



ulm university universität
uulm

**Fakultät für
Mathematik und
Wirtschafts-
wissenschaften**

Institut für Numerische
Mathematik

Cache-optimierte QR-Zerlegung

Bachelorarbeit an der Universität Ulm

Vorgelegt von:

Florian Krötz
florian.kroetz@uni-ulm.de

Gutachter:

Dr. Michael Lehn
Dr. Andreas Borchert

Betreuer:

Dr. Michael Lehn

2018

Fassung 5. Mai 2018

© 2018 Florian Krötz

Satz: PDF- \LaTeX 2 _{ϵ}

Inhaltsverzeichnis

1	Einleitung	1
1.1	Cache	1
1.2	Intel MKL	1
1.2.1	QR Anwendung oder so was	1
2	BLAS	2
2.1	Datenstruktur für Matrizen	2
2.2	Einige BLAS-Routinen	3
2.2.1	Matrix-Matrix Produkt (gemm)	3
2.2.2	Matrix-Vector Produkt (gemv)	3
2.2.3	Rank1 update (ger)	4
2.2.4	Matrix-Matrix Produkt (trmm)	4
2.2.5	Matrix-Vector Produkt (trmv)	4
3	QR-Zerlegung	5
3.1	Definition	5
3.1.1	Beispiel	5
3.2	Householder-Transformation	6
3.2.1	Householder Vector	7
3.2.2	Householder-Transformation anwenden	9
3.3	Geblockte QR-Zerlegung	10
3.3.1	Calc Factor T larft	10
3.3.2	Apply H larfb	11
3.3.3	Iterativer Algorithmus	13
4	Implementierung und Benchmarks	14
4.1	Fehler Schätzer	14
4.2	MKL Wrapper	14
4.3	Benchmarks	14
A	Quelltexte	15

B Block Reflector	16
B.0.1 Orthogonal	20
Literaturverzeichnis	21

1 Einleitung

Für was brauch ich die QR?

Warum muss die schnell sein?

Warum das ganze?

1.1 Cache

Wie funktioniert der Und warum Cache-Optimierung

1.2 Intel MKL

Kapitel über die Wichtigkeit der Intel MKL.

1.2.1 QR Anwendung oder so was

-LGS -Ausgleichsprobleme -QR-Verfahren

2 BLAS

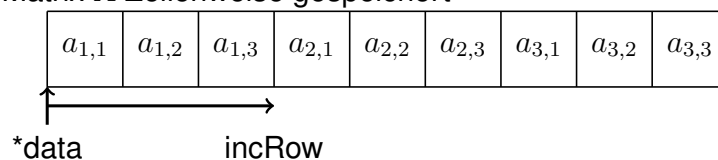
Die Abkürzung BLAS steht für Basic Linear Algebra Subprograms.

2.1 Datenstruktur für Matrizen

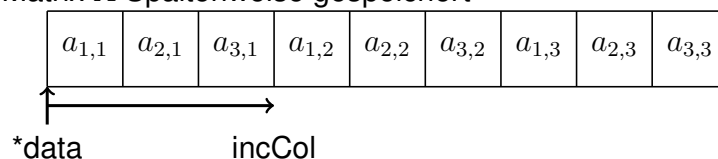
Vollbesetzte Matrizen werden bei BLAS entweder Zeilen- oder Spaltenweise abgespeichert. Das bedeutet entweder Zeilen- oder Spalten der Matrix liegen hintereinander im Speicher.

$$A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} \\ a_{2,1} & a_{2,2} & a_{2,3} \\ a_{3,1} & a_{3,2} & a_{3,3} \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{m \times n}$$

Matrix A Zeilenweise gespeichert



Matrix A Spaltenweise gespeichert



Eine Datenstruktur benötigt ein Zeiger auf eine Speicherfläche, Informationen ob die Matrix Zeilen- oder Spaltenweise gespeichert ist und die Dimension der Matrix.

So eine Datenstruktur könnte in C so aussehen.

```
1 struct Matrix {
```

```
2 double * data;  
3 std::ptrdiff_t incRow, incCol;  
4 std::size_t numRows, numCols;  
5 }
```

Für Intel MKL Routinen müssen die Matrizen zeilenweise gespeichert sein.

