Allgemein

x	0	$\frac{\pi}{6}$	$\frac{\pi}{4}$	$\frac{\pi}{3}$	$\frac{\pi}{2}$	π	$\frac{3\pi}{2}$	2π
sin	0	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{\sqrt{2}}$	$\frac{\sqrt{3}}{2}$	1	0	-1	0
cos	1	$\frac{\sqrt{3}}{2}$	$\frac{1}{\sqrt{2}}$	$\frac{1}{2}$	0	-1	0	1
tan	0	$\frac{\sqrt{3}}{3}$	1	$\sqrt{3}$	∞	0	$-\infty$	0

Grundbegriffe der Numerik

Gleitpunktzahlen und Maschinenzahlen

$$\frac{m}{h^t}b^e = \pm 0.a_1a_2 \cdots a_t \cdot b^e \quad mit \quad a_i \in \{0, \dots, b-1\}$$

Hierbei ist

- $s \in \{-1, 1\}$ das Vorzeichen
- $b \in \mathbb{N}$ die Basis
- $\bullet \ t \in \mathbb{N}$ die Genaugigkeit bzw. Anzahl signifikanter Stellen
- $\bullet \ e \in \mathbb{N}$ der Exponent
- $m \in \mathbb{N}$ die Mantisse
- $a_1 \neq 0$ ("normalisiert")

Bsp.: $-2=-0.1000000\cdot 2^2(b=2,t=7)$ # Maschinenzahlen = $2\cdot (b-1)\cdot b^{t-1}\cdot a+1$ (hier: a=#Exponenten) (ohne $\pm\infty$ und NaN.)

Maschinengenauigkeit

 $\epsilon_{b,t}=b^{-(t-1)}$ (d.h. #Maschinenzahl zwischen 1 und 1+ $\epsilon_{b,t})$ Bsp.: MATLAB: $\epsilon_{2.53}=2^{-(53-1)}\approx 2\cdot 10^{-16}$

<u>Runden:</u> Für x=2.387 gilt $fl_{10,3}=2.39=+0.239\cdot 10^1$ Wie viele Maschinenzahlen gibt es in $\mathbb{M}_{2,4,-3,3}$? Berechnen

 $\frac{\#e}{7} + 1 = 113 \text{ Maschi-}$

Sie eps, x_{min} und x_{max} . Es gibt $2\cdot 2^3 \cdot 7 + 1 = 113$ Maschinenzahlen. $x_{min} = +1000, -11 = \frac{1}{16}, x_{max} = +1111, 11 = \frac{15}{16}\cdot 2^3 = \frac{15}{2}, eps(\hat{=}\epsilon_{2,4}) = 2^{-3} = \frac{1}{8}$

Kondition(Fehler bei Eingabe)

$$\kappa_{abs}(x) = |f'(x)| \quad \kappa_{rel}(x) = \frac{|f'(x)|}{\frac{|f(x)|}{x}}$$

- \bullet gut konditioniert für $\kappa_{rel} \leq 100$
- schlecht konditioniert für $\kappa_{rel} \ge 10^6$

Groß O-Notation

$$|f(x)| \le c \cdot |g(x)| \quad \forall x > x_0 \land c > 0$$

Stabilität(Rechenfehler)

$$\begin{split} |\dot{f}(x) - f(x)| &= \text{absoluter Fehler} \\ \frac{|\dot{f}(x) - f(x)|}{|f(x)|} &= \text{relativer Fehler} \\ &\frac{|\partial f(x)|}{|\partial f(x)|} &= \text{relativer Fehler} \\ \frac{\partial f(x)}{\partial f(x)} &= a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + a_{n-1} x^{n-1$$

• naiv: function $y = peval(a_0, a_1, \dots, a_n, a)$ $y = a_0;$ for k = 1: n $y = y + a_k \cdot a^k;$ end \bullet Hornerschema function $y = horner(a_0, a_1, \ldots, a_n, a)$ $y = a_n;$ for k = n-1:-1:0 $y = y \cdot a + a_k \cdot a^k;$ end

LR-Zerlegung

 $A \cdot x = b \Leftrightarrow x = A^{-1} \cdot b$ ist numerisch instabil \rightarrow LR-Zerlegung Lösen mit $A = L \cdot R$:

