

Iterative Lösung von Gleichungssystemen

1
25.01.10

In diesem Abschnitt betrachten wir die Lösung von algebraischen Gleichungen

$$f(x) = 0 \quad \text{mit} \quad f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n.$$

Dabei beschränken wir uns zunächst auf den Fall $n=1$ (Skalar).

Intervallschachtelung

Idee: Angenommen man kennt ein Teilintervall $[a_0, b_0]$ so dass $f(a_0)f(b_0) < 0$ (unterschiedliche Vorzeichen) und f sei stetig.

Dann hat f nach dem Zwischenwertsatz mind. eine Nullstelle in $[a_0, b_0]$.



Algorithmus:

Geg. $I_0 = [a_0, b_0]$ mit $f(a_0)f(b_0) < 0$ und $\epsilon > 0$

$t=0$;

while ($b_t - a_t > \epsilon$) {

$$x_t = (a_t + b_t) / 2;$$

if ($f(x_t) == 0$) {

$$a_t = x_t - \epsilon; \quad b_t = x_t;$$

} else if ($f(a_t)f(x_t) < 0$) {

$$a_{t+1} = a_t; \quad b_{t+1} = x_t; \quad // \text{Nullstelle in } [a_t, x_t]$$

} else {

$$a_{t+1} = x_t; \quad b_{t+1} = b_t;$$

// es ist $f(x_t)f(b_t) < 0$ da
VZ von $f(a_t) =$ VZ von $f(x_t)$

} $t = t + 1;$

}

Analyse:

2
25.01.10

Es gilt $a_t \leq a_{t+1} < b_{t+1} \leq b_t$

und $|b_{t+1} - a_{t+1}| \leq \frac{1}{2} |b_t - a_t| = \left(\frac{1}{2}\right)^{t+1} |b_0 - a_0|$

(solange nicht $f(x_t) \equiv 0$).

Bemerkung:

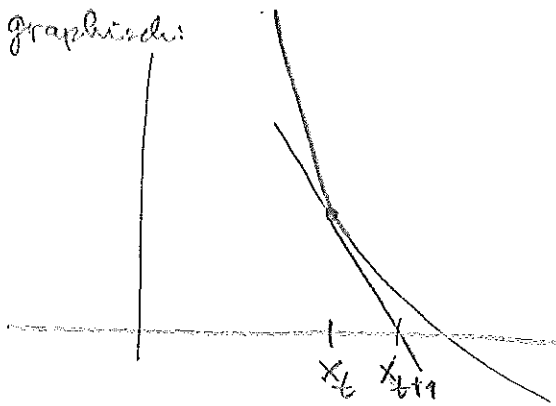
- Konvergenz ist linear mit Rate $\frac{1}{2}$.
- Sehr gut geeignet für monotone Funktionen \rightarrow global konvergenz
- nur für reelle Funktionen im \mathbb{R}^1 geeignet.

7.1 Newton Verfahren

Die Funktion sei (mindestens) einmal stetig differenzierbar.

Idee:

graphisch:



geg. x_t . Da $f \in C^1$ gibt es „Tangente“

$$T_t(x) = f'(x_t)(x - x_t) + f(x_t)$$

Nullstelle der Tangente:

$$T_t(x) = 0 \Leftrightarrow x = x_t - \frac{f(x_t)}{f'(x_t)}$$

Dies führt zur Iterationsvorschrift

$$x_{t+1} = x_t - \frac{f(x_t)}{f'(x_t)}$$

Offensichtlich ist $|f'(x_t)| > 0$ erforderlich, d. h. wir setzen voraus, dass die Nullstelle einfach ist.

Das Newton-Verfahren lässt sich auf Systeme

$f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ erweitern:

Es existiere die Taylorentwicklung von f :

$$f_i(x) = f_i(x_t + \Delta x) = f_i(x_t) + \sum_{j=1}^n \frac{\partial f_i}{\partial x_j}(x_t) \Delta x_j + R_i(x_t, \Delta x) \quad i=1, \dots, n$$

in vektorieller Schreibweise

$$f(x_t + \Delta x) = f(x_t) + J(x_t) \Delta x + R(x_t, \Delta x)$$

$$(J(x_t))_{ij} = \frac{\partial f_i}{\partial x_j}(x_t) \quad \text{„Jacobimatrix“}$$

Ignorieren des Restgliedes entspricht „Linearisierung von f “.

$$f(x_t) + J(x_t) \Delta x \stackrel{!}{=} 0$$

$$\Leftrightarrow \Delta x = -J(x_t)^{-1} f(x_t)$$

führt zur Iteration

$$x_{t+1} = x_t - J(x_t)^{-1} f(x_t)$$

Jeder Schritt erfordert Lösung eines LGS mit der Jacobimatrix!