2.2 Einige BLAS-Routinen

Im Folgenden werden einige BLAS-Routinen beschrieben, die bei der QR-Zerlegung benutzt werden. BLAS-Routinen werden meist nach folgendem Schema benannt. Der erste Buchstabe im Namen gibt an für welchen Datentype die Funktion implementiert wurde. Der Rest beschreibt die Funktion der Funktion.

Beispiel: „dgemm“, das d zeigt an die Funktion ist für Doubles und „gemm“ steht für „generel Matrix Matrix“, die Funktion berechnet also das Matrix-Matrix Produkt für Matrizen deren Einträge Doubles sind.

2.2.1 Matrix-Matrix Produkt (gemm)

Die „gemm“ Funktion berechnet das Matrix-Matrix Produkt. Der Funktion werden die Matrizen A , B und C und die Skalare α und β übergeben. Außerdem werden 2 Flags übergeben ob die Matrizen A und B transponiert werden sollen.

Die Funktion berechnet

$$C \leftarrow \beta C + \alpha AB \quad (2.1)$$

Falls $\beta = 0$ wird die Matrix C zuerst mit Nullen initialisiert. Falls C Einträge hat die NaN (Not a Number) sind, werden diese somit mit 0 überschrieben.

2.2.2 Matrix-Vector Produkt (gemv)

Die Funktion „gemv“ berechnet das Matrix-Vector Produkt. Der Funktion wird die Matrix A die Vektoren x und y und die Skalare α und β übergeben. Außerdem wird ein Flag übergeben das anzeigt ob die Matrixa Transponiert werden soll.

Die Funktion berechnet

$$y \leftarrow \beta y + \alpha Ax \quad (2.2)$$

Falls $\beta = 0$ wird der Vektor y zuerst mit Nullen initialisiert. Falls y Einträge hat die NaN (Not a Number) sind, werden diese somit mit 0 überschrieben.

2.2.3 Rank1 update (ger)

Die Funktion „ger“ berechnet ein dyadische Produkt aus den Vektoren x und y , skaliert die daraus resultierende Matrix mit α und addiert das Ergebnis auf A .// Der Funktion wird die Matrix A die Vektoren x und y und das Skalar α übergeben.

Die Funktion berechnet

$$A \leftarrow A + \alpha xy^T \quad (2.3)$$

2.2.4 Matrix-Matrix Produkt (trmm)

Die Funktion „trmm“ berechnet das Matrix-Matrix Produkt einer Dreiecksmatrix mit einer voll besetzten Matrix. Der Funktion wird die Dreiecksmatrix A , die Matrix B und das Skalar α übergeben. Außerdem werden Flags mit übergeben die anzeigen ob A eine obere oder unter Dreiecksmatrix ist, ob A eine strikte oder unipotente Dreiecksmatrix ist, ob A von links oder rechts auf B multipliziert werden soll und ob A transponiert werden soll.

Die Funktion berechnet

$$B \leftarrow \alpha \cdot op(A) \cdot B \quad \text{or} \quad B \leftarrow \alpha \cdot B \cdot op(A) \quad (2.4)$$

2.2.5 Matrix-Vector Produkt (trmv)

Die Funktion berechnet das Matrix-Vector Produkt für Dreiecksmatrizen. Die Funktion berechnet

$$x \leftarrow \alpha Ax \quad (2.5)$$

3 QR-Zerlegung

3.1 Definition

Eine Matrix $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m \geq n$ besitzt eine eindeutige QR-Zerlegung.

$$A = QR \quad (3.1)$$

mit einer orthogonalen Matrix $Q \in \mathbb{R}^{m \times m}$ und einer oberen Dreiecksmatrix $R \in \mathbb{R}^{n \times n}$ [2]

Eine QR Zerlegung kann mit einer Householder-Transformation berechnet werden.

