

# Einführung in die Grundlagen der Numerik

*Vorlesungsmitschriften im Wintersemester 2018/19*

## INHALTSVERZEICHNIS

---

<b>1</b>	<b>Orthogonalisierungsverfahren</b>	<b>1</b>
1.1	Eigenschaften orthogonaler Matrizen . . . . .	1
1.2	Anwendung: Lineare Ausgleichsgeraden . . . . .	1
1.3	Gram-Schmidt-Verfahren . . . . .	4
1.4	Householder-Transformationen . . . . .	5
<b>A</b>	<b>Insights from the exercise sheets</b>	<b>9</b>
A.0	Sheet 0 . . . . .	9
A.1	Sheet 1 . . . . .	9
	<b>Literatur</b>	<b>11</b>
	<b>Index</b>	<b>13</b>



## VORWORT

---

Diese Vorlesungsmitschriften werden in der Vorlesung *Einführung in die Grundlagen der Numerik* von Prof. Ira Neitzel im Wintersemester 2018/19 an der Universität Bonn angefertigt.

Wir versuchen, diese immer unter <https://pankratius.github.io> zu aktualisieren.

Teile, die von der Vorlesung abweichen, sind in **violett** markiert.



## 1. ORTHOGONALISIERUNGSVERFAHREN

---

Betrachte  $A \in \text{GL}_n(\mathbb{R})$ , wobei  $A$  schlecht konditioniert sein kann. Wir wollen ein Gleichungssystem der Form  $Ax = b$ , mit  $b \in \mathbb{R}^n$  gegeben, lösen. Dazu suchen wir eine Orthogonalmatrix  $Q \in \text{O}_n(\mathbb{R})$  und eine obere Dreiecksmatrix  $R \in \text{M}_n(\mathbb{R})$  mit  $A = QR$ . Diese Zerlegung von  $A$  nennt man **Orthogonalzerlegung**. Dann erhalten wir das äquivalente Problem

$$Ax = b \iff QRx = b \iff Rx = Q^T b.$$

### 1.1 Eigenschaften orthogonaler Matrizen

**Lemma 1.1.1.** Sei  $Q \in \text{O}_m(\mathbb{R})$  orthogonal. Dann ist auch  $Q^T$  orthogonal und es gilt

$$\|Qx\| = \|Q^T x\| = \|x\|$$

*Beweis.* Es gilt

$$\|Qx\|^2 = x^T Q^T Q x = x^T x = \|x\|^2.$$

Genauso für  $Q^T$ . □

**Lemma 1.1.2.** Sei  $A \in \text{GL}_n(\mathbb{R})$  regulär und  $Q \in \text{O}_n(\mathbb{R})$  orthogonal. Dann gilt

$$\kappa_2(QA) = \kappa_2(A)$$

*Beweis.* Die Matrixnorm  $\|A\|$  ist durch die euklidische Norm induziert, i.e.

$$\|A\| = \max_{x \neq 0} \frac{\|Ax\|}{\|x\|}.$$

Also folgt aus lemma 1.1.1, dass  $\|QA\| = \|A\|$  gilt.

Betrachte jetzt

$$\|A^{-1}Q^T\| = \max_{x \neq 0} \frac{\|A^{-1}Q^T x\|}{\|x\|} = \max_{x \neq 0} \frac{\|A^{-1}Q^T x\|}{\|Q^T x\|} \stackrel{y:=Q^T x}{=} \max_{y \neq 0} \frac{\|A^{-1}y\|}{\|y\|} = \|A^{-1}\|$$

□

Also ist für das LGS  $Rx = Q^T b : \kappa_2(R) = \kappa_2(A)$ . Also hat sich die Kondition des Problems nicht verschlechtert.

### 1.2 Anwendung: Lineare Ausgleichsgeraden

Betrachte für gegebenes  $b \in \mathbb{R}^n$  und  $A \in \text{M}_n(\mathbb{R})$  das Optimierungsproblem

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

Dieses Problem ist äquivalent zur Optimierung von  $\|Ax - b\|^2$ .

