eine rechte Seite  $b \in \mathbb{R}^n$  sowie eine Toleranz  $\tau > 0$  übernimmt und die Lösung des obigen Gleichungssystems berechnet. Gehen Sie dazu folgendermaßen vor: Für einen beliebigen Startvektor  $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$  berechnet man  $r^{(0)} := b - Ax^{(0)}$  und  $d^{(0)} := r^{(0)}$ . Man definiert induktiv für  $k \in \mathbb{N}$  die Folgen:

$$\alpha^{(k)} := \frac{r^{(k)} \cdot r^{(k)}}{d^{(k)} \cdot Ad^{(k)}}, \quad x^{(k+1)} := x^{(k)} + \alpha^{(k)}d^{(k)}, \quad r^{(k+1)} := r^{(k)} - \alpha^{(k)}Ad^{(k)}$$

sowie

$$d^{(k+1)} := r^{(k+1)} + \frac{r^{(k+1)} \cdot r^{(k+1)}}{r^{(k)} \cdot r^{(k)}}d^{(k)}.$$

Die CG-Iteration soll abbrechen falls  $|r^{(k+1)}| \leq \tau$  und anschließend  $x^{(k+1)} \approx x$  zurückgeben. Testen Sie Ihre Funktion mit geeigneten Beispielen. Was beobachten sich für die Anzahl der CG-Schritte für  $\tau \rightarrow 0$  und große Dimensionen  $n \in \mathbb{N}$ . **Hinweis:** Verwenden Sie Aufgabe 3.1.

**Aufgabe 3.3.** Das  $\Delta^2$ -Verfahren von Aitken ist ein Verfahren zur Konvergenzbeschleunigung von Folgen. Für eine injektive Folge  $(x_n)$  mit  $x = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n$  definiert man

$$y_n := x_n - \frac{(x_{n+1} - x_n)^2}{x_{n+2} - 2x_{n+1} + x_n}$$

Unter gewissen Voraussetzungen an die Folge  $(x_n)$  gilt dann

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{x - y_n}{x - x_n} = 0,$$

d.h. die Folge  $(y_n)$  konvergiert schneller gegen  $x$  als  $(x_n)$ . Schreiben Sie eine MATLAB-Funktion `aitken`, die einen Vektor  $x \in \mathbb{R}^N$  übernimmt und den Vektor  $y \in \mathbb{R}^{N-2}$  zurückgibt. Verwenden Sie dazu geeignete Schleifen. Schreiben Sie eine alternative MATLAB-Funktion `aitken_vec`, die den Vektor  $y \in \mathbb{R}^{N-2}$  mittels geeigneter Vektor-Arithmetik statt Schleifen berechnet. Überlegen Sie sich, wie Sie ihren Code auf Korrektheit testen können! Was passiert für eine geometrische Folge  $x_n := q^n$  mit  $0 < q < 1$ ?

**Aufgabe 3.4.** Schreiben Sie eine Funktion `diffaitken`, die die Ableitung einer Funktion in einem Punkt  $x$  approximiert. Dazu verwende man den einseitigen und den zentralen Differenzenquotienten

$$\Phi(h) = \frac{f(x+h) - f(x)}{h} \quad \text{bzw.} \quad \Phi(h) = \frac{f(x+h) - f(x-h)}{2h}.$$

Für gegebene Startschrittweite  $h_0 > 0$  berechne man jeweils die Folgen  $h_n := 2^{-(n-1)}h_0$ ,  $x_n := \Phi(h_n)$ . Berechnen Sie weiters den Wert der Extrapolierten  $\phi_n$ . Setzen Sie dazu  $\phi_n := x_n$  für  $n = 1, 2$ , und  $\phi_n := y_{n-2}$  für  $n \geq 3$ , wobei  $y_i \in \mathbb{N}$  die Folge der Aitken-Extrapolation aus Aufgabe 3.3 bezeichnet. Berechnen Sie die experimentielle Konvergenzrate für den einseitigen und zentralen Differenzenquotienten mit und ohne Aitken-Extrapolation. Visualisieren Sie ihre Ergebnisse. Welche Raten beobachten Sie?