3.1.1 Beispiel

Lösung eines Minimierungsproblem

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \|Ax - b\|^2 \quad (3.2)$$

mit Matrix $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ mit $\text{rang}(A) = n < m$ für die eine QR Zerlegung existiert. R besitzt die Gestalt

$$R = \begin{pmatrix} * & * & * \\ & * & * \\ \hline & & * \\ & & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \hat{R} \\ \hline 0 \end{pmatrix}$$

\hat{R} stellt eine obere Dreiecksmatrix dar. Damit kann man das Minimierungs Problem wie folgt modifizieren mit $A = QR$

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \|Ax - b\|^2 = \min_{x \in \mathbb{R}^n} \|Q^T(Ax - b)\|^2 = \min_{x \in \mathbb{R}^n} \|Rx - Q^T b\|^2 \quad (3.3)$$

Also löst

$$Rx = Q^T b \quad (3.4)$$

das Minimierungsproblem (3.2). Da R eine Dreiecksmatrix ist, lässt sich (3.4) leicht mit Rückwärtseinsetzen lösen.

3.2 Householder-Transformation

Sei $v \in \mathbb{R}^n$ und $\tau \in \mathbb{R}$ dann wir die $n \times n$ Matrix

$$H = I - 2 \frac{vv^T}{v^T v} \quad (3.5)$$

als Householder-Transformation und der Vektor v als Householder-Vektor bezeichnet. Eine Householder-Transformation $H = I - 2 \frac{vv^T}{v^T v}$ ist orthogonal und symmetrisch. [2]

Die Householder-Transformation spiegelt den Vektor x auf die Achse x_1 . Dazu multipliziert man H von links auf x .

$$Hx = \alpha e_1 \quad (3.6)$$

mit $\alpha \in \mathbb{R}$ und e_1 erster kanonischer Einheitsvektor. Der Householder-Vektor steht senkrecht auf der Achse an der x gespiegelt wird.

Die Abbildung 3.1 veranschaulicht die Spiegelung der Vektors x and der gestrichelt eingezeichneten Ebene auf die x_1 Achse. [Abbildung 3.1]

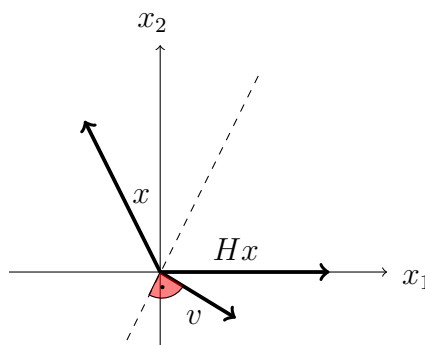


Abbildung 3.1: Beispiel Householder-Transformation mit $x = (-1, 2)^T$

Eine Householder-Transformation kann die eine Matrix A wie folgt transformieren.

$$H_1 A = \begin{pmatrix} * & * & * & * \\ 0 & * & * & * \\ 0 & * & * & * \\ 0 & * & * & * \end{pmatrix}, \quad H_2 H_1 A = \begin{pmatrix} * & * & * & * \\ 0 & * & * & * \\ 0 & 0 & * & * \\ 0 & 0 & * & * \end{pmatrix}$$

So erhält man folgende Faktorisierung

$$R = H_{n-1} H_{n-2} \cdot \dots \cdot H_1 A \Leftrightarrow A = (H_1 \cdot \dots \cdot H_n) R \Rightarrow Q = H_1 \cdot \dots \cdot H_n$$

Q ist also das Produkt aller Householder-Transformationen.

3.2.1 Householder Vector

Wie muss der Vektor v aussehen damit (3.6) gilt.

„Mit $Hx = x - 2 \frac{vv^T}{v^T v} x = x - \lambda v \stackrel{!}{=} \alpha e_1$ folgt $v \in \text{span}\{x - \alpha e_1\}$.“ [2] Warum?

Setze nun $v = x - \alpha e_1$ in $Hx = \alpha e_1$ ein

$$\begin{aligned} Hx &= x - \frac{2}{v^T v} v (v^T x) = x - 2 \frac{v^T x}{v^T v} v \\ &= x - \frac{(x - \alpha e_1)^T x}{\|x - \alpha e_1\|_2^2} (x - \alpha e_1) = \underbrace{\left(1 - \frac{2(x - \alpha e_1)^T x}{\|x - \alpha e_1\|_2^2}\right)}_{\stackrel{!}{=} 0} x + \alpha e_1 \underbrace{\frac{2(x - \alpha e_1)^T x}{\|x - \alpha e_1\|_2^2}}_{\stackrel{!}{=} 1} \stackrel{!}{=} \alpha e_1 \end{aligned}$$