Seien nun  $m$  Tupel  $(y_i, f_i) \in \mathbb{R}^2$  ( $1 \leq i \leq m$ ) gegeben. Gesucht ist diejenige affine Gerade  $c + dy$  in  $\mathbb{R}^2$ , so dass die Summe der Quadrate der Punkte von der Gerade minimal ist. Wir erhalten also das Optimierungsproblem

$$\min_{(c,d) \in \mathbb{R}^2} \left( \sum_{i=1}^m (c + dy_i - f_i)^2 \right) = \min_{(c,d) \in \mathbb{R}^2} \left\| \begin{pmatrix} 1 & y_1 \\ \vdots & \vdots \\ 1 & y_m \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} c \\ d \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} f_1 \\ \vdots \\ f_m \end{pmatrix} \right\|.$$

Betrachte allgemeiner das Polynom

$$p(y) = \sum_{k=0}^{n-1} a_k y^k.$$

Gesucht sind jetzt die Koeffizienten  $a_0, \dots, a_{n-1}$  mit

$$\sum_{j=1}^m (p(y_j) - f_j)^2$$

ist minimal. Schreibe dies ebenfalls als Optimierungsproblem:

$$\min_{a_0, \dots, a_{n-1}} \left\| \begin{pmatrix} y_1^0 & \dots & y_1^{n-1} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ y_m^0 & \dots & y_m^{n-1} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} a_0 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} f_1 \\ \vdots \\ f_m \end{pmatrix} \right\|^2.$$

---

End of Lecture 1

---

Die Existenz der Lösung des Optimierungsproblems folgt aus

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \|Ax - b\| \rightarrow \infty,$$

und einer anschließenden Anwendung des Satzes von Weierstraß auf die kompakten Niveaumengen der Abbildung.

**Theorem 1.2.1.** (Weierstraß) Sei  $X$  ein kompakter metrischer Raum und  $f : X \rightarrow \mathbb{R}$  eine stetige Abbildung. Dann nimmt  $f$  auf  $X$  sowohl ein Maximum als auch ein Minimum an.

Sei  $f : X \rightarrow \mathbb{R}$ , mit  $X \subseteq \mathbb{R}$ . Dann heißt  $x_0 \in X$  ein **lokales Maximum** bzw. **lokales Minimum**, falls es eine Umgebung  $x \in V$  gibt, so dass  $f(x) \leq f(x_0)$  bzw.  $f(x) \geq f(x_0)$  für alle  $x \in V$  gilt.

**Lemma 1.2.2.** Sei  $U \subset \mathbb{R}^n$  offen, und  $f : U \rightarrow \mathbb{R}$ . Angenommen,  $f$  hat in  $x_0 \in U$  eine Extremstelle und ist in  $x_0$  partiell differenzierbar. Dann gilt

$$\nabla f(a) = 0.$$

*Beweis.* Betrachte für ein hinreichend kleines  $\varepsilon > 0$  und  $1 \leq j \leq n$  die Funktion

$$F : (-\varepsilon, \varepsilon) \rightarrow \mathbb{R}, \quad t \mapsto F(x_0 + te_j).$$

Dann hat  $F$  in  $t = 0$  eine Extremstelle, und es gilt

$$0 = F'(0) = \partial_j f(x_0)$$

□

Betrachte zur Lösung des Optimierungsproblems nun immer die Funktion

$$f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}, \quad x \mapsto \frac{1}{2} \|Ax - b\|^2.$$

Dann gilt für beliebiges  $\bar{x} \in \mathbb{R}^n$

$$\begin{aligned} \langle \nabla f(\bar{x}), h \rangle &= \langle A\bar{x} - b, Ah \rangle \\ &= \langle A^T(A\bar{x} - b), h \rangle \end{aligned}$$

Also gilt für eine Extremstelle  $\bar{x}$

$$\nabla f(\bar{x}) = A^T(A\bar{x} - b) \stackrel{!}{=} 0 \iff \boxed{A^T A \bar{x} = A^T b}. \quad (\text{NE})$$

Zur Lösung des Optimierungsproblems müssen wir also ebenfalls ein Gleichungssystem lösen. Die Gleichung (NE) heißt **Normalengleichung**.

