

QR-Zerlegung

Gegeben $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ (meist $m \geq n$)

Ziel Alternatives Verfahren zur Berechnung einer

Zerlegung $A = QR$

mit $Q \in \mathbb{R}^{m \times m}$ orthogonal

und $R \in \mathbb{R}^{m \times n}$ rechte obere Dreiecksmatrix

(Gram-Schmidt liefert schon so eine Zerlegung)

$$(r_{ij})_{i,j=1}^{m,n} = R = \underbrace{\begin{bmatrix} \tilde{R} \\ 0 \end{bmatrix}}_m \quad \tilde{R} \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

$$r_{ij} = 0 \text{ für } i > j$$

Anwendung

- LGS
- Lineare Ausgleichsprobleme (\rightarrow nächst Woche)
- Eigenwerte (\rightarrow Numerik II)

1) Householder-Transformationen

(1.1) Definition

Für $v \in \mathbb{R}^m$ mit $\|v\|_2 = 1$ heißt

$Q = I - 2vv^T$ Householdermatrix zum Vektor v

\leftarrow euklidische Norm $(v^T v)^{1/2}$

(1.2) Satz

Sei Q eine Householdermatrix zum Vektor v

Dann gilt:

i) Q ist symmetrisch

ii) Q ist orthogonal

iii) $Qv = -v$

iv) Für $w \in \mathbb{R}^m$ mit $w^T v = 0$ gilt $Qw = w$
 $\hat{=}$ w steht senkrecht auf v

Beweis i) $Q^T = (\mathbb{I} - 2vv^T)^T = \mathbb{I} - 2(vv^T)^T = Q$

ii) $Q^T Q = (\mathbb{I} - 2vv^T)(\mathbb{I} - 2vv^T)$
 $= \mathbb{I} - 4vv^T + 4\underbrace{vv^T vv^T}_{=1} = \mathbb{I}$

iii) $Qv = \mathbb{I}v - 2\underbrace{vv^T v}_{=1} = -v$

iv) $Qw = w - 2\underbrace{vv^T w}_{=0} = w$

□

(1.3) Geometrische Interpretation

Q beschreibt eine Spiegelung an der Hyperebene, die senkrecht auf v steht

2) Algorithmus (QR-Zerlegung)

(3)

Notation $a^{(j)}$ j -te Spalte von A $A = \begin{bmatrix} | & a^{(1)} & \dots & a^{(n)} & | \\ \hline \end{bmatrix}$
 " $A[:, [j]]$

(2.1) Idee

① Suche $v_1 \in \mathbb{R}^m$ $\|v_1\|_2 = 1$ mit $Q_1 a^{(1)} = \begin{pmatrix} \kappa_1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} = \kappa_1 e_1$ \leftarrow 1. te kanonische Basisvektor

Dann ist

$$Q_1 A = \left[\begin{array}{c|c} \kappa_1 & * \\ \hline 0 & A^{(1)} \\ \vdots & \\ 0 & \end{array} \right] \quad \text{für } A^{(1)} \in \mathbb{R}^{(m-1) \times (n-1)}$$

② Suche $v_2 \in \mathbb{R}^{m-1}$ $\|v_2\|_2 = 1$ mit

$$\tilde{Q}_2 A^{(1)} = \begin{pmatrix} \mathbb{I}_{m-1} - 2v_2 v_2^T \end{pmatrix} A^{(1)} = \left[\begin{array}{c|c} \kappa_2 & * \\ \hline 0 & A^{(2)} \\ \vdots & \\ 0 & \end{array} \right]$$

und setze $Q_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \tilde{Q}_2 & & \\ \vdots & & \ddots & \\ 0 & & & 1 \end{bmatrix}$

Dann ist

$$Q_2 Q_1 A = \left[\begin{array}{cc|c} \kappa_1 & \kappa_2 & * \\ \hline 0 & \kappa_2 & \\ \vdots & \vdots & \\ 0 & 0 & \end{array} \right] \quad \text{us.w.}$$

nach n Schritten

$$Q_n Q_{n-1} \dots Q_2 Q_1 A = R \quad \text{Setze } Q := Q_1^T Q_2^T \dots Q_n^T$$

und erhalte $A = QR$

(2.2) Details

$a = \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^m$ Wie wählt man v $\|v\|_2 = 1$

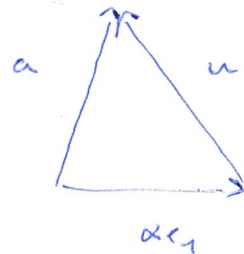
so, dass $(I_m - 2vv^T)a = \alpha e_1$?

• $\|a\|_2 = \|Qa\|_2 = \|\alpha e_1\|_2 = |\alpha| \|e_1\|_2 = |\alpha|$

$\leadsto \alpha = \pm \|a\|_2$ (wähle $\alpha = -\text{sign}(a_1) \|a\|_2$)

• $u := a - \alpha e_1$

$$v = \frac{u}{\|u\|_2}$$



Dann ist $\|v\|_2 = 1$

Wegen $\|u\|_2^2 = (a - \alpha e_1)^T (a - \alpha e_1)$
 $= \alpha^2 - 2\alpha a^T e_1 + \alpha^2 = 2\alpha(\alpha - a_1)$

und $u^T a = a^T a - \alpha e_1^T a = \alpha(\alpha - a_1)$

ist $Qa = (I - 2vv^T)a = a - \frac{2u(u^T a)}{\|u\|_2^2}$
 $= a - \frac{2\alpha(\alpha - a_1)}{2\alpha(\alpha - a_1)} u = a - u = \alpha e_1$