1. Gauß auf A anwenden:

$$A = \begin{pmatrix} -1 & 2 & 3 \\ -2 & 7 & 4 \\ 1 & 4 & -2 \end{pmatrix} \quad II. - 2I. \quad III. + I.$$

$$\Leftrightarrow \begin{pmatrix} -1 & 2 & 3 \\ +2(\triangleq \frac{-2}{-1}) & 3 & -2 \\ -1 & 6 & 1 \end{pmatrix} \quad III. - 2II.$$

$$\Leftrightarrow \begin{pmatrix} -1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & -2 \\ -1 & 2 & 5 \end{pmatrix}$$

- $2. \Rightarrow L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 \\ -1 & 2 & 1 \end{pmatrix} \text{ und } R = \begin{pmatrix} -1 & 2 & 3 \\ 0 & 3 & -2 \\ 0 & 0 & 5 \end{pmatrix}$
- 3. Lö:
 - $L \cdot y = b$ durch Vorwärtseinsetzen $\Rightarrow y$, dann
 - $R \cdot x = y$ durch Rückwärtseinsetzen $\Rightarrow x$

Pivotisierung Tausche so, dass man durch die betragsmäßig größte Zahl teilen muss. Es gilt: $P^{-1}=P$

größte Zahl teilen muss. Es gilt:
$$P^{-1} = P$$

$$\frac{Bsp.:}{-1} \begin{pmatrix} 0 & 3 & 3 \\ -1 & 3 & 4 \\ -2 & 1 & 5 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} -1 & 3 & 4 \\ 0 & 3 & 3 \\ -2 & 1 & 5 \end{pmatrix} \quad \text{mit} \quad P = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$Löse $PAx = Pb \text{ bzw. } LR = Pb$$$

QR-Zerlegung mit $A^{m \times n}, m \geqslant n$

Ausgleichsproblem Ax = b mit |Ax - b| = min \Rightarrow QR-Zerlegung mit $QRx = b \Leftrightarrow Q^TQRx = Q^Tb$ mit fbox $Q^{-1} = Q^T$ Vorgehen:

- 1. $v_1 = a_1 + sgn(a_{11})|a|e_1$
- 2. $Q_1 = H_{v_1} = E_n \frac{2}{v^T v} v v^T$

3.
$$\underbrace{Hv_1A}_{R} = \begin{pmatrix} * & \cdots & * \\ \vdots & \tilde{A} \\ 0 & & \end{pmatrix}$$

- 4. Beginne von vorne mit \tilde{A} , wobei $a_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ \tilde{a} \end{pmatrix} \Rightarrow$ erhalte alle Q
- 5. $Q_n Q_{n-1} \cdot \ldots \cdot Q_1 \cdot A = \underbrace{Q^T}_{hier\ bekommt\ man\ Q} \cdot A = R$
- 6. Ř=R ohne Nullzeilen
- 7. $Q_n Q_{n-1} \cdot \ldots \cdot Q_1 \cdot b = \begin{pmatrix} d_1 \\ d_2 \end{pmatrix} \Rightarrow d_1$
- 8. $\tilde{R}x = d_1 \Rightarrow x$

Bsp.:
$$A = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 5 \\ 0 & 3 & -2 \\ 0 & 4 & 4 \end{pmatrix}$$
 und $b = \begin{pmatrix} 5 \\ 0 \\ 1 \\ -2 \end{pmatrix}$

1.
$$v_1 = \begin{pmatrix} 3\\4\\0\\0 \end{pmatrix} + sgn(3)|a|e_1 = \begin{pmatrix} 3\\4\\0\\0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 5\\0\\0\\0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 8\\4\\0\\0 \end{pmatrix}$$

3. ..

