

Allg. Repetitorium

Klausur: 1. Aufg. Herstdemnis

L-R-ZERLEGUNGBsp: $Ax = b$

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 3 & 9 \\ 3 & 4 & 10 \\ 9 & 10 & 31 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 3 \\ 3 \\ 13 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 3 & 3 & 9 \\ 3 & 4 & 10 \\ 9 & 10 & 31 \end{pmatrix} \begin{array}{l} \leftarrow + \cdot (-1) \\ \leftarrow + \cdot (-3) \end{array} \rightsquigarrow \begin{pmatrix} 3 & 3 & 9 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 4 \end{pmatrix} \leftarrow + \cdot (-1)$$

$$\rightsquigarrow \begin{pmatrix} 3 & 3 & 9 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix} \Rightarrow R = \begin{pmatrix} 3 & 3 & 9 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix} \quad L = \begin{pmatrix} 1 & 3 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 3 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$A = L \cdot R \quad Ax = b \Leftrightarrow L \cdot \underbrace{Rx}_y = b$$

(1) $Ly = b$ (Vorwärtseinsetzen!)

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & | & 3 \\ 1 & 1 & 0 & | & 3 \\ 3 & 1 & 1 & | & 13 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{array}{l} y_1 = 3 \\ y_2 = 3 - y_1 = 0 \\ y_3 = 13 - 3y_1 - y_2 = 4 \end{array}$$

$$\Rightarrow \underline{\underline{y = (3, 0, 4)^T}}$$

(2) $Rx = y$ (Rückwärtseinsetzen!)

$$\begin{pmatrix} 3 & 3 & 9 & | & 3 \\ 0 & 1 & 1 & | & 0 \\ 0 & 0 & 3 & | & 4 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{array}{l} x_1 = (3 - 9x_3 - 3x_2) / 3 = \frac{3 - 12 + 4}{3} = -\frac{5}{3} \\ x_2 = 0 - x_3 = -\frac{4}{3} \\ x_3 = \frac{4}{3} \end{array}$$

$$\Rightarrow \underline{\underline{x = \left(-\frac{5}{3}, -\frac{4}{3}, \frac{4}{3}\right)^T}}$$

PIVOTISIERUNG (bei 0)Bsp: $PA = LR$

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 2 & 1 \\ -3 & -2 & 5 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 3 & 2 & 1 \\ -3 & -2 & 5 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \leftarrow + \rightsquigarrow \begin{pmatrix} 3 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 6 \\ 0 & * & * \end{pmatrix} \leftarrow \text{Vertauschen} \Rightarrow P = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

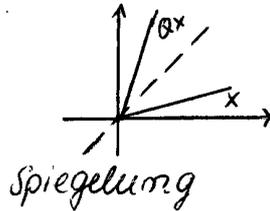
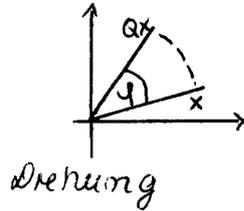
QR-ZERLEGUNG $A = QR$ $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, Q orth. Matrix

$$Ax = b \Leftrightarrow Q \cdot Rx = b$$

orth. Matrix: Spalten von Q bilden Orthonormalbasis des \mathbb{R}^n

$$Q = (q_1, q_2, \dots, q_n)$$

geometrische Bedeutung: - Spiegelungen - Drehungen



$$Q^T Q = I \quad A x = b \Leftrightarrow Q R x = b$$

$$\Leftrightarrow R x = Q^T b$$

CHOLESKY-ZERLEGUNG

Nur bei symmetrisch positiv definiten (spd) Matrizen anwendbar

- A spd \Leftrightarrow 1) A symmetrisch
2) $x^T A x > 0$, $x \neq 0$

Eigenschaften von spd Matrizen:

- 1) $a_{ii} > 0$
- 2) $\det(A) \neq 0$

Cholesky-Zerlegung:

$$A = L \cdot D \cdot L^T$$

\uparrow \uparrow
 normierte diagonal-
 untere Dreiecksmatrix matrix
 ($a_{ii} > 0$)

Die Cholesky-Zerlegung ist halb so aufwendig wie die LR-Zerlegung, da die Symmetrie ausgenutzt wird.