Damit das letzte $=$ gilt muss

$$\begin{aligned} 1 &= \frac{2(x - \alpha e_1)^T x}{\|x - \alpha e_1\|^2} \\ \Leftrightarrow (x - \alpha e_1)^T (x - \alpha e_1) &= 2x^T x - 2\alpha x_1 \\ \Leftrightarrow x^T x - 2\alpha x_1 + \alpha^2 &= 2x^T x - 2\alpha x_1 \\ \Leftrightarrow \alpha &= \pm \sqrt{x^T x} \end{aligned}$$

Wie ist das Vorzeichen von $\alpha = \pm \sqrt{x^T x}$ zu wählen um $v = x - \alpha e_1$ zu berechnen?

Wählt man das Vorzeichen positive kann Auslöschung auftreten falls x annähernd ein positives Vielfaches von e_1 ist.

LAPACK [3] vermeidet die Auslöschung indem das Vorzeichen entgegengesetzt gewählt wird. Das bedeutet x wird immer auf die gegenüberliegende Seite gespiegelt.

Im Numerik 1 Skript [2] wird das Vorzeichen immer positiv gewählt

$\alpha = |\sqrt{x^T x}| = \|x\|_2$. Eine mögliche Auslöschung im Fall $x_1 > 0$ wird hier durch die Umformung

$$v_1 = x_1 - \|x\|_2 = \frac{x_1^2 - \|x\|_2^2}{x_1 + \|x\|_2} = \frac{-(x_2^2 + \dots + x_n^2)}{x_1 + \|x\|_2}$$

vermieden.

Der Vorteil bei der von LAPACK verwendeten Methode ist, dass hier nur die Norm berechnet werden muss wohingegen bei dem anderen Algorithmus das Skalarprodukt $x^T x$ berechnet werden muss was bei Vektoren mit vielen Einträgen und großen Werten schneller zu einem Überlauf führen kann. Es muss jedoch ein Algorithmus gewählt werden der die Norm berechnet $\|x\| = \sqrt{x^T x}$ ohne das Skalarprodukt explizit auszurechnen.

Der Vektor v wird mit

$$v = \frac{x - \alpha e_1}{x_1 - \alpha}$$

normiert, so dass $v_1 = 1$ gilt, um ihn später auf der frei werdenden Diagonalen von A speichern zu können.

Mit der Normierung kann man den Faktor $\tau = \frac{2}{v^T v}$ berechnen.

$$\tau = \frac{2}{v^T v} = \frac{2(x_1 - \alpha)^2}{(x - \alpha e_1)^T (x - \alpha e_1)} = \frac{2(x_1 - \alpha)^2}{\|x\|_2^2 - 2\alpha x^T e_1 + \alpha^2} = \frac{2(x_1 - \alpha)^2}{2\alpha(\alpha - x_1)} = \frac{x_1 - \alpha}{\alpha}$$

Algorithmus 1 Householder-Vector(LAPACK DLARFG)

Input: $x \in \mathbb{R}^n$

$\alpha = -1 * \text{sign}(x_1) \|x\|_2$

$\tau = \frac{x_1 - \alpha}{\alpha}$

$v = \frac{x}{x_1 - \alpha}$

$v = \frac{x}{x_1 - \alpha}$

Output: Householder-Vektor v , τ

3.2.2 Householder-Transformation anwenden

Ein aufwändiges Matrix-Matrix Produkt kann bei der Anwendung der Householder-Matrix $H = I - \tau vv^T$ auf die Matrix A umgangen werden, indem man geschickt Klammert.

$$HA = (I - \tau vv^T)A = A - \tau(vv^T)A = A - \tau v * (v^T * A)$$

Statt eines Matrix-Matrix Produkts, muss man nun nur ein Matrix-Vektor Produkt und ein dyadisches Produkt berechnen. Das Matrix-Vektor Produkt und das dyadische Produkt haben nur einen Aufwand von $O(n^2)$.

Das führt auf den Algorithmus 2.