Non untersuchen wir die Konvergenz des Newton-Verfahrens.

Allerdings nur im \mathbb{R}^1 .

Satz 7.1 (Newton-Verfahren)

Die Fkt $f \in C^2[a,b]$ habe in (a,b) (Inneren!) eine Nullstelle z und es sei

$$m := \min_{a \leq x \leq b} |f'(x)| > 0, \quad M := \max_{a \leq x \leq b} |f''(x)|.$$

Es sei $\delta > 0$ so gewählt, dass

$$q := \frac{M}{2m} \delta < 1, \quad K_\delta(z) := \{x \in \mathbb{R} : |x-z| \leq \delta\} \subset [a,b]$$

Dann sind für jeden Startwert $x_0 \in K_\delta(z)$ die Newton-Iterierten $x_t \in K_\delta(z)$ definiert und konvergieren gegen die Nullstelle z .

Dabei gilt die a-priori Fehlerabschätzung

$$|x_t - z| \leq \frac{2m}{M} q^{2^t}, \quad t \in \mathbb{N}$$

a-priori:
nur Abh. von den
Voraussetzungen

Und die a-posteriori Fehlerabschätzung

$$|x_t - z| \leq \frac{1}{m} |f(x_t)| \leq \frac{M}{2m} |x_t - x_{t-1}|^2, \quad t \in \mathbb{N}.$$

a-posteriori:
auch Abh. von bereits
berechnete Iterierten.

Beweis: Vorbereitungen

i) Mittelwert ^{rate} der Differentialrechnung liefert für alle $x, y \in [a,b], x \neq y$:

$$\left| \frac{f(x) - f(y)}{x - y} \right| = |f'(\xi)| \geq m \iff |x - y| \leq \frac{1}{m} |f(x) - f(y)|$$

~~... ist Lipschitz-stetig~~ [↑] ~~... felsen, das ist die andere Richtung.~~
 Zumgekehrt wie bei L-stetig!

- die Nullstelle z ist eindeutig, da sonst $0 < |z_1 - z_2| \leq \frac{1}{m} |f(z_1) - f(z_2)| = 0$

ii) Da $f \in C^2[a,b]$ gilt folg. Taylordarstellung:

$$f(y) = f(x) + (y-x)f'(x) + \underbrace{\int_x^y (x-t)f''(t) dt}_{=: R(y;x) \text{ Restglied}}$$

$f(x+(y-x)) = \dots$

Transformation des Integrals mittels

$t = \varphi(s) = x + s(y-x)$ $\varphi: [0,1] \rightarrow [x,y]$

liefert für das Restglied

$$R(y;x) = \int_x^y (x-t) f''(t) dt = \int_0^1 (x-\varphi(s)) f''(\varphi(s)) \varphi'(s) ds$$

$$= \int_0^1 (\underbrace{x-x}_{=0} - s(y-x)) f''(x+s(y-x)) (y-x) ds$$

$$= -(y-x)^2 \int_0^1 s f''(x+s(y-x)) ds$$

Und damit

$$|R(y;x)| \leq (y-x)^2 \int_0^1 s \underbrace{|f''(x+s(y-x))|}_{\leq M \text{ n. Vor}} ds \leq \frac{M}{2} (y-x)^2$$

iii) Nun setze $g(x) := x - \frac{f(x)}{f'(x)}$ (d.h. $x_{t+1} = g(x_t)$)
"Fixpunktform"

