

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 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 .