

## Fortsetzung Ausgleichsproblem

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \|Ax - b\|$$

QR-Zerlegung von  $Ax = b$

$$Q^T A = \begin{pmatrix} R \\ 0 \end{pmatrix}, Q^T b = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \end{pmatrix}$$

Beweis des Satzes:  $Q$  orthogonal  $\Rightarrow$

$$\|Ax - b\|_2 = \|Q^T(Ax - b)\|_2$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow \|Ax - b\|_2^2 &= \|Q^T(Ax - b)\|_2^2 = \left\| \begin{pmatrix} Rx - b_1 \\ -b_2 \end{pmatrix} \right\|_2^2 \\ &= \|Rx - b_1\|_2^2 + \|b_2\|_2^2 \geq \|b_2\|_2^2 \end{aligned}$$

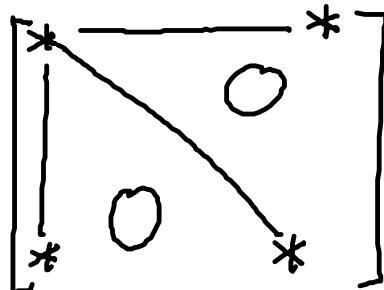
für  $Rx = b_1$ , d.h.  $x = R^{-1}b_1$  wird deshalb das Minimum angenommen. Existenz von  $R^{-1}$ : Folgt aus  $\text{rang}(R) = \text{rang}(A) = n$ . □

Bemerkung  $\|r\|_2 = \|b_2\|$  (Residuum)

## 7.15. Iterative Verfahren

Nötig für sehr große Systeme, um z.B. Bandstruktur auszunutzen.

Bsp A habe Struktur 



sparse matrix

Gauß-Elimination schreibt die Matrix voll und zerstört die Struktur

Ausweg Splitting-Verfahren

### 7.15.1 Splitting-Verfahren

$$A = M - N$$

$$Ax = b$$

$$\Rightarrow \text{Gleichung} \quad Mx = Nx + b$$

Dabei soll  $M$  leicht invertierbar sein (z.B. Diagonalmatrix)

$$\Rightarrow x = M^{-1}Nx + M^{-1}b$$

Fixpunktform

Iterationsverfahren:

$$x^{(k+1)} = M^{-1}Nx^{(k)} + M^{-1}b, k=1,2,\dots \quad (7.53) \quad \text{Startvektor } x^{(0)}$$

Satz 106 Die Fixpunktiteration

$$x^{(k+1)} = Gx^{(k)} + c$$

mit  $G \in \mathbb{R}^{n,n}$  konvergiert genau dann für jeden Startwert  $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ , wenn gilt

$$S(G) < 1,$$

wobei  $S(G)$  der Spektralradius von  $G$  ist,

$$S(G) = \max \{ |\lambda| : \lambda \text{ Eigenwert von } G \}.$$

Beweis für symmetr.  $G$ : Siehe Deufelhard / Kress

□

## Beispiele

### Richardson-Iteration

$$A = \underbrace{I}_{M} - \underbrace{(I-A)}_{N}$$

Iteration

$$\boxed{x^{(k+1)} = x^{(k)} - Ax^{(k)} + b}$$

$$G = I - A$$

$$S(G) = \max \left\{ |1 - \lambda_{\max}(A)|, |1 - \lambda_{\min}(A)| \right\} < 1$$

### Jacobi- oder Gesamtschrittverfahren

$$\square = \begin{matrix} \Delta \\ \circ \end{matrix} + \begin{matrix} \diagdown \\ \circ \end{matrix} + \begin{matrix} \diagup \\ \circ \end{matrix}$$

$\Delta$  : Diagonal

Splitting  $A = \Delta - (L + U)$      $-L$  : Unteres Dreieck  
(ohne Diagonale)

$$\Rightarrow \Delta x = (L + U)x + b$$

$$x = \Delta^{-1}(L + U)x + \Delta^{-1}b$$

$-U$  : Oberes Dreieck

$$\boxed{x^{(k+1)} = \tilde{D}^{-1}(L+U)x^{(k)} + \tilde{D}^{-1}b}$$

Gesamtschrittverfahren

Brauchen zur Konvergenz  $\sigma(\tilde{D}^{-1}(L+U)) < 1$

$$\sigma(\tilde{D}^{-1}(L+U)) \leq \underset{*}{\| \tilde{D}^{-1}(L+U) \|_{\infty}} = \max_i \sum_{j \neq i} \left| \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \right| < 1$$

$\Rightarrow$  erfüllt für strikt diagonal dominante Matrizen A.

$$\left| \begin{array}{l} * \quad G = \tilde{D}^{-1}(L+U) \\ * \quad \|G\|_{\infty} \text{ erfüllt } \|Gx\|_{\infty} \leq \|G\|_{\infty} \|x\|_{\infty} \\ \quad Gx = \lambda x \text{ für E.W. } \forall x \\ \Rightarrow \|Gx\|_{\infty} = |\lambda| \|x\|_{\infty} \\ \|Gx\|_{\infty} \leq \|G\|_{\infty} \|x\|_{\infty} \\ \Rightarrow |\lambda_{\max}| \leq \|G\|_{\infty} \end{array} \right.$$