Fixpunktiteration

z.B.
$$f(x) = \cos(x) - x \Leftrightarrow \Phi(x) = \cos(x)$$

Gegeben: Φ , Startwert $x_0 = s$

$$\Rightarrow x_{k+1} = \Phi(x_k) \quad k = 0, 1, \dots$$

 $\overline{\Phi}$ stetige Abb. und Folge $(X_k)_k$ konvergiert für $x_0\Rightarrow$ Grenzwert von (X_k) ist Fixpunkt von $\Phi(x)=x$ Beweis: $x=\lim_{k\to\infty}x_{k+1}=\lim_{k\to\infty}\Phi(x_k)=$

 $\Phi(\lim_{k\to\infty} x_k) = \Phi(x)$

Ein Iterationsverfahren $\Phi: X \to X$ mit FP x heißt

- global konvergent, falls $\forall x_0 \in X : (X_k) \to x$
- lokal konvergent, falls $\forall x_0 \in U: (X_k) \to x$, wobei U Umgebung von x ist
- Kontraktion, falls $\exists L \in [0,1)$ mit $||\Phi(x) \Phi(y)|| \le L||x-y||$, L=Lipschitzkonstante, für L < 1 gilt **strikte** Kontraktion

Konvergenzsätze:

- Globaler Konvergenzsatz: Gilt für $f: D \to \mathbb{R}^n$, wenn
 - 1. $D \subseteq \mathbb{R}^n$ abgeschlossen
 - $2.\ f(D)\subseteq D$
 - 3. (strikte) Kontraktion mit L < 1
 - ⇒ ∃ einen eindeutigen FP und es gilt:

$$-||x_k - x|| \le \frac{\phi^k}{1 - \phi}||x_1 - x_0||$$

A-priori-Fehlerabschätzung

benötigter Iterationen mit Genauigkeit $\epsilon \colon k \geq \frac{ln \frac{\epsilon(1-\phi)}{||x_1-x_0||}}{ln\phi}$

$$\begin{split} - & \ ||x_k - x|| \leq \frac{\phi}{1 - \phi} ||x_k - x_{k-1}|| \\ & \ \textbf{A-posteriori-Fehlerabschätzung} \end{split}$$

• Lokaler Konvergenzsatz: $X\subseteq\mathbb{R}^d$ offen, stetig diffbar,x FP von Φ mit $||\underbrace{J_{\Phi}(x)}||<1\to$ lokal konvergent

Jacobimatrix

• Lokaler,
normunabhängiger Konvergenzsatz: $X\subseteq\mathbb{R}^d$ offen, stetig diffbar,
x FP von ϕ mit $\rho(J_\phi(x))<1\to$ lokal konvergent, wobe
i $\rho({\rm Matrix})$ ist betragsmäßig größter EW von Matrix (Spektral
radius)

Iterative Verfahren für LGS

Gegeben: Ax = b

Formuliere das LGS als ein Fixpunktproblem:

 $\begin{bmatrix} A=M-N \\ \text{ist das L\"osen von } Ax=b \text{ gleichwertig zur Fixpunktbestimmung} \end{bmatrix}, \text{ mit A,M,N} \in \mathbb{R}^{n\times n} \text{ mit invertierbarem M, so}$ ist das L\"osen von Ax=b gleichwertig zur Fixpunktbestimmung} \begin{bmatrix} \phi(x)=x\phi(x)=M^{-1}b+M^{-1}Nx \end{bmatrix}

wobei $x_0 = s, x_{k+1} = \phi(x_k)$ und für $\rho(M^{-1}N) < 1$ konvergiert.

 \Rightarrow Verschiedene Verfahren für verschiedene Wahlen von M und N:

Jacobi-Verfahren

$$x_{k+1} = D^{-1}b + D^{-1}(L+R)x_k = D^{-1}b + D^{-1}(D-A)x_k$$

Vorgehen: $x_{k+1} = Tx_k + c$

Konvergenz, falls A strikt diagonal dominant.