Dann gilt:

$$g(x) - z = x - \frac{f(x)}{f'(x)} - z = -\frac{1}{f'(x)} \underbrace{\left\{ f(x) + (z-x)f'(x) \right\}}_{= -R(z;x)}$$

d.h. $|x-z| \leq \rho$

Für $x \in K_\rho(z)$ gilt dann

$$w_{g^2} f(z) = \underbrace{f(x)}_{=0} + (z-x) f'(x) + \underbrace{R(z;x)}_{|R(z;x)| \leq \rho}$$

$$|g(x) - z| = \left| \frac{1}{f'(x)} R(z;x) \right| \leq \frac{1}{m} \frac{M}{2} |z-x|^2 = \frac{M}{2m} |x-z| |x-z| \leq \rho$$

\uparrow min. macht \downarrow
 \uparrow größer
 $\underbrace{\frac{M}{2m} \leq \rho}_{\text{n. Wahl von } \rho} \left\{ \begin{array}{l} |x-z| \leq \rho \\ |x-z| \leq \rho \end{array} \right. \text{ da } x \in K_\rho(z)$

Somit folgt aus $x \in K_\rho(z)$, dass auch $g(x) \in K_\rho(z)$.
 g bildet die Menge $K_\rho(z)$ auf sich selbst ab.

Die Newton-Iterationen sind $x_{t+1} = g(x_t)$.

6
25.01.10

Setze $s_t := \frac{M}{2m} |x_t - z|$, Dann gilt mit der Absd. von oben

$$s_t = \frac{M}{2m} |x_t - z| = \frac{M}{2m} |g(x_{t-1}) - z| \stackrel{(*)}{\leq} \frac{M}{2m} \frac{M}{2m} |x_{t-1} - z|^2 = s_{t-1}^2$$

Somit gilt nach t Schritten:

$$s_t \leq s_{t-1}^2 \leq s_{t-2}^4 \dots \leq s_{\underbrace{t-t}_{=0}}^{(2^t)} = s_0^{(2^t)}$$

Und damit wegen $|x_t - z| = \frac{2m}{M} s_t$ und $s_0 = \frac{M}{2m} |x_0 - z| \leq q < 1$

$$|x_t - z| = \frac{2m}{M} s_t \leq \frac{2m}{M} s_0^{(2^t)} \leq \frac{2m}{M} q^{(2^t)}$$

was zu zeigen war.

A-posteriori Abschätzung folgt aus Taylor-Formel für x_t, x_{t-1}

$$f(x_t) = \underbrace{f(x_{t-1}) + (x_t - x_{t-1}) f'(x_t)}_{=0 \text{ nach Konstruktion!}} + R(x_t, x_{t-1})$$

und

$$(i) \quad |x_t - z| \stackrel{(ii)}{\leq} \frac{1}{m} |f(x_t) - \underbrace{f(z)}_{=0}| = \frac{1}{m} |R(x_t, x_{t-1})| \leq \frac{M}{2m} |x_t - x_{t-1}|^2.$$

□

Beispiel #2 (Wurzelberechnung mit Newton-Verfahren)

7
25.01.10

$$a > 0, n \geq 1, \text{ löse } x^n = a \iff f(x) = x^n - a = 0, f'(x) = n x^{n-1}$$

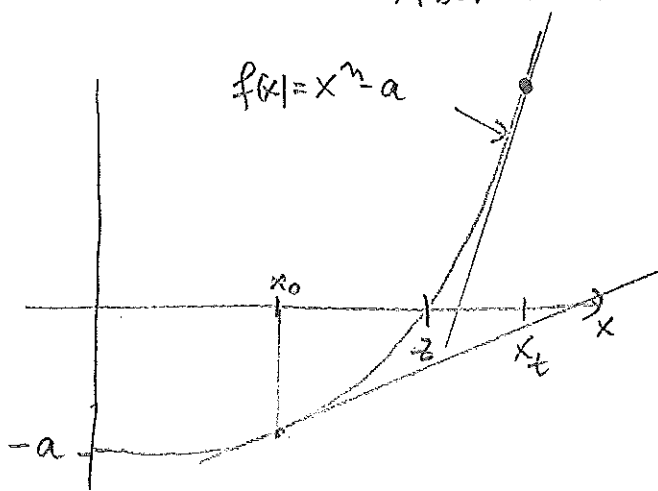
Also

$$\begin{aligned} x_{t+1} &= x_t - \frac{f(x_t)}{f'(x_t)} = x_t - \frac{x_t^n - a}{n x_t^{n-1}} = \frac{n x_t^n - x_t^n + a}{n x_t^{n-1}} = \frac{(n-1)x_t^n + a}{n x_t^{n-1}} \\ &= \frac{1}{n} \left\{ (n-1)x_t + \frac{a}{x_t^{n-1}} \right\} \end{aligned}$$

Satz 8.1 behauptet: Iteration konvergiert, falls x_0 nahe genug an z .

