

▷ Idee Iteratives Verfahren:

Löse $Ax = b$ als Fixpunktproblem $x = Sx + c \quad S \in \mathbb{R}^{n \times n}, c \in \mathbb{R}^n$

① EINDEUTIGKEIT der Lösung

$$(I-S)x = c \Leftrightarrow (I-S) \text{ invertierbar}$$

② KONSISTENZ der Lösung

$$x = (I-S)^{-1}c \stackrel{!}{=} A^{-1}b \Leftrightarrow A^{-1}b = (I-S)^{-1}c$$

③ KONVERGENZ

Das Verfahren konvergiert für alle Startvektoren $x_0 \in \mathbb{R}^n$ gegen die Lsg. $\bar{x} = S\bar{x} + c$
 $\Leftrightarrow S(S) < 1$

Beweis:

$$x^{(i+1)} - \bar{x} = Sx^{(i)} - S\bar{x} = S(x^{(i)} - \bar{x}) = S^{i+1}(x^{(0)} - \bar{x})$$

Nach Satz aus der Übung gilt: $\forall \epsilon > 0 \exists$ Norm, so dass $\|S\| \leq S(S) + \epsilon$
Wähle $\epsilon = \frac{1 - S(S)}{2} \Rightarrow \|S\| \leq 1$

$$\Rightarrow \|x^{(i+1)} - \bar{x}\| \leq \|S\|^{i+1} \|x^{(0)} - \bar{x}\|$$

Sei $S(S) \geq 1$ dann gilt $\|S^i\| \geq S(S)^i = S(S)^i \geq 1 \quad \forall i$
und $\|x^{(i+1)} - \bar{x}\| \not\rightarrow 0$

④ FEHLERREKURSION

$$e_i := x^{(i)} - \bar{x}$$

$$e_{i+1} := x^{(i+1)} - \bar{x} = Sx^{(i)} + c - S\bar{x} - c = S(x^{(i)} - \bar{x}) = Se_i$$

S... Fehlerfortpflanzungsmatrix

▷ Beispiele für die Wahl von S:

a) $A\bar{x} = b \Leftrightarrow \bar{x} = \bar{x} + (b - A\bar{x}) = (I-A)\bar{x} + b$

$$\Rightarrow x^{(i+1)} = (I-A)x^{(i)} + b$$

$$\Rightarrow S = I - A \quad \text{aber } S(I-A) \geq 1 !$$

b) $A\bar{x} = b \Leftrightarrow \bar{x} = \bar{x} + A^{-1}(b - A\bar{x})$

$$\Rightarrow x^{(i+1)} = x^{(i)} + A^{-1}(b - A x^{(i)}) = A^{-1}b = \bar{x}$$

↗ Sofort fertig aber A^{-1} wird benötigt
 $S = 0$

c) Betrachte Näherungsinverse, die leicht zu berechnen ist 4-T-(2)

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

$$\Rightarrow x^{(i+1)} = x^{(i)} + B^{-1}(b - Ax^{(i)})$$

$$x^{(i+1)} = (I - B^{-1}A)x^{(i)} + B^{-1}b$$

$$S = I - B^{-1}A$$

$$\text{falls } B^{-1}A \approx I \Rightarrow S(S) < 1 \quad (\text{nach besser } S(S) \approx 0)$$

Betrachte Zerlegung:

$$A = L + D + R$$

$$\begin{bmatrix} 0 & \dots & 0 \\ \triangle & \ddots & 0 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} \square \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 0 & \dots & 0 \\ 0 & \square & 0 \end{bmatrix}$$

a) Jacobi Verfahren o. Gesamtschrittverfahren (GSV)

wähle $B = D$ (nicht singulär!)

$$x^{(i+1)} = x^{(i)} + D^{-1}(b - Ax^{(i)}) = (I - D^{-1}A)x^{(i)} + D^{-1}b$$

$$\text{mit } S = I - D^{-1}A = I - D^{-1}(L + D + R) = -D^{-1}(L + R)$$

$$\text{oder } x_k^{(i+1)} = \frac{1}{a_{kk}} \left(b_k - \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq k}}^n a_{kj} x_j^{(i)} \right) \quad k = 1, \dots, n$$

b) Gauß-Seidel Verfahren o. Einzelschrittverfahren (ESV)

wähle $B = L + D$ nicht singulär

$$x^{(i+1)} = x^{(i)} + (L + D)^{-1}(b - Ax^{(i)}) = (L + D)^{-1}(b - Rx^{(i)})$$

$$\text{mit } S = - (D + L)^{-1}R$$

$$\text{oder } x_k^{(i+1)} = \frac{1}{a_{kk}} \left(b_k - \sum_{j < k} a_{kj} x_j^{(i+1)} - \sum_{j > k} a_{kj} x_j^{(i)} \right) \quad k = 1, \dots, n$$