Bsp.:
$$A = \begin{pmatrix} 5 & -2 & 1 \\ 1 & 3 & 0 \\ -3 & -5 & 9 \end{pmatrix} I.: |5| > |-2| + |1|, \forall Zeilen$$

Gauß-Seidl-Verfahren

$$A = \overbrace{(D-L)}^{M} - \overbrace{R}^{N}$$
 Explicit: $x_{k+1} = (D-L)^{-1}b + (D-L)^{-1}Rx_{k}$ Konvergiert für

- strikt diagonal dominates A
- \bullet positiv definites A (alle EW>0 oder Hauptminoren positiv)

Vorgehen:
$$A = \begin{pmatrix} 15 & 2 \\ 1 & -4 \end{pmatrix}, b = \begin{pmatrix} -1 \\ -9 \end{pmatrix}, x_0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

1.
$$T = \begin{pmatrix} 0 & \frac{-2}{15} \\ \frac{1}{4} & 0 \end{pmatrix}, c = \begin{pmatrix} \frac{-1}{15} \\ \frac{9}{4} \end{pmatrix}$$

2.
$$x_1^1 = \begin{pmatrix} 0 & \frac{-2}{15} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_2^0 \\ x_2^0 \end{pmatrix} + \frac{-1}{15} = \frac{-1}{15}$$

 $x_1^2 = \begin{pmatrix} \frac{1}{4} & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1^1 \\ x_2^2 \end{pmatrix} + \frac{9}{4} = \frac{67}{30}$

$$\Rightarrow x_1 = \begin{pmatrix} \frac{-1}{15} \\ \frac{67}{30} \end{pmatrix}$$

3.
$$x_1^2 = \begin{pmatrix} 0 & \frac{-2}{15} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \frac{-1}{15} \\ \frac{67}{30} \end{pmatrix} + \frac{-1}{15} = \frac{-82}{225}$$

$$x_2^2 = (\frac{1}{4} \quad 0) \begin{pmatrix} \frac{-82}{225} \\ \frac{67}{30} \end{pmatrix} + \frac{9}{4} = \frac{1943}{900} \quad \dots$$

SOR-Verfahren

$$\begin{bmatrix} x_{k+1} = (E_n - \omega D^{-1}L)^{-1}((1-\omega)E_n + \omega D^{-1}R)x_k + \omega(E_n - \omega) \\ \text{Konvergenz für:} \end{bmatrix}$$

- $\bullet \ 0<\omega<2$
- A positiv definit

Optimales ω

- $\rho(M^{-1}N) < 1$ und
- • alle EW $\lambda_1,...,\lambda_n$ von $M^{-1}N$ reell und im Intervall $(-\infty,1)$

 $\Rightarrow \omega_{opt}$ für relaxiertes Verfahren

$$\phi_{\omega}(x) = (\omega M^{-1}N + (1 - \omega)E_n)x + \omega M^{-1}b$$
 ist:

$$ullet$$
 $\omega_{opt} = rac{2}{2-\lambda_1-\lambda_n}$ -für Jacobi

- $\omega = 1 \Rightarrow$ man erhält wieder Gauß-Seidl
- 1 < ω < 2 nennt man Überrelaxierung

Bemerkung: Für $A \in \mathbb{R}^{K \times K}$ braucht jede Iteration der drei Verfahren $\mathcal{O}(n)$ Operationen

Nichtlineare Gleichungssysteme

Bisektionsverfahren

Sei $f:[a_0,b_0]\to\mathbb{R}$ stetig mit $f(a_0)f(b_0)<0$, so erhalte die Nullstelle x^* folgendermaßen:

- 1. $x_k = \frac{1}{2}(a_k + b_k)undf(x_k)$
- - $a_{k+1} = a_k$ und $b_{k+1} = x_k$, falls $f(a_k)f(x_k) < 0$
 - $a_{k+1} = x_k$ und $b_{k+1} = b_k$, falls $f(x_k)f(b_k) < 0$
- 3. Abbruch der Iteration, falls $b_k a_k < \epsilon$

Weiterhin gilt:

$$|x_k - x^*| \le b_k - a_k \le \frac{1}{2^k} |b_0 - a_0|$$

- \Rightarrow Globale Konvergenz(d.h. $|x_k x^*| \to 0$ mit $k \to \infty$ für beliebiges Anfangsintervall)
- \Rightarrow maximal lineare Konvergenz, da der Fehler $|x_k x^*|$ maximal linear fällt.