Algorithmus 2 Ungeblockte Householder-Transformation

```

Input:  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ 
for  $i = 0 : n$  do
     $[v, \tau] = \text{housevector}(A(i : m, i))$ 
     $w \leftarrow v^T * A(i : m, i : n)$  (dgemv)
     $A(i : m, i : n) \leftarrow \tau * v * w + A$  (dger)
    if  $i > m$  then
         $A(i + 1 : m, i) \leftarrow v(2 : m - i + 1)$ 
    end if
end for
Output:  $A$  QR zerlegt, Vektor  $\tau \in \mathbb{R}^n$ 

```

Der Algorithmus 2 überschreibt die Matrix A mit R . Da R eine obere Dreiecksmatrix ist, werden unter der Diagonalen die Householder-Vektoren gespeichert. Da die Householder-Vektoren auf $v_1 = 1$ normiert wurden muss das Erste Element des Vektors nicht mit gespeichert werden und der Householder-Vektor hat unter R platz. A hat also die Form

$$A = \begin{pmatrix} R & R & R \\ v_1 & R & R \\ v_1 & v_2 & R \\ v_1 & v_2 & v_3 \end{pmatrix}$$

3.3 Geblockte QR-Zerlegung

Ein geblockter Algorithmus ist sinnvoll um bei großen Matrizen den Cache optimal auszunutzen.

Die Matrix $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ wird nun geblockt, mit einer geeigneten Blockgröße bs betrachtet.

$$A = \left(\begin{array}{c|c} A_{0,0} & A_{0,bs} \\ \hline A_{bs,0} & A_{bs,bs} \end{array} \right) \quad (3.7)$$

Die Abbildung 3.2 zeigt schematisch die Partitionierung von A.

Nun wird QR Zerlegung für den Block $\begin{pmatrix} A_{0,0} \\ A_{bs,0} \end{pmatrix}$ mit dem ungeblockten Algorithmus 2 berechnet.

$$\begin{pmatrix} A_{0,0} \\ A_{bs,0} \end{pmatrix} \leftarrow \begin{pmatrix} Q_{0,0} \setminus R_{0,0} \\ Q_{bs,0} \end{pmatrix} \quad (3.8)$$

Das Bedeutet im block $A_{0,0}$ steht nun auf und über der Diagonalen $R_{0,0}$, unterhalb der Diagonalen und im block $A_{bs,0}$ stehen die Householder-Vektoren.

Aus den Householder-Vektoren wird einer obere Dreiecksmatrix $T \in \mathbb{R}^{bs \times bs}$ für die gilt $H_0 \cdot \dots \cdot H_{bs} = H = I - V * T * V^T$ berechnet.

Wende H^T auf $A_{0,bs}$ und $A_{bs,bs}$ an.

$$\begin{pmatrix} A_{0,bs} \\ A_{bs,bs} \end{pmatrix} \leftarrow H^T \begin{pmatrix} A_{0,bs} \\ A_{bs,bs} \end{pmatrix} \quad (3.9)$$

Betrachte nun den Block $A_{bs,bs}$ wie in (3.7), in der Abbildung 3.2 gestrichelt Dargestellt.

[Abbildung 3.2]

3.3.1 Calc Factor T larft

Die Funkton bekommt eine Dreiecksmatrix $V \in \mathbb{R}^{m \times k}$ einen Vektor $\tau \in \mathbb{R}^k$ und eine Matrix $T \in \mathbb{R}^{k \times k}$ übergeben. Die Funktion berechnet eine Dreiecksmatrix T so

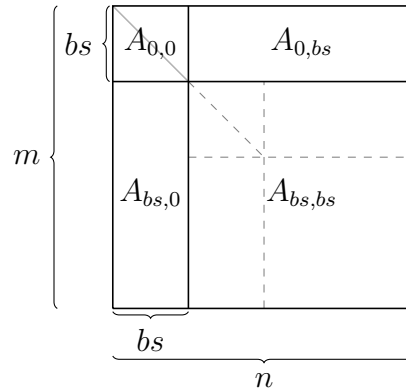


Abbildung 3.2: Partitionierung von A

dass

$$H_1 H_2 \dots H_k = I - VTV^T \quad \text{mit} \quad H_i = I - \tau_i v_i v_i^T$$

Warum und wie das funktioniert wird hier beschreiben [1].