Hier gilt jedoch: Iteration konvergiert global, d.h. für alle $x_0 > 0$.

Aber nicht unbedingt quadratisch von Beginn an.



1) für $x_t > z$ gilt

$$|x_{t+1} - z| < |x_t - z|$$

$$\text{da } f(x_t) > 0 \text{ und } f'(x_t) > \frac{f(x)}{x_t - z}$$

2) $0 < x_0 < z$

damit ist $x_1 > z$

$$\text{da } f(x_0) < 0 \text{ und } f'(x_0) < \frac{-f(x_0)}{z - x_0}$$

Man zeigt: für $n=2$ ist für $|x_0 - \sqrt{a}| \leq 2\sqrt{a}$ die Konvergenz quadratisch.

Bemerkungen zum Newton-Verfahren.

- Das Newton-Verfahren konvergiert nur lokal, d.h. wenn $|x_0 - z| \leq \delta$, \rightarrow "Einwirkungsbereich", wobei

-- δ i.d.R. unbekannt

-- δ möglicherweise sehr klein ist. Oben: $\frac{M}{2m} \delta < 1 \Rightarrow \delta < \frac{2m}{M} \leftarrow \text{min } f'$

- Newton-Verfahren konvergiert quadratisch.

$$|x_t - z| \leq c |x_{t-1} - z|^2. \text{ zum Vgl Intervallsch: } |x_t - z| \leq \frac{1}{2} |x_{t-1} - z|^2$$

- gedämpftes Newton-Verfahren: Verbesserung der Konvergenz außerhalb des Einwirkungsbereichs:

$$x_{t+1} = x_t - \lambda_t \frac{f(x_t)}{f'(x_t)}, \lambda_t \in (0, 1]$$

Wahl von λ_t
"Dämpfungsstrategie"

- Mehrfache Nullstellen

Sei z ^{zunächst} zweifache Nullstelle, d.h. $f(z) = f'(z) = 0$ und $f''(z) \neq 0$.

Wegen

$$x_{t+1} = x_t - \frac{f(x_t)}{f'(x_t)} = x_t - \frac{f(x_t) - f(z)}{f'(x_t) - f'(z)} \stackrel{\text{Erweitern}}{=} x_t - \frac{f(x_t) - f(z)}{x_t - z} = x_t - \frac{f'(z_t)}{f''(z_t)}$$

Nullstelle
zweifache Stelle

und $f''(z) \neq 0$ bleibt die Iteration für $x_t \rightarrow z$ (und damit $z_t \rightarrow z$) wohldefiniert.

Man zeigt: Für p -fache Nullstelle zeigt

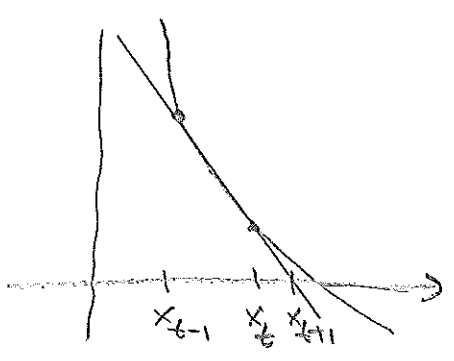
$$x_{t+1} = x_t - p \frac{f(x_t)}{f'(x_t)}$$

quadratische Konvergenz.

- Sekanten-Methode

Berechnung der Ableitung unter Umständen teuer.