(Im der Klausur wird der Algorithmus gegeben sein)

ITERATIVE VERFAHREN

$$(A x = b) \quad \left(\begin{array}{l} A \text{ sehr groß} \\ A \text{ dünn besetzt} \end{array} \right)$$

Gesamtschrittverfahren (BSV):

$$x_i^{k+1} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{e=1}^{i-1} a_{ie} \cdot x_e^k - \sum_{e=i+1}^n a_{ie} \cdot x_e^k \right)$$

Einzel-schrittverfahren (ESV):

$$x_i^{k+1} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{e=1}^{i-1} a_{ie} \cdot x_e^{k+1} - \sum_{e=i+1}^n a_{ie} \cdot x_e^k \right)$$

Konvergenz: starkes Zeilen (Spalten) Summenkriterium

A spd \rightarrow ESV konvergiert

③

Bsp.: Löse $Ax = b$

$$A = \begin{pmatrix} 8 & 2 & 0 \\ 2 & 8 & 4 \\ 1 & 4 & -8 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} -1 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} \quad \text{Startvektor } x^0 = (0, 0, 0)^T$$

Frage: konvergiert GSV? Ja, da Zeilensummenkriterium erfüllt

$$x_i^{k+1} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{\substack{l=1 \\ l \neq i}}^n a_{il} \cdot x_l^k \right), \quad i=1 \dots n$$

1. Schritt:

$$x_1^1 = \frac{1}{8} (-1 - 2 \cdot x_2^0 - 0 \cdot x_3^0) = \frac{1}{8} (-1 - 2 \cdot 0 - 0 \cdot 0) = -\frac{1}{8}$$

$$x_2^1 = \frac{1}{8} (2 - 2 \cdot x_1^0 - 4 \cdot x_3^0) = \frac{1}{8} (2 - 2 \cdot 0 - 4 \cdot 0) = \frac{1}{4}$$

$$x_3^1 = \frac{1}{-8} (1 - 1 \cdot x_1^0 - 4 \cdot x_2^0) = \frac{1}{-8} (1 - 1 \cdot 0 - 4 \cdot 0) = -\frac{1}{8}$$

$$\Rightarrow \underline{x^1 = \left(-\frac{1}{8}, \frac{1}{4}, -\frac{1}{8}\right)^T}$$

2. Schritt:

$$x_1^2 = \frac{1}{8} (-1 - 2 \cdot x_2^1 - 0 \cdot x_3^1) = \frac{1}{8} (-1 - 2 \cdot \frac{1}{4} - 0 \cdot (-\frac{1}{8})) = -\frac{3}{16}$$

$$x_2^2 = \frac{1}{8} (2 - 2 \cdot x_1^1 - 4 \cdot x_3^1) = \frac{1}{8} (2 - 2 \cdot (-\frac{1}{8}) - 4 \cdot (-\frac{1}{8})) = \frac{11}{32}$$

$$x_3^2 = \frac{1}{-8} (1 - 1 \cdot x_1^1 - 4 \cdot x_2^1) = \frac{1}{-8} (1 - 1 \cdot (-\frac{1}{8}) - 4 \cdot \frac{1}{4}) = -\frac{1}{64}$$

$$\Rightarrow \underline{x^2 = \left(-\frac{3}{16}, \frac{11}{32}, -\frac{1}{64}\right)^T}$$

NICHTLINEARE GLEICHUNGSSYSTEME

- Banachscher Fixpunktsatz

- Newton-Verfahren

Bsp.: $x = \frac{1}{2} e^{\frac{x}{2}}$

Zeige: Die Gleichung besitzt nur im Intervall $D = [0, 1]$ genau eine Lösung.

$$f: D \rightarrow \mathbb{R}, \quad f(x) = \frac{1}{2} e^{\frac{x}{2}}$$

Überprüfe Voraussetzungen des Fixpunktsatzes:

1) D ist abgeschlossen2) f ist Selbstabbildung. $f(D) \subseteq D$ f streng monoton steigend, d.h. $f(0) < f(1) \quad \forall x \in D$

$$f(0) = \frac{1}{2} e^0 = \frac{1}{2}$$

$$f(1) = \frac{1}{2} e^{1/2} = \frac{1}{2} \sqrt{e} < 1$$

↑
Hinweis: $e < 4$

3) Kontraktion $|f(x) - f(y)| < L \cdot |x - y|$, $L < 1$

Wende Mittelwertsatz (MWS) an: Es genügt zu zeigen,

dass $\max_{x \in D} |f'(x)| < 1$

$$f'(x) = \left(\frac{1}{2} e^{\frac{x}{2}}\right)' = \frac{1}{4} e^{\frac{x}{2}}$$

$$\Rightarrow \max_{x \in [0,1]} \left|\frac{1}{4} e^{\frac{x}{2}}\right| = \frac{1}{4} e^{\frac{1}{2}} = \frac{1}{4} \sqrt{e} < 1$$

→ Fixpunktiteration: $x^{k+1} = f(x^k)$, $x^0 \in D$ ist konvergent

NEWTON-VERFAHREN

Bestimme Nullstelle einer Funktion: $f(x) = 0$

$$x^{k+1} = x^k - \frac{f(x^k)}{f'(x^k)} \quad (\text{Skalarer Fall})$$

$$\underline{x}^{k+1} = \underline{x}^k - (f'(\underline{x}^k))^{-1} \cdot \underline{f}(\underline{x}^k) \quad (\text{Systeme})$$

$$\Leftrightarrow (f'(\underline{x}^k)) \cdot \underbrace{(\underline{x}^{k+1} - \underline{x}^k)}_{=: \underline{s}^k} = -\underline{f}(\underline{x}^k)$$

1) Löse $(f'(\underline{x}^k)) \cdot \underline{s}^k = -\underline{f}(\underline{x}^k)$

2) $\underline{s}^k = \underline{x}^{k+1} - \underline{x}^k \Rightarrow \underline{x}^{k+1} = \underline{x}^k + \underline{s}^k$

⑤

25.07.02

Newton Verfahren ($F(x)=0$)

Iterationsvorschrift

1) $(F'(x^k)) \cdot s^k = -F(x^k)$

2) $x^{k+1} = x^k + s^k$

Beispiel:
$$\begin{aligned} 2x^3 - 3y^2 &= -1 \\ 3x^2 - 4y^3 &= 1 \end{aligned}$$

Startwert $(x^0, y^0) = (1, 1)$

$$F: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2, \quad F(x, y) := \begin{pmatrix} 2x^3 - 3y^2 + 1 \\ 3x^2 - 4y^3 - 1 \end{pmatrix}$$

\Rightarrow Lösung des nichtlinearen Gleichungssystems
ist Nullstelle von F

$$F'(x, y) = \begin{pmatrix} 6x^2 & -6y \\ 6x & -12y^2 \end{pmatrix}$$

$$F(x^0, y^0) = \begin{pmatrix} 0 \\ -2 \end{pmatrix}$$

$$F'(x^0, y^0) = \begin{pmatrix} 6 & -6 \\ 6 & -12 \end{pmatrix}$$

löse $F'(x^0, y^0) \cdot s^0 = -F(x^0, y^0)$, d.h.

$$\begin{array}{cc|cc} 6 & -6 & 0 & 2 \\ 6 & -12 & 2 & \end{array} \begin{array}{l} \cdot (-1) \\ \uparrow + \end{array}$$

$$\begin{array}{cc|cc} 6 & -6 & 0 & \\ 0 & -6 & 2 & \end{array} \Rightarrow s_2^0 = \frac{2}{-6} = -\frac{1}{3} \Rightarrow s_1^0 = (\dots) = -\frac{1}{3}$$

$$s^0 = \begin{pmatrix} -1/3 \\ -1/3 \end{pmatrix}$$

Aufdatierung:

$$\begin{pmatrix} x^1 \\ y^1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x^0 \\ y^0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} s_1^0 \\ s_2^0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -1/3 \\ -1/3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2/3 \\ 2/3 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \begin{pmatrix} x^1 \\ y^1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2/3 \\ 2/3 \end{pmatrix}$$

Das Newton-Verfahren konvergiert total quadratisch.