Für  $A \in \mathbb{R}^{m,n}$  ist  $B := AA^T$  symmetrisch. Weiterhin ist  $B$  positiv semi-definit, denn es gilt

$$\langle x, Bx \rangle = x^T Bx = x^T AA^T x = \langle A^T x, A^T x \rangle = \|A^T x\|^2 \geq 0.$$

Weiterhin impliziert dies, dass alle Eigenwerte von  $B$  größer gleich null sind. Sei dazu  $\lambda$  ein Eigenwert und  $x$  ein korrespondierender Eigenvektor von  $B$ ,

$$0 \leq \langle Bx, x \rangle = \langle \lambda x, x \rangle = \lambda \|x\|^2.$$

Also ist  $B$  positiv semi-definit. Angenommen,  $A$  hat nun vollen Rang. Dann ist  $A^T$  injektiv. Sei  $x$  ein Eigenvektor von  $B$  zum Eigenwert 0. Dann gilt

$$0 = \langle x, Bx \rangle = \|A^T x\|^2 \implies A^T x = 0 \implies x = 0.$$

Also hat  $B$  nur positive Eigenwerte. Nach dem euklidischen Spektralsatz [Sch18, S. 20.25] ist  $B$  aber diagonalisierbar. Also ist  $B$  sogar invertierbar, und die Normalengleichung hat hier jeweils eine eindeutig bestimmte Lösung. Im folgende habe  $A$  also immer maximalen Rang. Weil  $AA^T$  symmetrisch positiv-definit ist, kann man (NE) mit der Choleskyzerlegung lösen. Es gilt aber  $\kappa_2(AA^T) = \kappa_2(A)^2$ ,

Wie ist die Kondition von  $A$  im nicht-quadratischen Fall definiert?

weshalb weitere Lösungsverfahren betrachtet werden müssen.

Dazu definieren wir die **erweiterte Orthogonalzerlegung** von  $A \in \mathbb{R}^{m,n}$ , mit  $m \geq n$  durch

$$A = QR, \quad \text{mit } Q \in O_m \mathbb{R} \text{ und } R = \begin{pmatrix} \hat{R} \\ 0 \end{pmatrix},$$

wobei  $\hat{R} \in \mathbb{R}^{n,n}$  eine obere Dreiecksmatrix ist.  $R$  heißt in diesem Fall **erweiterte obere Dreiecksmatrix**

Angenommen, eine solche Zerlegung existiert. Dann gilt

$$\begin{aligned} \|Ax - b\|^2 &= \|QRx - b\|^2 \\ &= \|QRX - QQ^Tb\|^2 \\ &= \|Q(Rx + Q^Tb)\| \\ &= \left\| \begin{pmatrix} \hat{R} \\ 0 \end{pmatrix} x - \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix} \right\| \\ &= \left\| \hat{R}x' - y_1 \right\|^2 + \|y_2\|^2, \end{aligned}$$

für passend gewählte  $y_1, y_2$ . Weil  $y_2$  aber fix ist, reicht es,

$$\left\| \hat{R}x - y_1 \right\|^2$$

zu minimieren.

**Theorem 1.2.3.** Sei  $1 \leq n \leq m$  und  $A \in \mathbb{R}^{m,n}$ , mit  $\deg A = n$ . Angenommen,  $A$  hat eine erweiterte Orthogonalzerlegung. Sei

$$Q^T =: \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix},$$

mit  $y_1 \in \mathbb{R}^n$  und  $y_2 \in \mathbb{R}^{m-n}$ . Dann sind äquivalent

- i)  $\bar{x} \in \mathbb{R}^n$  löst das Optimierungsproblem (O).
- ii)  $\hat{R}x = y_1$ .