Aufgabe 1:

$$A = \begin{bmatrix} 3 & 2 \\ 2 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 2 & 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 3 & 0 \\ 0 & 2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & 2 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Q) GSV: $S = I - D^{-1}A$

$$= -D^{-1}[L+R] = -\begin{bmatrix} 1/3 & 0 \\ 0 & 1/2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 2 \\ 2 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & -2/3 \\ -1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\text{EW von } S: \lambda^2 - 2/3 = 0 \Rightarrow \underline{\lambda_{1/2} = \pm \sqrt{\frac{2}{3}}}$$

$$\Rightarrow S(S) = \sqrt{\frac{2}{3}} < 1$$

$$x^{(1)} = S \cdot x^{(0)} + D^{-1} b$$

4-T-③

$$= \begin{bmatrix} 0 & -\frac{2}{3} \\ -1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \frac{1}{3} & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -1 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\frac{4}{3} \\ -1 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} -\frac{1}{3} \\ \frac{1}{2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\frac{5}{3} \\ -\frac{1}{2} \end{bmatrix}$$

b) ESV

$$S = -(D+L)^{-1} \cdot R = \begin{bmatrix} 3 & 0 \\ 2 & 2 \end{bmatrix}^{-1} \cdot \begin{bmatrix} 0 & 2 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\frac{1}{3} & 0 \\ \frac{1}{3} & -\frac{1}{2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 2 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & -\frac{2}{3} \\ 0 & \frac{2}{3} \end{bmatrix}$$

$$\text{EW von } S \Rightarrow \lambda_1 = 0, \lambda_2 = \frac{2}{3}$$

$$\Rightarrow S(S) = \frac{2}{3} < 1$$

$$\begin{aligned} x^{(1)} &= S x^{(0)} + (L+D)^{-1} b = \begin{bmatrix} 0 & -\frac{2}{3} \\ 0 & \frac{2}{3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \frac{1}{3} & 0 \\ -\frac{1}{2} & \frac{1}{2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -1 \\ 1 \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} -\frac{4}{3} \\ \frac{4}{3} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} -\frac{1}{3} \\ \frac{1}{3} + \frac{1}{2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\frac{5}{3} \\ \frac{13}{3} \end{bmatrix} \end{aligned}$$

Theorie:

GSV + ESV sind Spezialfälle von allg. Splittingverfahren

$$\Rightarrow \text{Zerlege } A = M - N \quad (\text{"Splitting"})$$

$$\Rightarrow \text{Wähle } B = M \text{ (nichtsingulär)}$$

$$\Rightarrow x^{(i+1)} = x^{(i)} + M^{-1} (b - Ax^{(i)}) = M^{-1} N x^{(i)} + M^{-1} b$$

$$\text{bzw. } M x^{(i+1)} = N x^{(i)} + b$$

$$S = M^{-1} N$$

Definition:

$A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ mit $A = [a_{ij}]$ heißt

• strikt diagonal dominant, falls $|a_{ii}| > \sum_{\substack{i=1 \\ i \neq j}}^n |a_{ij}|$

• Schwach diagonal dominant, falls $|a_{ii}| \geq \sum_{\substack{i=1 \\ i \neq j}}^n |a_{ij}|$

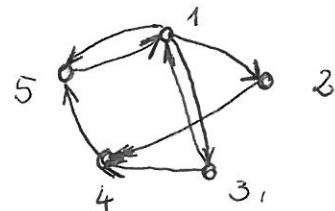
• irreduzibel, falls $\forall i, j \in \{1, \dots, n\} a_{ij} \neq 0$ oder \exists Indexfolge $i_1, \dots, i_s \in \{1, \dots, n\}$: $a_{i_1 i_2}, a_{i_2 i_3}, \dots, a_{i_s i_1} \neq 0$

(d.h. im zugehörigen gerichteten Graphen kann jeder Knoten von jedem erreicht werden)
sonst heißt A reduzibel

• irreduzibel diagonal dominant, wenn A irreduzibel und schwach diagonal dominant und $\exists k \in \{1, \dots, n\}$ mit $|a_{kk}| > \sum_{j=1}^n |a_{kj}|$