Interpolation mit Polynomen

Aufg.: gegeben sind Stützstellen x_i , $i=0, \dots, n-1$
und Daten f_i .

Finde ein Polynom $P(f|x_0, \dots, x_{n-1})$ (minimalen Grades) mit

$$P(f|x_0, \dots, x_{n-1})(x_i) = f_i, \quad i=0, \dots, n-1$$

- 1) zugehöriges Gleichungssystem \leadsto Vandermonde Matrix
- 2) Lagrange-Form
- 3) Newton-Form

zu 1):
$$P(f|x_0, \dots, x_{n-1})(x) = \sum_{k=0}^{n-1} a_k \cdot x^k$$

\Rightarrow lineares Gleichungssystem

$$f_i = \sum_{k=0}^{n-1} \underbrace{a_k}_{\substack{\text{zu bestimmen} \\ \uparrow}} x_i^k, \quad i=0, \dots, n-1$$

zu 2):
$$P(f|x_0, \dots, x_{n-1})(x) = \sum_{i=0}^{n-1} f_i \cdot l_i(x)$$

$$l_i(x) = \prod_{k \neq i} \frac{(x - x_k)}{(x_i - x_k)}$$

$$l_i(x) = \begin{cases} 1 & : i=k \\ 0 & : i \neq k \end{cases}$$

Bsp.:

x_i	-3	-1	1
$\sin(\frac{\pi}{6} x_i)$	-1	-1/2	1/2

Bestimme Interpolationspolynom.

2) im Lagrange Form

$$l_{(-3)}(x) = \frac{(x+1)(x-1)}{(-3+1)(-3-1)} = \frac{(x+1)(x-1)}{8}$$

$$l_{(-1)}(x) = \frac{(x+3)(x-1)}{(-1+3)(-1-1)} = \frac{(x+3)(x-1)}{-4}$$

$$l_{(1)}(x) = \frac{(x+3)(x+1)}{(1+3)(1+1)} = \frac{(x+3)(x+1)}{8}$$

⑦

$$\Rightarrow P(f| -3, -1, 1)(x) = (-1) \frac{(x+1)(x-1)}{8} + \left(-\frac{1}{2}\right) \frac{(x+3)(x-1)}{-4} + \frac{1}{2} \frac{(x+3)(x+1)}{8}$$

3) Newton Form

$$P(f|x_0, \dots, x_n)(x) = \underbrace{f[x_0]} + \underbrace{f[x_0, x_1]}(x-x_0) + \dots + \underbrace{f[x_0, \dots, x_{n-1}]}(x-x_0) \cdot \dots \cdot (x-x_{n-2})$$

↑
dividierte Differenzen

$$f[x_i] = f_i$$

$$f[x_1, \dots, x_{k+1}] = \frac{f[x_2, \dots, x_{k+1}] - f[x_1, \dots, x_k]}{x_{k+1} - x_1}$$

Berechne Interpolationspolynom in Newton Form zu obiger Wertetabelle:

-3	-1	\	$\frac{(-\frac{1}{2}) - (-1)}{(-1) - (-3)} = \frac{1}{4}$	\	$\frac{\frac{1}{2} - \frac{1}{4}}{1 - (-3)} = \frac{1}{16}$
-1	-1/2	\	$\frac{\frac{1}{2} - (-\frac{1}{2})}{1 - (-1)} = \frac{1}{2}$	\	$\frac{1}{16}$
1	1/2	\	$\frac{0 - \frac{1}{2}}{0 - 1} = 0$	\	$\frac{0 - \frac{1}{16}}{0 - (-3)} = -\frac{1}{48}$
0	0	\	$\frac{0 - 0}{0 - 1} = 0$	\	$\frac{0 - 0}{0 - (-3)} = 0$