### 1.3 Gram-Schmidt-Verfahren

Wir wollen die Existenz einer Orthogonalzerlegung von  $A$  zeigen. Dazu verwenden wir [Sch18, S. 11.32]

**Proposition 1.3.1.** (Gram-Schmidtsches Orthogonalisierungsverfahren) Sei  $V$  ein  $n$ -dimensionaler euklidischer Vektorraum und  $(b_1, \dots, b_n)$  eine geordnete Basis von  $V$ . Für  $1 \leq i \leq n$  sei

$$V_i := \text{Lin}(b_1, \dots, b_i),$$

die also eine Flagge

$$0 = V_0 \subset V_1 \subset \dots \subset V_n = V$$

bilden. Dann gibt es eine geordnete Orthogonalbasis  $(\hat{b}_1, \dots, \hat{b}_n)$  von  $V$ , so dass

$$V_i = \text{Lin}(\hat{b}_1, \dots, \hat{b}_i) \tag{*}$$

gilt.

**Theorem 1.3.2.** Für jede reguläre Matrix  $A \in \text{GL}_n(\mathbb{R})$  existiert eine orthogonale Matrix  $Q \in \text{O}_n(\mathbb{R})$  und eine obere Dreiecksmatrix  $R \in \text{M}_n \mathbb{R}$ , so dass  $A = QR$  gilt.



*Beweis.* Aus (\*) folgt, dass für die Abbildung

$$g : V \rightarrow V, b_i \mapsto \hat{b}_i$$

oben die Koordinatenmatrix bezüglich  $B$  in oberer Dreiecksform sein muss. Weiterhin ist  $g$  per Definition ein Isomorphismus.

Betrachte nun den konkreten Fall für  $A \in \text{GL}_n(\mathbb{R})$ . Dann bilden die Spalten von  $A^{-1}$  eine geordnete Basis von  $\mathbb{R}^n$ . Also gibt es eine obere Dreiecksmatrix  $g$ , so dass

$$gA^{-1} = Q,$$

wobei  $Q \in \text{O}_n(\mathbb{R})$  orthogonal ist. Dabei haben wir benutzt, dass eine Matrix  $Q$  genau dann orthogonal ist, wenn ihre Spalten eine Orthonormalbasis von  $\mathbb{R}^n$  bilden [schroer]. Damit erhalten wir aber

$$A = Q^{-1}g,$$

und  $Q^{-1} \in \text{O}_n(\mathbb{R})$ , weil die orthogonalen Matrizen eine Gruppe bilden. □

## 1.4 Householder-Transformationen

Betrachte für ein fixes  $w \in \mathbb{R}^s$  mit  $w^T w = 1$  die Abbildung

$$H : \mathbb{R}^s \rightarrow \mathbb{R}^s, x \mapsto x - 2ww^T x.$$

Die Abbildung  $H$  heißt **Householder-Spiegelung**.

**Proposition 1.4.1.** *Für ein solches  $H$  gilt*

$$i) \quad H^T = H$$

$$ii) \quad H^2 = E_s,$$

also ist  $H$  insbesondere eine orthogonale Matrix,  $H \in \text{O}_s(\mathbb{R})$ .

*Beweis.* i)  $H^T = (E_s - 2ww^T)^T = E_s^T - 2(w^T)(w^T) = E_s - 2ww^T = H$

ii) Es gilt  $\mathbb{R}^s = \text{Lin}(w) \perp (\text{Lin}(w))^\perp$ . Weil  $H$  linear ist, genügen die folgenden beiden Ergebnisse