3.3.2 Apply H larfb

Die Funktion `larfb` bekommt eine Dreiecksmatrix $V \in \mathbb{R}^{m \times k}$, eine Dreiecksmatrix $T \in \mathbb{R}^{k \times k}$ und eine Matrix $C \in \mathbb{R}^{m \times n}$ übergeben. Die Funktion wendet eine Block Reflector Matrix $H = C - VTV^T$ von rechts auf die Matrix C an. Mit einem weiteren Übergabeparameter kann angegeben werden ob die Block Reflector Matrix noch transponiert werden soll. Die Funktion berechnet also

$$C \leftarrow HC = C - VTV^T C \quad \text{oder} \quad C \leftarrow H^T C = C - VT^T V^T C$$

Die Abbildung 3.3 zeigt die Partitionierung der Matrix A für die Funktion `larfb`.

Falls $m > k$ werden die Matrizen V und C aufgeteilt in $V = \begin{pmatrix} V_1 \\ V_2 \end{pmatrix}$ und $C = \begin{pmatrix} C_1 \\ C_2 \end{pmatrix}$.

Dabei wird V genau so gewählt, dass $V_1 \in \mathbb{R}^{k \times k}$ der Dreiecksteil der Matrix und quadratisch ist und $V_2 \in \mathbb{R}^{m-k \times k}$ der Rest der Matrix. Die Matrix C wird in $C_1 \in \mathbb{R}^{k \times n}$ und $C_2 \in \mathbb{R}^{m-k \times n}$ aufgeteilt.

Die Aufteilung ist Notwendig da die BLAS-Funktion `trmm` (matrix-matrix product where one input matrix is triangular) nur für Quadratische Dreiecksmatrizen implementiert ist.

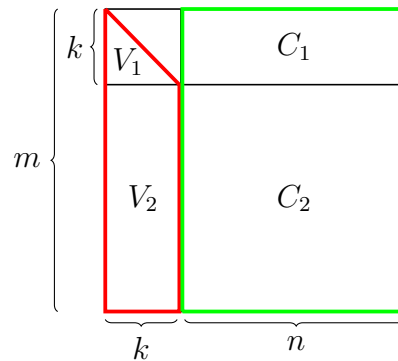


Abbildung 3.3: Partitionierung von A für larfb

Im Fall $m = k$ ist die Aufteilung nicht notwendig da V quadratisch ist.

$$(C_1^T * V_1 * T * V_1^T)^T$$

$$V_1 * T^T * V_1^T * C_1$$

Dies führt zu dem[Algorithmus 3]

Algorithmus 3 Block reflector anwenden

```

 $W \leftarrow C_1^T$  (copy)
 $W \leftarrow W * V_1$  (trmm)
if  $m > k$  then
     $W \leftarrow W + C_2^T * V_2$  (gemm)
end if
 $W \leftarrow W * T^T$  or  $W * T$  (trmm)
if  $m > k$  then
     $C_2 \leftarrow C_2 - V_2 * W^T$  (gemm)
end if
 $W \leftarrow W * V_1^T$  (trmm)
 $C_1 \leftarrow C_1 - W^T$ 
    
```

[Abbildung 3.3]

3.3.3 Iterativer Algorithmus

[Algorithmus 4]

Algorithmus 4 Iterativer Algorithmus

```
for  $i = 0 : n$  do  
   $QR = A$ ;  
  if  $i + ib > n$  then  
    Calc T:  $H = I - VTV^T$   
    Apply H:  $A = H^T A$   
  end if  
end for
```

4 Implementierung und Benchmarks

Irgend was über die HPC Bibliothek

4.1 Fehler Schätzer

$$err = \frac{\|A - QR\|_i}{\|A\|_i \cdot \min(m, n) \cdot \varepsilon} \quad (4.1)$$

mit $\|\cdot\|_i$ passender Norm und ε die kleinste darstellbare Zahl.

Die QR-Zerlegung ist gut genug falls $err < 1$

4.2 MKL Wrapper

4.3 Benchmarks

A Quelltexte

In diesem Anhang sind einige wichtige Quelltexte aufgeführt.

```
1 #include <stdio.h>
2 int main(int argc, char ** argv) {
3     printf("Hallo HPC \n");
4     return 0;
5 }
```

B Block Reflector

Das Produkt aus Householder-Transformationen $H_1 \cdot \dots \cdot H_n$ lässt sich schreiben als

$$H_1 \cdot \dots \cdot H_n = I - VTV^T$$

mit einer unteren Dreiecksmatrix $V \in \mathbb{R}^{m \times n}$ die die Housholder-Vektoren enthält und eine oberen Dreiecksmatrix $T \in \mathbb{R}^{n \times n}$ [1]