Newton-Verfahren

Eindimensional

Ist $f: I \to \mathbb{R}$ stetig diffbar und $x^* \in I$ mit $f(x^*) = 0$ und $f'(x^*) \neq 0$, so existiert eine Umgebung U von x^* , so dass die Iteration $x_0 \in U$ und $x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}, \quad k = 0, 1, \dots$ für jedes $x_0 \in U$ quadratisch gegen x^* konvergiert. Ist f 2-mal stetig diffbar in U von x^* , so gilt:

$$x_{k+1} - x^* = \frac{1}{2} \frac{f''(\xi_k)}{f'(x_k)} (x_k - x^*)^2 \text{ für } \xi_k \in U$$

Mehrdimensional

Ist $f: X \subseteq \mathbb{R}^K$, X offen und konvex, 2-mal stetig diffbar mit nichtsingulärer Jacobimatrix $J_f(x) \forall x \in X$, so konvergiert die

$$x_{k+1} = x_k - (J_f(x_k))^{-1} f(x_k) =: \phi(x_k)$$
lokal quadratisch gegen eine Nullstelle von f .

Bem.: Beim vereinfachten Newton-Verfahren wird J_f für mehrere Schritte verwendet

Abbruch des Newtonverfahren Abbruch, wenn

- x* hinreichend genug approximiert ist oder
- die Iteration voraussichtlich nicht konvergiert

Lösbarkeit und Kondition des Nullstellenproblems

Lokale Eindeutigkeit

Ist $f: x \to \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$ stetig diffbar mit regulärer Jacobimatrix $J_f(x^*)$ für $x^* \in X$ mit $f(x^*) = 0$, so ist x^* lokal eindeutig, d.h.es gibt eine Umgebung U von x^* , so dass x^* der einzige Punkt mit $f(x^*) = 0$ in U ist.

Kondition

Ist $f: x \to \mathbb{R}^{\mathbb{K}}$ stetig diffbar mit regulärer Jacobimatrix $J_f(x^*)$ für $x^* \in X$ und zu $\delta f \in \mathbb{R}^K$ ist $x^*(\delta f)$ die Lösung $von f(x) + \delta(f) = 0.$

$$\Rightarrow \kappa_{abs} = ||J_f^{-1}(x^*)||$$

Numerik gewöhnlicher DGLs

Einschrittverfahren

Näherungslösungen x_k für exakte Lösung $x(t_k)$ des AWP $\dot{x} = f(t, x) \text{ mit } x(t_0) = x_0$ an den Stellen $t_k = t_0 + k \cdot h$ mit $k = 0, 1, \dots, n$ und $h = \frac{t - t_0}{n}$

explizites Euler-Verfahren:

```
x_{k+1} = x_k + h \cdot f(t_k, x_k), \quad k = 0, 1, 2, \dots
Mittelpunktsregel:
x_{k+1}=x_k+h\cdot f(\frac{t_k+t_k+1}{2},\frac{x_k+x_{k+1}}{2}),\quad k=0,1,2,\dotsimplizites Euler-Verfahren:
x_{k+1} = x_k + h \cdot f(t_{k+1}, x_{k+1}), \quad k = 0, 1, 2, \dots
```

Optimierung

Gradientenverfahren

Geg.: C^1 -Funktion $f: \mathbb{R}^d \to \mathbb{R}$ und Startvektor $x_0 \in \mathbb{R}^d$

- Bestimme Abstiegsrichtung: $v_k = -\nabla f(x_k)$
- Schrittweite $f(x_k + h_k v_k) < f(x_k)$ mit Armijo: $\gamma \in (0, 1); h_k \in \{1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \frac{1}{8}, \dots\}$ $f(x_k + h_k v_k) \leq f(x_k) + h_k \gamma \nabla f(x_k)^T v_k$
- $\bullet \ x_{k+1} = x_k + h_k v_k$

Konvergenz

- $f(x_{k+1}) < f(x_k) \forall k$
- ullet alle Häufungspunkte von $(x_k)_k$ sind stationäre Punkte

Holomorphe Funktionen

Komplexe Funktionen Gebiete

- zu jedem $z \in G \ \exists \ \epsilon > 0 \text{ mit } B_{\epsilon}(a) \subseteq G$
- G zusammenhängend (Streckenzug zw. zwei Elementen von G existiert)