$$H(w) = w - 2(ww^T)w = w - 2w(w^T w) = w - 2w = -w,$$

und für  $v \perp w$

$$H(v) = v - 2(ww^T)v = v - 2w(w^T v) = v.$$

□

Die Idee ist jetzt, eine gegebene Matrix  $A$  durch Householder-Transformationen in eine verallgemeinerte obere Dreiecksform zu bringen. Dazu wollen wir zuerst einen Vektor  $w \in \mathbb{R}^2$  finden, so dass die Spiegelung der ersten Spalte von  $A$  an  $w$  ein skalares Vielfaches des ersten Einheitsvektors ist. Induktiv fhrt man dann mit der  $m - 1 \times n - 1$ -Teilmatrix fort:

$$\begin{pmatrix} a_{11} & \times & \times & \times \\ \times & a_{22} & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times \end{pmatrix} \rightsquigarrow \begin{pmatrix} \times & \times & \times & \times \\ 0 & a_{22} & \times & \times \\ 0 & \times & \times & \times \\ 0 & \times & \times & \times \\ 0 & \times & \times & \times \end{pmatrix} \rightsquigarrow \begin{pmatrix} \times & \times & \times & \times \\ 0 & \times & \times & \times \\ 0 & 0 & \times & \times \\ 0 & 0 & \times & \times \\ 0 & 0 & \times & \times \end{pmatrix}$$

**Lemma 1.4.2.** Sei  $0 \neq x \in \mathbb{R}^s$ , so dass  $x \ni \text{Lin } e_1$ . Fur

$$w := \frac{x + \sigma e_1}{\|x + \sigma e_1\|} \text{ mit } \sigma = \pm \|x\|$$

gilt:

$$i) \|w\| = 1,$$

$$ii) (E_s - 2ww^T)x = -\sigma e_1$$

*Beweis.* Es gilt  $\|x + \sigma e_1\|$ , da  $x$  und  $e_1$  nach Voraussetzung linear unabhangig sind. i) folgt dann sofort. ii) folgt durch rechnen:

$$\begin{aligned} \|x + \sigma e_1\|^2 &= \langle x + \sigma e_1, x + \sigma e_1 \rangle = \langle x, x \rangle + 2\langle x, e_1 \rangle + \sigma^2 \langle e_1, e_1 \rangle \\ &= 2\langle x, x \rangle + 2\sigma \langle e_1, x \rangle \\ &= 2\langle x + \sigma e_1, x \rangle \end{aligned}$$

Mit der Definition von  $w$  folgt

$$\begin{aligned} 2w^T x &= \frac{2(x + \sigma e_1)^T x}{\|x + \sigma e_1\|} \\ &= \frac{2\langle x + \sigma e_1, x \rangle}{\|x + \sigma e_1\|} \\ &= 2\|x + \sigma e_1\|, \end{aligned}$$

so dass wir schlussendlich

$$2ww^T x = \frac{x + \sigma e_1}{\|x + \sigma e_1\|} \|x + \sigma e_1\| \implies (E_s - 2ww^T)x = x - (x + \sigma e_1) = -\sigma e_1$$

erhalten. □

Sei nun  $a \in \mathbb{R}^{m,n}$  mit vollem Rang. Setze

$$A^{(1)} := A, \text{ und}$$

matrix  $A^{(k)}$  hinzufügen.

Wir suchen nun eine orthogonale Matrix  $\hat{H}_k \in O_m(\mathbb{R})$ , so dass

$$A^{(k+1)} = \hat{H}_k A^{(k)} \text{ mit } \hat{H}_k = \begin{pmatrix} I_{k-1} & 0 \\ 0 & H_k \end{pmatrix},$$

woher kommen die beiden Matrizen?