**Aufgabe 3.5.** Zu gegebenen reellen Stützstellen  $x_1 < \dots < x_n$  und Funktionswerten  $y_j \in \mathbb{R}$  garantiert die Lineare Algebra ein eindeutiges Polynom  $p(t) = \sum_{j=1}^n a_j t^{j-1}$  vom Grad  $n-1$  mit  $p(x_j) = y_j$  für alle  $j = 1, \dots, n$ . Nun sei  $t \in \mathbb{R}$  fixiert und  $p(t)$  gesucht. Man kann  $p(t)$  mit dem *Neville-Verfahren* berechnen, ohne zunächst den Koeffizientenvektor  $a \in \mathbb{R}^n$  berechnen zu müssen: Dazu definiere man für  $j, m \in \mathbb{N}$  mit  $m \geq 2$  und  $j+m \leq n+1$  die Werte

$$p_{j,1} := y_j, \\ p_{j,m} := \frac{(t-x_j)p_{j+1,m-1} - (t-x_{j+m-1})p_{j,m-1}}{x_{j+m-1} - x_j}.$$

Es gilt dann  $p(t) = p_{1,n}$ . Schreiben Sie eine MATLAB-Funktion `neville`, die den Auswertungspunkt  $t \in \mathbb{R}$  sowie die Vektoren  $x, y \in \mathbb{R}^n$  übernimmt und  $p(t)$  mittels Neville-Verfahren berechnet. Dazu berücksichtige man das folgende schematische Vorgehen

$$\begin{array}{ccccccccccc} y_1 & = & p_{1,1} & \longrightarrow & p_{1,2} & \longrightarrow & p_{1,3} & \longrightarrow & \dots & \longrightarrow & p_{1,n} & = & p(t) \\ & & & \nearrow & & \nearrow & & & & \nearrow & & & \\ y_2 & = & p_{2,1} & \longrightarrow & p_{2,2} & & & & & \nearrow & & & \\ & & & \nearrow & & & & & & & & & \\ y_3 & = & p_{3,1} & \longrightarrow & \vdots & & & & & & & & \\ \vdots & & \vdots & & \vdots & \nearrow & & & & & & & \\ y_{n-1} & = & p_{n-1,1} & \longrightarrow & p_{n-1,2} & & & & & & & & \\ & & & \nearrow & & & & & & & & & \\ y_n & = & p_{n,1} & & & & & & & & & & \end{array} \quad (1)$$

Der mathematische Beweis für diesen Algorithmus folgt in der Vorlesung zur Numerischen Mathematik. Zunächst schreibe man die Funktion so, dass die Matrix  $(p_{j,m})_{j,m=1}^n$  vollständig aufgebaut wird. Sie können den Code testen, indem Sie für ein bekanntes Polynom  $p$  als Funktionswerte  $y_j = p(x_j)$  wählen.

**Aufgabe 3.6.** Man kann das *Neville-Verfahren* aus Aufgabe 3.5 so programmieren, dass zur Speicherung der Werte *keine* Matrix  $(p_{j,m})_{j,m=1}^n$  aufgebaut wird, sondern die gegebenen  $y_j$ -Werte geeignet überschrieben werden. Dadurch wird kein weiterer Speicher benötigt. Man realisiere dieses Vorgehen in einer MATLAB-Funktion `neville2`.