Idee: Ersetze Tangente durch eine Sekante



$$s(x) = f(x_t) + (x - x_t) \frac{f(x_t) - f(x_{t-1})}{x_t - x_{t-1}}$$

Ansatz
 $s(x) \stackrel{!}{=} 0$

führt auf Iteration

$$x_{t+1} = x_t - f(x_t) \frac{x_t - x_{t-1}}{f(x_t) - f(x_{t-1})}$$

Konvergenz: lokal mit

$$|x_t - z| \leq \frac{2m}{M} q^{2t}, \quad t \in \mathbb{N}$$

$\rho_0 = \rho_1 = 1$
 $\rho_{t+1} = \rho_t + \rho_{t-1}$ "Fibonacci Zahlen"

Nur eine f -Auswertung pro Iteration notwendig

$\rho_t \sim 0.723 \cdot (1.618)^t$: Konvergenzordnung 1,618 also zw. 1 u. 2

Problem: Auslöschung in $\frac{x_t - x_{t-1}}{f(x_t) - f(x_{t-1})}$

8.2 Sukzessive Approximation

3
25.01.10

Mit $g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$ hat das Newton-Verfahren die Form

$$x_{t+1} = g(x_t).$$

Da die Nullstelle z ~~ist~~ wg $f(z) = 0 \rightarrow g(z) = z$ einen Fixpunkt der Iteration $x_{t+1} = g(x_t)$ ist nennt man das auch Fixpunktiteration.

Hier untersuchen wir nun allgemeine Iterationen dieser Art.

Z. B. könnte die Berechnung von $f'(x)$ sehr teuer sein und man wertet f' nur einmal "in der Nähe" von z aus:

$$x_{t+1} = x - \frac{f(x)}{f'(c)}$$

Frage: Wann konvergiert so eine Iteration? Insbesondere wollen wir auch $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ zulassen.

Antwort gibt der sog. "Banachsche Fixpunktsatz".

Satz 8.3 (Sukzessive Approximation)

Sei $G \subseteq \mathbb{R}^n$ eine nichtleere, abgeschlossene Punktmenge und $g: G \rightarrow G$ Lipschitz-stetig mit Konstante $q < 1$, d. h.

$$\|g(x) - g(y)\| \leq q \|x - y\|.$$

Hierbei ist $\|\cdot\|$ eine Vektornorm im \mathbb{R}^n und g nennt man eine "Kontraktion". Dann existiert genau ein Fixpunkt $z \in G$

von g und für jeden Startpunkt $x^{(0)} \in G$ konvergiert die Folge der Iterierten $x^{(t+1)} = g(x^{(t)})$ gegen z .

Es gelten die a posteriori und a ~~posteriori~~ ^{posteriori} Fehlerabschätzungen

$$\|x^{(t)} - z\| \leq \frac{q}{1-q} \|x^{(t)} - x^{(t-1)}\| \leq \frac{q^t}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|.$$

(Wir schreiben den Iterationsindex oben in Klammer damit bei Vektoren unten Platz für den Komponentenindex bleibt).

Beweis:

i) Da $g: G \rightarrow G$ ist $x^{(t)} = g(x^{(t-1)}) = g(g(x^{(t-2)})) = \dots = \underbrace{g(\dots g(x^{(0)}))}_{t \text{ mal}}$
wohldefiniert.

ii) Weiter ist

$$\begin{aligned} \|x^{(t+1)} - x^{(t)}\| &= \|g(x^{(t)}) - g(x^{(t-1)})\| \leq q \|x^{(t)} - x^{(t-1)}\| \\ &\vdots \\ &\leq q^t \|x^{(1)} - x^{(0)}\| \end{aligned}$$

iii) Zeige nun, dass die $x^{(t)}$ eine Cauchy-Folge bilden.
Sei $m \geq 1$ und $\epsilon > 0$ gegeben. Es ist

$$\begin{aligned} \|x^{(t+m)} - x^{(t)}\| &\leq \|x^{(t+m)} - x^{(t+m-1)} + x^{(t+m-1)} - x^{(t+m-2)} + \dots + x^{(t+1)} - x^{(t)}\| \\ \text{Dreiecks-} &\rightarrow \leq \|x^{(t+m)} - x^{(t+m-1)}\| + \|x^{(t+m-1)} - x^{(t+m-2)}\| + \dots + \|x^{(t+1)} - x^{(t)}\| \\ \text{Ungl.} &\rightarrow \leq q^{t+m-1} \|x^{(1)} - x^{(0)}\| + q^{t+m-2} \|x^{(1)} - x^{(0)}\| + \dots + q^t \|x^{(1)} - x^{(0)}\| \\ \text{(ii)} &\rightarrow \leq (q^{t+m-1} + q^{t+m-2} + \dots + q^t) \|x^{(1)} - x^{(0)}\| \\ \text{Multiplizieren} &\rightarrow = (q^{t+m-1} + q^{t+m-2} + \dots + q^t) \|x^{(1)} - x^{(0)}\| \\ \text{geom. Reihe} &\rightarrow \leq q^t \frac{1-q^m}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\| \leq \epsilon \text{ f\u00fcr } t \geq t(\epsilon) \end{aligned}$$