Wichtige Formeln

```
e^{iz} = \cos(z) + i\sin(z)
e^z \cdot e^w = e^{z+w}
\cos(-z) = \cos(z)
\cos(z) = \frac{e^{iz} + e^{-iz}}{2}
\cos(z + w) = \cos(z)\cos(w) - \sin(z)\sin(w)
\cos(z) = 0 \Leftrightarrow z = (k + 0.5)\pi, k \in \mathbb{Z}
\cos(z + 2\pi) = \cos(z)
cos(z) = cos(x) cosh(y) - i sin(x) sinh(y)
\cos^2(z) + \sin^2(z) = 1
\cosh(z) = \frac{1}{2}(e^z + e^{-z})
\cosh(it) = \cos(t)
\sin(-z) = -\sin(z)
\sin(z) = \frac{e^{iz} - e^{-iz}}{2i}

\sin(z) = \frac{e^{iz} - e^{-iz}}{2i}

\sin(z + w) = \sin(z)\cos(w) + \sin(w)\cos(z)
\sin(z) = 0 \Leftrightarrow z = k\pi, k \in \mathbb{Z}
\sin(z + 2\pi) = \sin(z)
\sin(z) = \sin(x)\cosh(y) + i\cos(x)\sinh(y)
\sin(z + \frac{\pi}{2}) = \cos(z)

\sinh(z) = \frac{1}{2}(e^z - e^{-z})
\sinh(it) = \tilde{i}\sin(t)
```

Kriterium für Holomorphie

Gegeben: Reelifizierte Funktion $f(x, y) = u(x, y) + i \cdot v(x, y)$ f(x,y) holomorph, wenn u(x,y) und v(x,y) stetig part. diffbar und Cauchy-Riemann'sche DGLen erfüllt: $u_x(x, y) = v_y(x, y)$ und $u_y(x, y) = -v_x(x, y)$

```
Harmonische Funktionen
geg.: u(x, y); ges.: v(x, y)
Prüfe: u_{xx} = -u_{yy}
v(x,y) = \int u_x dy mit Konstante g(x)
v_x = -u_y \Rightarrow g_x(x)
                                             integriere q_{\tau}(x)
Wichtige Algorithmen
                                                Newton optimiert
function [x,xvec]=
newtonopt(f,Df,Hf,x,TOL)
      Bruch als Binärzahl
    a = \frac{1}{11};

for i = 1:30;

if a \ge 1

a = a - 1;

x(i) = 1;

else x(i) = 0;

end

a = 2 * a;

end
                                               newtonopt(I,DI,HI,X,I
weiter = 1;
xvec=[x];
while weiter
deltax= Hf(x)\Df(x);
x=x-deltax;
                                                x=x-dertax;
xvec=[xvec x];
weiter = norm(deltax) > TOL;
function [Q,R,A] = householder(A)
 [m, n] = size(A);
  Dimensionspruefung der Matrix A
disp('Matrix A muss mehr Zeilen als Spalten besitzen')
 end
Ausgabe Initialisieren
Q = eye(size(A));
V = zeros(size(A));
R = zeros(n);
for k = 1:n
Spiegelungsvektor v konstruieren
x = A(k:m,k);
t = sign(x(1))*norm(x);

t = sign(x(1))*norm(x);

v = x;

v(1) = v(1) + tmp;
v = v/norm(v):
A(k:end,k:end) = A(k:end,k:end) - 2*v*(v**A(k:end,k:end));
end Die Matrix Q berechnen, for k = n:-1:1 v = V(k:end,k); Q(k:end,:) = Q(k:end,:) - 2*v*(v**Q(k:end,:)); end R ist ja gerade
der rechte obere Teil von A R = triu(A);
```

Jacobiverfahren function [x,relerr,niter] = jacobi(A,b,x0,tol,maxiter) relerr=inf; M=diag(diag(A)); while relerr >= tol & niter < maxite: x=M\(b+N*x0): relerr=norm(x-x0, inf)./norm(x.inf): $\frac{\text{SOR-Verfahren}}{\text{function}} \left[\text{x,relerr,niter} \right] = \text{SOR} \left(\text{A,b,x0,w,tol,maxiter} \right)$

relerr = inf: L=-tril(A,-1);R = -triu(A,1);D=diag(diag(A)); M = 1/w*D-L;N = (1/w - 1)*D + R;while relerr qeq tol & niter < maxiter, x=M (b+N*x0): relerr = norm(x-x0,inf)/norm(x,inf);x0 = x; niter = niter+1; end