**Aufgabe 3.7.** Eine effiziente Implementierung des einseitigen Differenzenquotienten  $\Phi(h)$  aus Aufgabe 3.4 verwendet die vorherigen Werte  $\Phi(h_0), \dots, \Phi(h_n)$ , indem man (theoretisch!) das Interpolationspolynom  $p_n$  vom Grad  $n-1$  zu den Punkten  $(h_j, \Phi(h_j))$  für  $j = 1, \dots, n$  betrachtet, d.h.  $p_n(h) \approx \Phi(h)$ , und dieses mit dem *Neville-Verfahren* bei  $h = 0$  auswertet. Man bezeichnet dieses Vorgehen als *Richardson-Extrapolation des einseitigen Differenzenquotienten*. (Einen Konvergenzbeweis für dieses Verfahren sehen Sie in der Vorlesung zur Numerischen Mathematik.) Mit  $h_n := 2^{-n}h_0$  betrachten wir die Folge der  $y_n := p_n(0)$ . Schreiben Sie eine Funktion `richardson`, die neben dem Funktionshandle einer Funktion  $f$ , den Auswertungspunkt  $x$ , die erste Schrittweite  $h_0 > 0$  sowie die Toleranz  $\tau > 0$  übernimmt und  $y_{n+1} \approx f'(x)$  zurückliefert, sobald gilt

$$|y_n - y_{n+1}| \leq \begin{cases} \tau, & \text{falls } |y_{n+1}| \leq \tau, \\ \tau |y_{n+1}| & \text{anderenfalls.} \end{cases}$$

Verwenden Sie bei der Realisierung die Funktion `neville` aus Aufgabe 3.5.

**Aufgabe 3.8.** Die sogenannte *Power-Iteration* approximiert (unter gewissen Voraussetzungen) den betragsgrößten Eigenwert  $\lambda \in \mathbb{R}$  einer symmetrischen Matrix  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  sowie einen dazugehörigen Eigenvektor  $x \in \mathbb{R}^n$ . Dazu wählt man einen Startvektor  $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$ , z.B.  $x^{(0)} = (1, \dots, 1) \in \mathbb{R}^n$ . Man definiert induktiv für  $k \in \mathbb{N}$  die Folgen

$$x^{(k)} := \frac{Ax^{(k-1)}}{\|Ax^{(k-1)}\|_2} \quad \text{und} \quad \lambda_k := x^{(k)} \cdot Ax^{(k)} := \sum_{j=1}^n x_j^{(k)} (Ax^{(k)})_j,$$

wobei  $\|y\|_2 := (\sum_{j=1}^n y_j^2)^{1/2}$  die euklidische Norm bezeichne. Dann konvergiert die Folge  $(\lambda_k)$  gegen  $\lambda$  und  $(x^{(k)})$  konvergiert (in einem geeigneten Sinn) gegen einen Eigenvektor zu  $\lambda$ . Schreiben Sie eine Funktion `poweriteration`, die eine Matrix  $A$ , eine Toleranz  $\tau$  und einen Startvektor  $x^{(0)}$  übernimmt, dann  $A$  auf Symmetrie überprüft und ggf. mit Fehlermeldung abbricht und schließlich die Folgen  $(\lambda_k)$  und  $(x^{(k)})$  berechnet, bis gilt

$$\|Ax^{(k)} - \lambda_k x^{(k)}\|_2 \leq \tau \quad \text{und} \quad |\lambda_{k-1} - \lambda_k| \leq \begin{cases} \tau & \text{für } |\lambda_k| \leq \tau, \\ \tau|\lambda_k| & \text{sonst.} \end{cases}$$

Die Funktion liefere in diesem Fall  $\lambda_k$  und  $x^{(k)}$  zurück. Realisieren Sie die Funktion möglichst rechenökonomisch, d.h. vermeiden Sie unnötige Berechnungen (insb. von Matrix-Vektor-Produkten), indem Sie Ergebnisse ggf. zwischenspeichern. Sie können Ihre Funktion mit Hilfe der MATLAB-Funktion `eig` verifizieren. Verwenden Sie die Funktion `norm` sowie MATLAB-Arithmetik, soweit wie möglich.