hinreichend gro\u00df.

\mathbb{R}^n ist vollst\u00e4ndig, jede Cauchy-Folge konvergiert.

Also existiert $z = \lim_{t \rightarrow \infty} x^{(t)}$ und $z \in G$, da G abgeschlossen.

Schlie\u00dflich ist $z = g(z)$. (Das zeigt man so:

$$\begin{aligned} \|z - g(z)\| &= \|z - x^{(t)} + x^{(t)} - g(z)\| \\ &\stackrel{\text{Dreiecks-}}{\leq} \|z - x^{(t)}\| + q \|x^{(t-1)} - z\| \rightarrow 0 \\ &\quad \begin{matrix} \uparrow \\ \text{f\u00fcr } t \rightarrow \infty \end{matrix} \quad \begin{matrix} \rightarrow 0 \\ \text{f\u00fcr } t \rightarrow \infty \end{matrix} \end{aligned}$$

iv) Fehlerabsch\u00e4tzung

$$\begin{aligned} \|x^{(t+m)} - x^{(t)}\| &\leq \|x^{(t+m)} - x^{(t+m-1)}\| + \dots + \|x^{(t+1)} - x^{(t)}\| \quad (\text{wie oben}) \\ &\stackrel{\downarrow m \text{ mal}}{\leq} q^m \|x^{(t)} - x^{(t-1)}\| + \dots + q \|x^{(t)} - x^{(t-1)}\| \\ &= \underbrace{(q^m + q^{m-1} + \dots + q)}_{\text{absh. durch geom. Reihe}} \|x^{(t)} - x^{(t-1)}\| \leq \frac{q}{1-q} \|x^{(t)} - x^{(t-1)}\| \end{aligned}$$

F\u00fcr $m \rightarrow \infty$ gilt $x^{(t+m)} \rightarrow z$, rechte Seite ist unabh. von m , also

$$\|z - x^{(t)}\| \leq \frac{q}{1-q} \|x^{(t)} - x^{(t-1)}\| \leq \frac{q}{1-q} q^{t-1} \|x^{(1)} - x^{(0)}\| = \frac{q^t}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|$$

Kann man benutzen
Um Abstand zur exakten
L\u00f6sung zu sch\u00e4tzen



7.3 Iterationsverfahren zur Lösung linearer Gleichungssysteme

11
25.01.10

Wir kehren zurück zur Lösung von linearen Gleichungssystemen

$$Ax = b, \quad A \in \mathbb{R}^{n \times n}, \quad b \in \mathbb{R}^n. \quad A \text{ sei regulär.}$$

Definition 7.4 Eine Menge von Matrizen $\{A^{(m)} \mid m \in \mathbb{N}\}$ heißt dünn besetzt falls $|\{a_{ij}^{(m)} \mid a_{ij}^{(m)} \neq 0\}| = \text{nnz}(A^{(m)}) = O(n)$. \square

Gauß-Elimination ist für dünn besetzte Matrizen oft schlecht geeignet aufgrund von „fill-in“.

*	*	*	*	*	*
*	*	*	*	*	*
*	*	*	*	*	*
*	*	*	*	*	*
*	*	*	*	*	*
*	*	*	*	*	*

$$\text{nnz}(A_n) = 3 \cdot n - 2$$

fill-in

fill-in
Minimierung
durch
Umordnen

*					*
	*				*
		*			*
			*		*
				*	*
*	*	*	*	*	*

no fill-in

Lösen von $Ax = b \iff$ „Nullstellensuche“ $f(x) = b - Ax = 0$.