Beweis:

n=2 Vorwärts

$$\begin{aligned} H_1 H_2 x &= (I - \tau_1 v_1 v_1^T)(I - \tau_2 v_2 v_2^T)x \\ &= (I - \tau_1 v_1 v_1^T - \tau_2 v_2 v_2^T + \tau_1 v_1 v_1^T \tau_2 v_2 v_2^T)x \\ &= x - \tau_1 v_1 v_1^T x - \tau_2 v_2 v_2^T x + \tau_1 \tau_2 v_1 (v_1^T v_2) v_2^T x \\ &= x - \tau_1 v_1 v_1^T x - \tau_2 v_2 v_2^T x + \tau_1 \tau_2 (v_1^T v_2) v_1 v_2^T x \end{aligned}$$

Rückwärts

$$\begin{aligned} H_{1,2} x &= (I - VTV^T)x = x - VTV^T x \\ &= x - (v_1, v_2) \begin{pmatrix} a & b \\ 0 & c \end{pmatrix} \begin{pmatrix} v_1^T \\ v_2^T \end{pmatrix} x \\ &= x - (v_1, v_2) \begin{pmatrix} a & b \\ 0 & c \end{pmatrix} \begin{pmatrix} v_1^T x \\ v_2^T x \end{pmatrix} \\ &= x - (v_1, v_2) \begin{pmatrix} av_1^T x + bv_2^T x \\ cv_2^T x \end{pmatrix} \\ &= x - v_1(av_1^T x + bv_2^T x) - v_2(cv_2^T x) \\ &= x - av_1 v_1^T x - bv_1 v_2^T x - cv_2 v_2^T x \end{aligned}$$

Koeffizienten Vergleich

$$a = \tau_1$$

$$b = -\tau_1 \tau_2 (v_1^T v_2)$$

$$c = \tau_2$$

$$T = \begin{pmatrix} \tau_1 & -\tau_1 \tau_2 (v_1^T v_2) \\ 0 & \tau_2 \end{pmatrix}$$

n=3

Vorwärts

$$\begin{aligned}
 H_1 H_2 H_3 x &= (I - \tau_1 v_1 v_1^T)(I - \tau_2 v_2 v_2^T)(I - \tau_3 v_3 v_3^T)x \\
 &= (I - \tau_1 v_1 v_1^T - \tau_2 v_2 v_2^T + \tau_1 v_1 v_1^T \tau_2 v_2 v_2^T)(I - \tau_3 v_3 v_3^T)x \\
 &= (I - \tau_1 v_1 v_1^T - \tau_2 v_2 v_2^T - \tau_3 v_3 v_3^T \\
 &\quad + \tau_1 v_1 v_1^T \tau_2 v_2 v_2^T + \tau_1 v_1 v_1^T \tau_3 v_3 v_3^T + \tau_2 v_2 v_2^T \tau_3 v_3 v_3^T \\
 &\quad - \tau_1 v_1 v_1^T \tau_2 v_2 v_2^T \tau_3 v_3 v_3^T)x \\
 &= x - \tau_1 v_1 v_1^T x - \tau_2 v_2 v_2^T x - \tau_3 v_3 v_3^T x \\
 &\quad + \tau_1 \tau_2 (v_1^T v_2) v_1 v_2^T x + \tau_1 \tau_3 (v_1^T v_3) v_1 v_3^T x + \tau_2 \tau_3 (v_2^T v_3) v_2 v_3^T x \\
 &\quad - \tau_1 \tau_2 \tau_3 (v_1^T v_2 v_2^T v_3) v_1 v_3^T x
 \end{aligned}$$

