$$A = \begin{pmatrix} y(t_1 = 0) \\ y(1) \\ y(2) \\ y(t_n = 3) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}; b = \begin{pmatrix} y_1 = 3 \\ 2, 14 \\ 1, 86 \\ y_n = 1, 72 \end{pmatrix} \rightsquigarrow \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1/2 & 1 \\ 1/3 & 1 \\ 1/4 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 = 3 \\ 2, 14 \\ 1, 86 \\ y_n = 1, 72 \end{pmatrix}$$

Satz: 1.1:  $x^* \in \mathbb{R}$  ist genau dann eine Lösung des linearen Ausgleichsproblems, wenn  $x^*$  Lösung der Normalgleichung  $A^TAx = A^Tb$  ist. Es gibt mindestens eine Lösung  $x^*$ . Sie ist eindeutig, gdw. Rang(A) = n.

Satz: 1.2: Sei  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $b \in \mathbb{R}^m$  mit QR-Zerlegung von A,  $Rang(A) \equiv n$ , A = QR,  $R = \binom{R_1}{0}$ ,  $R_1 \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 

und  $\begin{pmatrix} c_1 \\ c_2 \end{pmatrix} := Q^T b \text{ mit } c_1 \in \mathbb{R}^n, c_2 \in \mathbb{R}^{m-n} \text{ Dann gilt: } R_1 \text{ ist regulär und } x^* = R_1^{-1} \cdot c_1 \text{ ist die eindeutige}$ 

Lösung des Linearen Ausgleichsproblems  $||b - Ax||_2^2 = min$ . Außerdem gilt:  $||b - Ax||_2 = ||c_2||$  Hessenbergmatrix durch Householder-Reflexion

Mithilfe einer Householder-Reflexion, dargestellt durch Matrixmultiplikation  $Q_u \cdot A$ , kann ein Teil der Matrix zu null transformiert werden.

Mit v als Spaltenvektor von A, welcher die erste Spalte enthält, wird  $u \coloneqq v + \operatorname{sgn}(v_1) \cdot e_1 \cdot \|v\|$  gewählt (sgn(.) ist die Vorzeichenfunktion, jedoch muss bei 0 nicht 0 genommen werden!). Damit wird  $Q_u \coloneqq \mathbb{1}_{m \times m} - 2 \cdot \frac{u \cdot u^T}{u^T \cdot u}$  definiert, welche A so verdreht, dass alle Elemente in der ersten Spalte unterhalb der Diagonalen verschwinden.

Nun kann man weiter vorgehen und die Teilmatrix von A hernehmen, welche die erste Zeile und Spalte gestrichen hat und darauf weiter agieren. Am ende hätte man mindestens eine obere rechte Dreiecksmatrix. Das Produkt aller verwendeten Q wäre dann eine orthogonale Matrix, womit  $Q \cdot R = A$  als QR-Zerlegung entstanden ist.

Algorithmus: QR-Verfahren mit Spektralverschiebung

- 1:  $A_0 = P^T \cdot A \cdot P$ 
  - > Tridiagonaltransformation
- 2: **for** k = 0, 1, ... **do**
- 3: wähle  $\mu_k \in \mathbb{R}$
- $4: \qquad A_k \mu_k \mathbb{1} = Q_k \cdot R_k$ 
  - ▷ QR-Zerlegung
- 5:  $A_{k+1} = R_k \cdot Q_k + \mu_k \mathbb{1}$ 
  - $\triangleright = Q_k^T A_k Q_k$
- 6: end for

1. Juli 2019 Joshua

## Algorithmus: Vektoriteration

1: wähle 
$$x^{(0)} \in \mathbb{R}$$
, setze  $y^{(0)} = x^{(0)} / ||x^{(0)}||_2$ 

2: **for** 
$$k = 0, 1, ...$$
 **do**

$$3: \qquad x^{k+1} = A \cdot y^{(k)}$$

4: 
$$\lambda^{(k)} = y^{(k)T} \cdot x^{(k)}$$

5: 
$$y^{k+1} = \frac{x^{(k+1)}}{\|x^{(k+1)}\|_2}$$

6: end for

## Algorithmus: Inverse Vektoriteration mit Spektralverschiebung

1: wähle 
$$x^{(0)} \in \mathbb{R}$$
, setze  $y^{(0)} = x^{(0)} / ||x^{(0)}||_2$ 

2: **for** 
$$k = 0, 1, ...$$
 **do**

3: Löse LGS 
$$(A - \mu \mathbb{1}) x^{(k+1)} = y^{(k)}$$

$$\Rightarrow \quad \Leftrightarrow x^{(k+1)} = (A - \mu \mathbb{1})^{-1} \cdot y^{(k)}$$

$$\Rightarrow x^{(k+1)} = (A - \mu \mathbb{1})^{-1} \cdot y^{(k)}$$
4: 
$$\lambda^{(k+1)} = \frac{1}{y^{(k)}} \cdot x^{(k)} + \mu$$

5: 
$$y^{k+1} = \frac{x^{(k+1)}}{\|x^{(k+1)}\|_2}$$

6: end for