Definiere Iteration

$$\begin{aligned} x^{(t+1)} &= g(x^{(t)}) = x^{(t)} + C^{-1} f(x^{(t)}) \\ &= x^{(t)} + C^{-1} (b - Ax^{(t)}) \\ &= \underbrace{(I - C^{-1}A)}_{=: B \text{ „Iterationsmatrix“}} x^{(t)} + C^{-1}b \end{aligned}$$

Für $x := A^{-1}b$ gilt

$$g(x) = (I - C^{-1}A) \underbrace{A^{-1}b}_x + C^{-1}b = A^{-1}b - C^{-1}b + C^{-1}b = A^{-1}b = x$$

Also x Fixpunkt von g .

Für die Lipschitzkonstante der Funktion g gilt

12
25.01.10

$$\begin{aligned}\|g(x) - g(y)\| &= \|Bx + C^{-1}b - By - C^{-1}b\| = \|B(x-y)\| \\ &\leq \|B\| \|x-y\|\end{aligned}$$

Falls $\|B\| < 1$ ($\|\cdot\|$ verträgliche Matrixnorm) ist g Kontraktion auf \mathbb{R}^n .

Beispiele für Iterationsverfahren.

Setze $A = L + D + U$ L strikte untere Dreiecksmatrix
 D Diagonalmatrix
 U obere Dreiecksmatrix

$C = D$, also $x^{(t+1)} = x^{(t)} + D^{-1}(b - Ax^{(t)})$ "Jacobi-Verfahren"

$C = L + D$, also $x^{(t+1)} = x^{(t)} + (L + D)^{-1}(b - Ax^{(t)})$ "Gauß-Seidel Verf."

Iterationsverfahren konvergieren in der Regel nur für bestimmte Klassen von Matrizen. Hier ein Beispiel.

Definition 8.5 Eine Matrix heißt strikt diagonaldominant

falls

$$\sum_{j \neq i} |a_{ij}| < |a_{ii}| \quad \forall i = 1, \dots, n. \quad \square$$

Beispiel: Splines, Runge-Kutta-Verfahren.

Satz 8.6 Das Jacobi-Verfahren konvergiert für strikt diagonaldominante Matrizen.

Beweis. $B = I - D^{-1}A$. Zeige $\|B\|_{\infty} < 1$. (Zeilensummenorm).

$$\|B\|_{\infty} = \|I - D^{-1}A\|_{\infty} = \|I - D^{-1}(L + D + U)\|_{\infty} = \| -D^{-1}(L + U) \|_{\infty}$$

$$\|B\|_{\infty} = \|D^{-1}(L + U)\|_{\infty} = \max_{i=1, \dots, n} \left(\sum_{j \neq i} \left| \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \right| \right) = \max_{i=1, \dots, n} \frac{1}{|a_{ii}|} \underbrace{\sum_{j \neq i} |a_{ij}|}_{< |a_{ii}| \text{ n. Vor}} < 1. \quad \square$$

Es gibt viele weitere solche Aussagen für sym. pos. def. Matrizen, schwach diagonaldom. Matrizen, M-Matrizen, ...

Aufwand für Iterationsverfahren

1) Aufwand für eine Iteration $x^{(k+1)} = x^{(k)} + C^{-1}(b - Ax^{(k)})$
 sei $\alpha(n)$: Typischerweise $\alpha(n) = O(n)$.

2) $\|x^{(k)} - x\| \leq \|B\| \|x^{(k-1)} - x\|$

also $\|x^{(k)} - x\| \leq \|B\|^k \|x^{(0)} - x\|$

brauche $\|B\|^k \leq \varepsilon \Leftrightarrow \underbrace{k \log \|B\|}_{< 0} \leq \underbrace{\log \varepsilon}_{< 0} \Leftrightarrow k \geq \underbrace{\frac{\log \varepsilon}{\log \|B\|}}_{> 0}$

Gesamtaufwand: $k \cdot \alpha(n) = \frac{\log \varepsilon}{\log \|B\|} \alpha(n)$

$\|B\|$ problemabhängig, je nach Verfahren auch von n abhängig.

Es gibt Verfahren, die relevante Probleme (z.B. Rdrmatrix) im Gesamtaufwand $O(n)$ lösen können!