↑
Stützstellen ↑
Funktionswerte
 $f[x_i] = f_i$

$$\Rightarrow P(f| -3, -1, 1)(x) = -1 + \frac{1}{4}(x+3) + \frac{1}{16}(x+3)(x+1)$$

Zusätzliche Stützstelle: $x_4 = 0 \Rightarrow f_i = 0$

Berechne $P(f| -3, -1, 1, 0)$; erweitere dazu obiges Schema

-3	-1	\	$\frac{1}{4}$	\	$\frac{1}{16}$
-1	-1/2	\	$\frac{1}{2}$	\	$\frac{1}{16}$
1	1/2	\	$\frac{0 - \frac{1}{2}}{0 - 1} = 0$	\	$\frac{1 - \frac{1}{2}}{0 + 1} = 0$
0	0	\	$\frac{0 - 0}{0 - 1} = 0$	\	$\frac{0 - 0}{0 - (-3)} = 0$

$$P(f| -3, -1, 1, 0)(x) = P(f| -3, -1, 1)(x) + \left(-\frac{1}{48}\right)(x+3)(x+1)(x-1)$$

Fehlerdarstellung

Daten zur Funktion f interpoliert

(obem $f(x) = \sin(\frac{\pi}{6} x)$)

$$f(x) - P(f|_{x_0, \dots, x_{n-1}})(x) = (x-x_0) \cdot \dots \cdot (x-x_{n-1}) \cdot \frac{f^{(n)}(s)}{n!}$$

$$\min\{x, x_0, \dots, x_{n-1}\} \leq s \leq \max\{x, x_0, \dots, x_{n-1}\}$$

Berechne zu obiger Tabelle Interpolationsfehler im $x=0$

$$|P(f|_{-3, -1, 1})(x) - f(x)| \leq |(x+3)(x+1)(x-1)| \cdot \max_{-3 \leq x \leq 1} \left| \frac{f'''(x)}{3!} \right|$$

$$f(x) = \sin\left(\frac{\pi}{6} x\right)$$

$$f'(x) = \frac{\pi}{6} \cos\left(\frac{\pi}{6} x\right)$$

$$f''(x) = -\left(\frac{\pi}{6}\right)^2 \sin\left(\frac{\pi}{6} x\right)$$

$$f'''(x) = -\left(\frac{\pi}{6}\right)^3 \cos\left(\frac{\pi}{6} x\right)$$

$$\Rightarrow |P(f|_{-3, -1, 1})(0) - f(0)| \leq |3 \cdot 1 \cdot (-1)| \cdot \max_{-3 \leq x \leq 1} \left| \frac{f'''(x)}{3!} \right|$$

Es ist $\max_{-3 \leq x \leq 1} \left| \frac{f'''(x)}{3!} \right| \leq \frac{1}{3!} \cdot \left(\frac{\pi}{6}\right)^3 = \dots \approx 0,07\dots$

Lineare Ausgleichsrechnung

Bsp.:

t_i	1	3	4
$y(t_i) = y_i$	2	5	7

Die Meßwerte y_i sollen einem Gesetz der Form

$$y(t) = 2at + bt^2 \text{ gemüßem. Bestimme } a \text{ und } b$$

optimal im Sinne der kleinsten Fehlerquadratmethode

$$\left\| \begin{pmatrix} 2a + b \\ 6a + 9b \\ 8a + 16b \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 2 \\ 5 \\ 7 \end{pmatrix} \right\|_2 \rightarrow \text{minimieren!}$$

$$\|A \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \end{pmatrix} - b\|_2 \rightarrow \text{min}, \quad A = \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 6 & 9 \\ 8 & 16 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 2 \\ 5 \\ 7 \end{pmatrix}$$