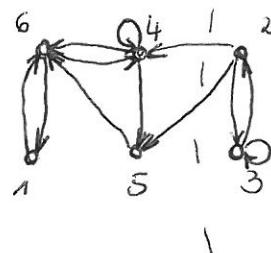
Bsp:

$$A_1 = \begin{bmatrix} 0 & 0 & -6 & 0 & -13 \\ -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 7 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 4 & 0 & 0 \\ -2 & 0 & 0 & 2 & 0 \end{bmatrix}$$



irreduzibel

$$A_2 = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & -4 \\ 0 & 0 & 9 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & -3 & 3 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 0 & 0 & 4 & 0 \\ 5 & 0 & 0 & 4 & 2 & 0 \end{bmatrix}$$



reduzibel

Aufgabe:Sei $A = A^T \in \mathbb{R}^{n \times n}$ strikt diagonal dominant mit $a_{ii} > 0 \quad \forall i$ z.B. A ist pos. def.Beweis (Induktion über n)

i.A. $n=1 \quad A = [a_{11}] > 0 \quad \checkmark$

i. S. $n-1 \rightarrow n$

Nach Voraussetzung ist $a_{11} > 0$

Gaus Elimination: wir eliminieren alle Elemente unterhalb und rechts von

$$\left[\begin{array}{c|ccccc} 1 & a_{11} & & & & \\ \hline -\frac{a_{12}}{a_{11}} & a_{22} & \dots & a_{2n} & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \\ \hline a_{1n} & a_{2n} & \dots & a_{nn} & & \end{array} \right] \left[\begin{array}{c|ccccc} 1 & x^T & & & & \\ \hline 0 & I & & & & \\ \vdots & & \ddots & & & \\ \hline 0 & & & I & & \end{array} \right] = \left[\begin{array}{c|ccccc} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & & \\ \hline 0 & \tilde{a}_{22} & \dots & \tilde{a}_{2n} & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \\ \hline 0 & \tilde{a}_{2n} & \dots & \tilde{a}_{nn} & & \end{array} \right] \left[\begin{array}{c|ccccc} 1 & x^T & & & & \\ \hline 0 & I & & & & \\ \vdots & & \ddots & & & \\ \hline 0 & & & I & & \end{array} \right]$$

$\therefore \tilde{A}$

$$= \begin{bmatrix} a_{11} & 0 \\ 0 & \tilde{A} \end{bmatrix}$$

mit $\tilde{a}_{ij} = a_{ij} - \frac{a_{ii}a_{ij}}{a_{11}}$ $i, j = 2, \dots, n$ [\tilde{A} ist symmetrisch]

Dann: A pos. def. $\Rightarrow \tilde{A}$ pos. def.el.h. wir müssen zeigen, dass \tilde{A} strikt diagonal dominant

$$\sum_{\substack{j=2 \\ j \neq i}}^n |\tilde{a}_{ij}| = \sum_{\substack{j=2 \\ j \neq i}}^n |a_{ij} - \frac{a_{ii}a_{ij}}{a_{11}}| \leq \sum_{\substack{j=2 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}| + \sum_{\substack{j=2 \\ j \neq i}}^n \left| \frac{a_{ii}a_{ij}}{a_{11}} \right|$$

$$= \underbrace{\sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}|}_{\leq a_{ii}} - |a_{i1}| + \left| \frac{a_{ii}}{a_{11}} \right| \underbrace{\sum_{j=2}^n |a_{ij}|}_{\leq a_{ii}}$$

da A strikt diagonal dominant

$$< |a_{ii}| - |a_{i1}| + \left| \frac{a_{ii}}{a_{11}} \right| (|a_{11}| - |a_{i1}|) \leq a_{ii}$$

$$< |a_{ii}| - |a_{i1}| + \left| \frac{a_{ii}}{a_{11}} \right| (|a_{11}| - |a_{i1}|) \leq a_{ii}$$

$$= |a_{ii}| - \frac{|a_{ii}a_{ii}|}{|a_{ii}|} \leq |a_{ii} - \frac{a_{ii}a_{ii}}{a_{ii}}| = |\tilde{a}_{ii}|^{4-T} \quad (5)$$

$\forall i = 2, \dots, n$

Theorie

Satz (VL)

- Sei A strikt diagonal dominant. Dann ist $\delta(S) < 1$ für $S = D^{-1}(L+R)$ und das Jacobi-Verfahren konvergiert.
- Ist A irreduzibel diagonal dominant dann konvergiert das Jacobi-Verfahren.

Aufgabe 3:

GSV zur Lösung von $Ax = 0$ mit

a) $x^{(0)} = [1, 1, 1]^T, A = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 1 \\ 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 2 \end{bmatrix}$

A ist strikt diagonal dominant

\Rightarrow GSV konvergiert $\forall x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$

$$x^{(i+1)} = -D^{-1}(L+R)x^{(i)}$$

$$= -\frac{1}{2} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} x^{(i)} = \left(-\frac{1}{2}\right)^{(i+1)} \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}^{(i+1)} x^{(0)}$$

$$= \left(-\frac{1}{2}\right)^{(i+1)} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \xrightarrow{(i \rightarrow \infty)} 0$$

$$S = -\frac{1}{2} \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \quad \text{mit } \delta(S) = \frac{1}{2}$$

b) $x^{(0)} = [1, 1, 1]^T \quad A = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$