Rückwärts

$$\begin{aligned}
 H_{1,2,3} x &= (I - V T V^T) x = x - V T V^T x \\
 &= x - (v_1, v_2, v_3) \begin{pmatrix} a & b & c \\ 0 & d & e \\ 0 & 0 & f \end{pmatrix} \begin{pmatrix} v_1^T \\ v_2^T \\ v_3^T \end{pmatrix} x \\
 &= x - (v_1, v_2, v_3) \begin{pmatrix} a & b & c \\ 0 & d & e \\ 0 & 0 & f \end{pmatrix} \begin{pmatrix} v_1^T x \\ v_2^T x \\ v_3^T x \end{pmatrix} \\
 &= x - (v_1, v_2, v_3) \begin{pmatrix} a v_1^T x + b v_2^T x + c v_3^T x \\ d v_2^T x + e v_3^T x \\ f v_3^T x \end{pmatrix} \\
 &= x - v_1 (a v_1^T x + b v_2^T x + c v_3^T x) \\
 &\quad - v_2 (d v_2^T x + e v_3^T x) \\
 &\quad - v_3 (f v_3^T x) \\
 &= x - a v_1 v_1^T x - b v_1 v_2^T x - c v_1 v_3^T x \\
 &\quad - d v_2 v_2^T x - e v_2 v_3^T x \\
 &\quad - f v_3 v_3^T x
 \end{aligned}$$

Koeffizienten Vergleich

$$a = \tau_1$$

$$b = -\tau_1\tau_2(v_1^T v_2)$$

$$c = -\tau_1\tau_2\tau_3(v_1^T v_2 v_2^T v_3) + \tau_1\tau_3(v_1^T v_3)$$

$$d = \tau_2$$

$$e = -\tau_2\tau_3(v_2^T v_3)$$

$$f = \tau_3$$

$$T = \begin{pmatrix} a & b & c \\ 0 & d & e \\ 0 & 0 & f \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \tau_1 & -\tau_1\tau_2(v_1^T v_2) & -\tau_1\tau_2\tau_3(v_1^T v_2 v_2^T v_3) + \tau_1\tau_3(v_1^T v_3) \\ 0 & \tau_2 & -\tau_2\tau_3(v_2^T v_3) \\ 0 & 0 & \tau_3 \end{pmatrix}$$

Und weiter?

B.0.1 Orthogonal

Eine quadratische Matrix $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ heißt orthogonal, falls gilt

$$QQ^T = Q^T Q = I$$

Produkt orthogonaler Matrizen ist orthogonal. Sei $A^{-1} = A^T, B^{-1} = B^T$

$$(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1} = B^T A^T = (AB)^T$$

Die Householder-Transformation $H = I - 2\frac{vv^T}{v^T v}$ ist symmetrisch und orthogonal das heißt $H^{-1} = H^T$

Da vv^T symmetrisch ist $((vv^T)^T = vv^T)$, folgt

$$H^T = \left(I - 2\frac{vv^T}{v^T v} \right)^T = I - 2\frac{vv^T}{v^T v} = H$$

Orthogonalität

$$HH^T = \left(I - 2\frac{vv^T}{v^T v} \right) \left(I - 2\frac{vv^T}{v^T v} \right) = I - 2\frac{vv^T}{v^T v} - 2\frac{vv^T}{v^T v} + \underbrace{4\frac{vv^T vv^T}{(v^T v)^2}}_{=4\frac{(v^T v)vv^T}{(v^T v)^2} = 4\frac{vv^T}{v^T v}} = I$$

$\Rightarrow H = I - VTV^T$ und Q sind orthogonal

Literaturverzeichnis

- [1] JOFFRAIN, Thierry ; LOW, Tze M. ; QUINTANA-ORTÍ, Enrique S. ; GEIJN, Robert van d. ; ZEE, Field G. V.: Accumulating Householder Transformations, Revisited. In: *ACM Trans. Math. Softw.* 32 (2006), Juni, Nr. 2, 169–179. <http://dx.doi.org/10.1145/1141885.1141886>. – DOI 10.1145/1141885.1141886. – ISSN 0098–3500
- [2] STEFAN A. FUNKEN, Karsten U.: *Einführung in die Numerische Lineare Algebra*. Ulm, Germany, 2016
- [3] TENNESSEE, Univ. of California B. o. ; LTD., NAG: *LAPACK unblocked QR*. <http://www.netlib.org/lapack/explore-3.1.1-html/dgeqr2.f.html>, 2006. – [Online; zugegriffen 31-01-2018]

Name: Florian Krötz

Matrikelnummer: 884948

Erklärung

Ich erkläre, dass ich die Arbeit selbständig verfasst und keine anderen als die angegebenen Quellen und Hilfsmittel verwendet habe.

Ulm, den

Florian Krötz