Bisektionsverfahren function [tm,n]=bisection (f,t0,t1,TOL) f0=feval(f,t0);

f1=feval(f,t1); if (f0==0), tm=t0; return; end if (f1==0), tm=t1; return; end if (f0*f1>0) error('f hat bei t0 und t1 das gleiche Vorzeichen!'); end while (1) tm=t0+0.5*(t1-t0): if (t1-t0<TOL), break;end fm=feval(f,tm); if (fm==0), break;end if (f0*fm>0), t0=tm;f0=fm;else t1=tm;f1=fm;endn=n+1: $_{\mathrm{end}}^{\mathrm{end}}$

function [x,xvec,deltax] = newtonverf(f,Df,x,TOL)while weiter deltax= Df(x)\f(x);

```
lS = \, Df(x) \backslash f(x\text{-}deltax);
lS: linke Seite des natuerlichen Monotonietests x=x-deltax;
xvec=[xvec x];
weiter = norm(deltax) > TOL & norm(lS) < norm (deltax);
Ein-/Mehrschrittverfahren(Runge-Kutta)
function aufgabe
x0 = 0;

y0 = 0.5:
x1 = 1.8;
Schrittweite
Start an Stelle x0 = 0
Anfangswert y0 an Stelle x0
Stop an Stelle x1 = 1.8
u_{-} euler = v0:
u_rk = y0;
for x=linspace(x0, x1-h, (x1-x0)/h)
u_- euler = u_- euler + h*f(x, u_- euler); Explizites Euler-Verfahren
Klass, Runge-Kutta Verfahren
k1 = f(x, u_r rk);
k2 = f(x+h/2, u_rk+h/2*k1);
k3 = f(x+h/2, u_rk+h/2*k2);
k4 = f(x+h, u_rk+h*k3);
u_r = u_r + h^*(k1/6+k2/3+k3/3+k4/6);
end
format long
u_{-} \operatorname{exakt} = x1 + 1/(2-x1)
Ausgabe der Ergebnis
u_ euler
fehler_ euler = abs(u_ euler-u_ exakt)
u_rk
fehler_rk = abs(u_rk-u_exakt)
_{\mathrm{function}\ f=\ f(x,\ y)}^{\mathrm{end}}
f = 1 + (y-x)\hat{2};
Gradientenverfahren
function [x,xvec]=gradientenverf(f,Df,x,gamma,TOL)
while weiter
fx=f(x)
Dfx=Df(x);
while (f(x-h*Dfx) > fx-gamma*h*Dfx'*Dfx)
h=h/2;
x=x-h*Dfx;
xvec=[xvec x];
weiter = norm(h*Dfx) > TOL;
function [ x ] = fixpunktiteration( phi, s, n )
for k=1:n
x=phi(x)
function [ x.relerr.niter ] = gausseidel( A.b.x0.tol.maxiter )
M=tril(A):
while relerr >= tol & niter < maxiter
  x=M\(b+N*x0);
   relerr=norm(x-x0, inf)./norm(x,inf);
  niter = niter+1;
Die LR-Zerlegung ohne Pivotisierung
function [L.R] = LR(A)
 \lceil n, n \rceil = size(A):
 for j =1:n-1
A(I,j) = A(I,j)/A(j,j);

A(I,I) = A(I,I)-A(I,j)*A(j,I);
 B = trin(A).
 L = eye(n,n) + tril(A,-1);
Die LR-Zerlegung mit Pivotisierung
function [A,p] = LR_pivot(A)
 [n.n] = size(A):
 p = 1:n;
  for j =1:n-1
 [mx,k] = max(abs(A(p(i:n),i)));
 k = k + (j-1);
 p([j k]) = p([k j]);
 I = j+1:n;

A(p(I),j) = A(p(I),j)/A(p(j),j);
  A(p(I),I) = A(p(I),I)-A(p(I),j)*A(p(j),I);
 R = triu(A);
```

L = eye(n,n) + tril(A,-1);