Gauß-Seidel - Verfahren, (Einzelschrittverfahren)

Form

$$(D-L)x = Ux + b$$

$$x = (D-L)^{-1}Ux + (D-L)^{-1}b$$

$$\boxed{x^{(k+1)} = (D-L)^{-1}Ux^{(k)} + (D-L)^{-1}b}$$

Lsg eines gestaffelten  
Systems pro Schritt

Nachteil - Diese Verfahren sind langsam.

$$x^{(k+1)} = Gx^{(k)} + c$$

Statt

löst man

$$x^{(k+1)} = \omega(Gx^{(k)} + c) + (1-\omega)x^{(k)}$$

Relaxation,  $\omega$  R-parameter

→ Fachliteratur

7.15.2. Das konjugierte Gradientenverfahren  
(cg-Verfahren)

Zu lösen sei wieder

$$Ax = b$$

Voraussetzung:

A symmetrisch und  
positiv definit

Wir minimieren

$$f(x) = \frac{1}{2} x^T A x - b^T x \quad A \in \mathbb{R}^{n,n}$$

Optimierungsaufgabe

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \frac{1}{2} (x, Ax) - (b, x)$$

$$(x, Ax) \geq \delta \|x\|^2$$

$$\delta > 0$$

$$\Rightarrow f \rightarrow \infty$$

$$\|x\| \rightarrow \infty$$

$$\Rightarrow \exists \text{ Min}$$

(Satz von Weierstrass)

$$0 = \nabla f(x) = Ax - b \Rightarrow Ax = b$$

Einfachste Optimierungsmethode dazu:

Gradientenverfahren (Verfahren des  
Steilsten Abstiegs)

$$\hookrightarrow -\nabla f(x)$$

Verfahren läuft so ab: Aktueller Iterations-  
punkt  $x^{(k)}$

- Bestimme Richtung  $d^{(k)} = -\nabla f(x^{(k)})$

- Bestimme Schrittweite  $\alpha_k$ , so dass

$$f(x^{(k)} + \alpha_k d^{(k)}) = \min_{\alpha \in \mathbb{R}} f(x^{(k)} + \alpha d^{(k)})$$

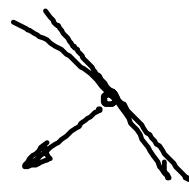
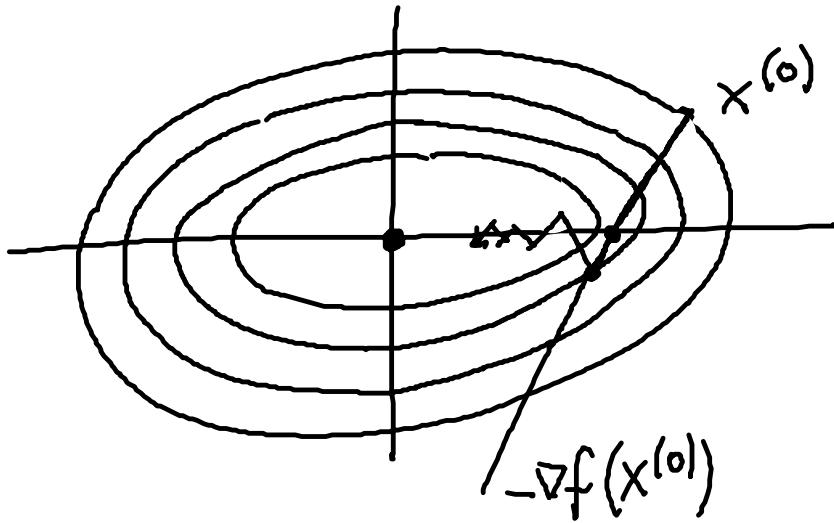
- $x^{(k+1)} = x^{(k)} + \alpha_k d^{(k)}$

Einfach zu implementieren, aber langsam.

Illustration: Niveaulinien von  $\tilde{f}(x) = (x, Ax)$

$A$  sei schlecht kond.  
 $n=2$

Niveaulinien:



Herleitung des konjugierten Gradientenverfahrens

$$f(x) - \tilde{f}(\hat{x}) = \frac{1}{2} (x, Ax) - \frac{1}{2} (\hat{x}, A\hat{x}) - (b, x) + (b, \hat{x})$$

$$\begin{aligned}
 \hat{x} = \tilde{A}^{-1} b \text{ sei} \\
 \text{Optimum} &= \frac{1}{2} (x - \hat{x}, A(x - \hat{x})) \\
 &\quad + (x, \underbrace{A\hat{x}}_b) - (\hat{x}, \underbrace{A\hat{x}}_b) - (b, x) + (b, \hat{x}) \\
 &= \frac{1}{2} (x - \hat{x}, A(x - \hat{x})) \geq 0
 \end{aligned}$$

Führen neue Norm ein, Energienorm

$$\|x\|_A = \sqrt{(x, Ax)}$$

In der neuen Norm gilt

$$f(x) = f(\hat{x}) + \frac{1}{2} \|x - \hat{x}\|_A^2$$

Damit sind die Niveaulinien von  $f$  in der Energienorm Kreislinien.