

## Serie 11

**Abgabedatum:** Fr. 17.05, in den Übungsgruppen

**Koordinatoren:** Marco Petrella, HG J 45 marco.petrella@sam.math.ethz.ch

**Webpage:** <http://metaphor.ethz.ch/x/2019/fs/401-1662-10L>

### 1. Gram-Schmidt Algorithmus

Mit den Faktoren  $\mathbf{Q}$  und  $\mathbf{R}$  aus den Algorithmen und mit der Matrix  $\mathbf{Z} \in \mathbb{R}^{n \times n}$  mit den Einträgen:

$$\mathbf{Z}_{ij} = 1 + \min(i, j), \quad 0 \leq i, j < n$$

aus der Aufgabe 3 Serie 10 (Gram-Schmidt, modifiziertes Gram-Schmidt) schreiben Sie ein Code, das die Matrizen  $R_1, \dots, R_n$  aus der Vorlesung zur Umschreibung des Gram-Schmidt Algorithmus als Multiplikation mit oberen Rechteckmatrizen berechnet. Verwenden Sie  $n = 4$  und geben Sie Matrizen  $R_k$  und die Skalarprodukte der orthonomisierten Vektoren in jedem Schritt aus.

Hinweis: Die folgenden Algorithmen (in Pseudo-Code) liefern eine **QR**-Zerlegung nach dem *Gram-Schmidt-Verfahren* und dem *modifizierten Gram-Schmidt-Verfahren*: beide Algorithmen fangen mit  $\mathbf{R} \equiv \mathbf{0}$  und  $\mathbf{Q} \equiv \mathbf{0}$  an.

Gram-Schmidt:

```
 $\mathbf{v}_1 = \mathbf{A}_{:1}$   
 $\mathbf{R}_{11} = \|\mathbf{v}_1\|_2$   
 $\mathbf{Q}_{:1} = \frac{\mathbf{v}_1}{\mathbf{R}_{11}}$   
for  $j = 2, \dots, n$  do  
   $\mathbf{v}_j = \mathbf{A}_{:j}$   
  for  $i = 1, \dots, j - 1$  do  
     $\mathbf{R}_{ij} = \mathbf{Q}_{:i}^T \mathbf{a}_j$   
     $\mathbf{v}_j = \mathbf{v}_j - \mathbf{R}_{ij} \mathbf{Q}_{:i}$   
  end for  
   $\mathbf{R}_{jj} = \|\mathbf{v}_j\|_2$   
   $\mathbf{Q}_{:j} = \frac{\mathbf{v}_j}{\mathbf{R}_{jj}}$   
end for
```

Modifiziertes Gram-Schmidt:

```
for  $i = 1, \dots, n$  do  
   $\mathbf{V}_{:i} = \mathbf{A}_{:i}$   
end for  
for  $i = 1, \dots, n$  do  
   $\mathbf{R}_{ii} = \|\mathbf{v}_i\|_2$   
   $\mathbf{q}_i = \frac{\mathbf{v}_i}{\mathbf{R}_{ii}}$   
  for  $j = i + 1, \dots, n$  do  
     $\mathbf{R}_{ij} = \mathbf{q}_i^T \mathbf{v}_j$   
     $\mathbf{v}_j = \mathbf{v}_j - \mathbf{R}_{ij} \mathbf{q}_i$   
  end for  
end for
```

### 2. Householder-Algorithmus auf die Rotationsmatrix

Wenden Sie den Householder-Algorithmus an auf die Rotationsmatrix  $D(\phi)$  aus der Vorlesung. Geben Sie eine geometrische Interpretation des Ergebnisses.

**Bitte wenden!**

### 3. QR-Zerlegung

Sei die Matrix  $A$  mit den Spaltenvektoren  $[1, 1, 1, 1]^T$  und  $[-2, 0, 1, 3]^T$ .

- Berechnen Sie auf Papier die zwei Spiegelungsmatrizen, die die QR-Zerlegung von  $A$  realisieren und geben Sie die Faktoren  $Q$  und  $R$  an.
- Berechnen Sie auf Papier die QR-Zerlegung von  $A$  mittels einer Spiegelung und zwei Drehungen.

### 4. Konditionszahl

Für  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $m \geq n$ , ist die Konditionszahl definiert durch

$$\text{cond}(A) = \frac{\max_{\|x\|=1} \|Ax\|}{\min_{\|x\|=1} \|Ax\|}. \quad (1)$$

Sei  $A = QR$  die QR-Zerlegung von  $A$  mit  $R = \begin{pmatrix} \tilde{R} \\ 0 \end{pmatrix}$ . Zeigen Sie, dass für die euklidischen Norm gehörende Konditionszahl  $\text{cond}_2$  gilt:

- $\text{cond}_2(A) = \text{cond}_2(R) = \text{cond}_2(\tilde{R}) \geq \frac{\max_{i=1, \dots, n} |r_{ii}|}{\min_{k=1, \dots, n} |r_{kk}|}$
- $\text{cond}_2(A^T A) = \text{cond}_2(A)^2$

### 5. Zerlegung einer reellen Matrix

Es seien  $M \in \mathbb{R}^{n \times n}$  mit  $m \leq n$ . Zeigen Sie:

- Falls  $v^T M v > 0$  für alle  $v \neq 0$  mit  $Gv = 0$  und  $G \in \mathbb{R}^{m \times n}$  vollen Rang besitzt, so ist die Matrix  $A = \begin{bmatrix} M & G^T \\ G & 0 \end{bmatrix}$  invertierbar.
- Falls  $M$  symmetrisch und positiv definit ist, existiert eine Zerlegung der Form

$$\begin{bmatrix} M & G^T \\ G & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} L & 0 \\ GL^{-T} & R^T \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I_n & 0 \\ 0 & -I_m \end{bmatrix} \begin{bmatrix} L^T & L^{-1}G^T \\ 0 & R \end{bmatrix} \quad (2)$$

Wieviele Operationen sind zur Lösung eines Gleichungssystems  $Ax = b$  mit einer derartigen Matrix nötig?

Hinweis: Cholesky-Zerlegung von  $M$ .