Nach lemma 1.4.2 gibt es aber eine Householder-Transformation  $H_k$ , so dass

$$H_k \begin{pmatrix} \tilde{a}_{k,k}^{(k)} \\ \vdots \\ \tilde{a}_{m,k}^{(k)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -\sigma_k \\ 0 \\ \vdots \end{pmatrix}$$

ist. Iterativ erhalten wir eine Matrix

$$R := \hat{H}_{n^*-1} \dots \hat{H}_1 A \in \mathbb{R}^{m,n}$$

die in verallgemeinerter oberer Dreiecksform ist. Also gilt, weil die  $\hat{H}_k$  orthogonal sind,

$$A = \left( \hat{H}_{n^*-1} \dots \hat{H}_1 \right)^T R = \hat{H}_1^T \dots \hat{H}_{n^*-1}^T R$$

Also haben wir gezeigt:

**Theorem 1.4.3** (Existenz einer QR-Zerlegung). *Zu jeder Matrix  $A \in \mathbb{R}^{m,n}$  mit  $m > n$  und maximalem Rang gibt es eine orthogonale Matrix  $Q \in O_n(\mathbb{R})$  sowie eine reguläre Matrix  $R \in \mathbb{R}^{m,n}$  mit*

$$R \begin{pmatrix} \hat{R} \\ 0 \end{pmatrix} \text{ und } \hat{R} \in M_n(\mathbb{R}) \text{ in oberer Dreiecksform,}$$

so dass

$$A = QR.$$

**Example 1.4.4.** Betrachte

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 5 \\ 0 & 2 \\ 0 & 0 \\ 4 & 5 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{4,2}$$

- i) Spiegelung von  $v_1 := (3, 0, 0, 4)^T$  auf  $(-1, 0, 0, 0)^T$ : Setze  $\sigma_1 = 1$  und es gilt  $\|v_1\| = 5$ .  
Nach lemma 1.4.2 ist für

End of Lecture 3



## A.0 Sheet 0

**Definition A.0.1.** Die **Frechet-Ableitung** bezeichnet die gewöhnliche totale Ableitung einer Funktion  $\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ .

**Definition A.0.2.** Sei  $A \in M_n(\mathbb{K})$ . Der **Spektralradius** von  $A$  ist definiert als

$$\rho(A) := \max\{|\lambda_1|, \dots, |\lambda_n|\},$$

wobei  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  die (möglicherweise komplexen) Eigenwerte von  $A$  darstellen.

**Proposition A.0.3.** Sei  $M \in M_n(\mathbb{R})$ , und

$$\varphi : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n, x \mapsto Mx + c.$$

Dann sind äquivalent:

i) Für den Spektralradius  $p$  gilt  $\rho(M) < 1$ .

ii) Die Fixpunktiteration

$$x_{k+1} := \varphi(x_k)$$

konvergiert für ein beliebiges  $x_0 \in \mathbb{R}^n$ .

**Solution A.0.2.** Es gilt für das in der Aufgabenstellung spezifizierte  $\psi$ :

$$\{\text{Eigenwerte von } \psi\} = \lambda + (1 - \lambda) \cdot \{\text{Eigenwerte von } \varphi\},$$

wobei jeweils nur der lineare Teil betrachtet wurde. Nutze nun proposition [A.0.3](#).

**Proposition A.0.4.** Das Jacobi-Verfahren für die Matrix

$$A = D - L - R$$

konvergiert, falls für die Matrix

$$I_{Jac.} := D^{-1}(L + R)$$

der Spektralradius größer 1 ist. Es konvergiert nicht, wenn der Spektralradius kleiner 1 ist.

**Definition A.0.5.** Die **Newton-Iteration** ist gegeben durch

$$x_{k+1} := x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}$$

## A.1 Sheet 1

**Proposition A.1.1.** Für  $A \in \mathbb{R}^{m,n}$  ist die Operatornorm bzgl. der euklidischen Norm gegeben durch

$$\|A\|_2 = \rho(A^T A)$$



## LITERATUR

---

[Sch18] Jan Schrøer. **Lineare Algebra**. Vorlesungsskript, 2018.





## INDEX

---

Extremstelle, [2](#)

Householder-Spiegelung, [5](#)

Normalengleichung, [3](#)

obere Dreiecksmatrix

erweiterte, [4](#)

Orthogonalzerlegung, [1](#)

erweiterte, [3](#)

Existenz, [7](#)

Spektralradius, [9](#)