A nicht strikt diagonal dominant \Rightarrow sofort keine Aussage über Konvergenz mgl.

$$x^{(i+1)} = - \underbrace{\begin{bmatrix} 1/2 & & \\ & 1 & \\ & & 1 \end{bmatrix}}_{S} \underbrace{\begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}}_{L+R} x^{(i)} = (-1)^{i+1} \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1/2 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} x^{(0)}$$

$$x^{(0)} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \rightarrow x^{(1)} = - \begin{bmatrix} 1/2 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}, x^{(2)} = + \begin{bmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 1 \end{bmatrix}, x^{(3)} = -\frac{1}{2} x^{(0)}$$

\Rightarrow Konvergenz $\|x^{(i+1)}\| \rightarrow 0 \quad (i \rightarrow \infty)$

bzw. allg. $x^{(3)} = -\frac{1}{2} x^{(0)} \not\rightarrow$ Konvergenz $\neq x^{(0)}$; $\delta(S) = \sqrt[3]{\frac{1}{2}} < 1$

Aufgabe 4

$$A = (1+\omega)B - (C + \omega B) = B - C$$

und $B^{-1}C$ nicht singular mit EW $0 < \lambda_1 \leq \lambda_2 \leq \dots \leq \lambda_n < 1$

i) Für welche $\omega \in \mathbb{R} \setminus \{-1\}$ konv. das splitting - Verfahren

$$(1+\omega)Bx^{(i+1)} = (C + \omega B)x^{(i)} + b$$

für alle $x^{(i)} \in \mathbb{R}^n$?

$$S = [(1+\omega)B]^{-1}(C - \omega B) = \frac{1}{1-\omega}(B^{-1}C + \omega I)$$

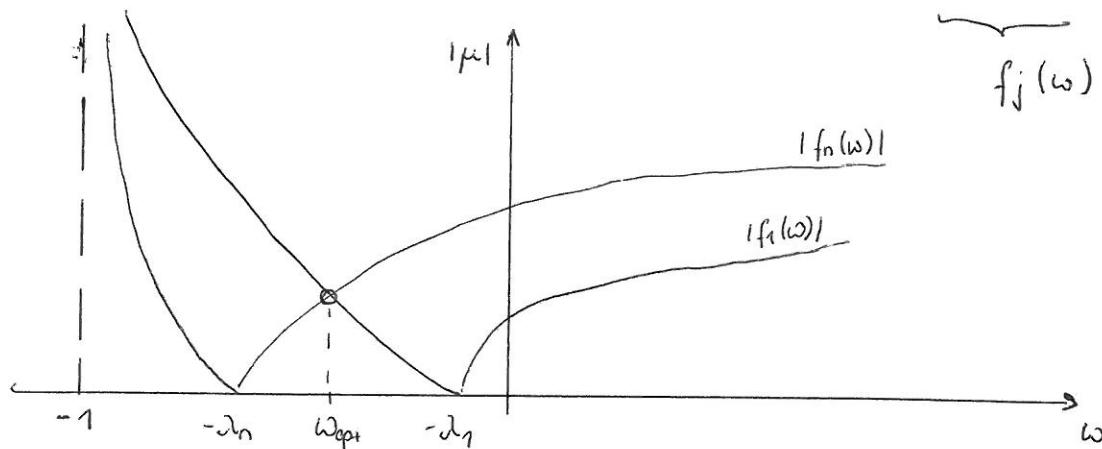
$$\Rightarrow \delta(S) = \frac{1}{|1-\omega|} \delta(B^{-1}C + \omega I) = \frac{1}{|1-\omega|} \max_j |\lambda_j + \omega|$$

Eigenwerte von S : $\mu_j = \frac{\omega + \lambda_j}{1+\omega}$ wobei $0 < \lambda_j < 1$
laut Voraussetzung

$$-1 < \frac{\omega + \lambda_j}{1+\omega} < 1, \quad j=1, \dots, n$$

ii) Für welches ω ist $\delta(S)$ minimal?

$$\min_{\omega} \delta(S) = \min_{\omega} \left\{ \max_j |\mu_j| \right\} = \min_{\omega} \left\{ \max_j \left| \frac{\omega + \lambda_j}{1+\omega} \right| \right\} =: \omega_{opt} +$$



$$\omega_{opt} : \frac{\omega + \lambda_1}{1+\omega} = - \frac{(\omega + \lambda_n)}{1+\omega} \Rightarrow \omega_{opt} = - \frac{(\lambda_1 + \lambda_n)}{2}$$

$$\Rightarrow \delta(S_{opt}) = \frac{\lambda_1 - \lambda_n}{2 - \lambda_1 - \lambda_n}$$

//