9

2 Lösungswege:

1) Normalgleichungen

2) QR-Zerlegung

zu 1):

$$A^T A \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \end{pmatrix} = A^T b$$

$$A^T A = \begin{pmatrix} 104 & 184 \\ 184 & 338 \end{pmatrix}, \quad A^T b = \begin{pmatrix} 90 \\ 159 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \left(\begin{array}{cc|c} 104 & 184 & 90 \\ 184 & 338 & 159 \end{array} \right) \Rightarrow a_1 = \frac{57}{108} \quad a_2 = -\frac{1}{54}$$

Bsp: gegeben seien Messwerte

t_i	-3	0	1
y_i	5	7	8

Bildungsgesetz: $y(t) = at + b \cdot \cos\left(\frac{\pi}{4} \cdot t\right) + 5$

Stelle Matrix auf:

$$\left. \begin{array}{r} -3 \cdot a + b \cdot \cos\left(-\frac{3}{4}\pi\right) + 5 = 5 \\ + b + 5 = 7 \\ a + b \cdot \cos\left(\frac{\pi}{4}\right) + 5 = 8 \end{array} \right\} \text{Überbestimmtes Gleichungssystem}$$

$$A = \begin{pmatrix} -3 & -\frac{1}{\sqrt{2}} \\ 0 & 1 \\ 1 & \frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix}$$

Lösung über QR-Zerlegung

$$\begin{pmatrix} -3 & -\frac{1}{\sqrt{2}} \\ 0 & 1 \\ 1 & \frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix} = \frac{1}{\sqrt{60}} \underbrace{\begin{pmatrix} 3\sqrt{6} & 1 \\ 0 & \sqrt{50} \\ -\sqrt{6} & 3 \end{pmatrix}}_Q \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} -\sqrt{10} & -\frac{2}{\sqrt{5}} \\ 0 & \frac{6}{\sqrt{30}} \end{pmatrix}}_R$$

Ausgehend von den Normalgleichungen $A^T A \cdot x = A^T b$

$$\Rightarrow R^T Q^T Q R x = R^T Q^T b \Rightarrow R x = Q^T b$$

$$\text{also } \begin{pmatrix} -\sqrt{10} & -\frac{2}{\sqrt{5}} \\ 0 & \frac{6}{\sqrt{30}} \end{pmatrix} x = \frac{1}{\sqrt{60}} \begin{pmatrix} 3\sqrt{6} & 0 & -\sqrt{6} \\ 1 & \sqrt{50} & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix} = \frac{1}{\sqrt{60}} \begin{pmatrix} -3\sqrt{6} \\ 2\sqrt{50} + 9 \end{pmatrix}$$

\Rightarrow löse lineares Gleichungssystem

$$\Rightarrow x_1 = \frac{2\sqrt{50} + 9}{6\sqrt{12}} \quad x_2 = -0,4714$$

Systeme von Differentialgleichungen

29.07.02

10

Bsp:

$$y' = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}}_A y + \underbrace{\begin{pmatrix} 2e^t \\ \frac{1}{2}e^t \end{pmatrix}}_{F(t)}, \quad y(1) = \begin{pmatrix} 0 \\ -e \end{pmatrix}$$

Berechnung von Eigen-/Hauptvektoren für A:

$$\det(A - \lambda I) = \det \begin{pmatrix} 1-\lambda & 1 \\ 0 & 1-\lambda \end{pmatrix} = (1-\lambda)^2$$

$$\Rightarrow \lambda_1 = \lambda_2 = 1$$

Bestimmung eines Eigenvektors v_1 :

$$(A - I)v_1 = 0 \quad \left| \quad v_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ \alpha \end{pmatrix} \quad \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ \alpha \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha \\ 0 \end{pmatrix} \right.$$
$$\Rightarrow \left(\begin{array}{c|c} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{array} \right) \Rightarrow v_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \quad \left. \begin{array}{l} \text{Eigenraum:} \\ E_1 = \langle \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \rangle \end{array} \right|$$

Berechnung eines Hauptvektors v_2 der Stufe 2:

$$(A - I)v_2 = v_1 \quad (\Leftrightarrow (A - I)^2 v_2 = 0)$$

$$\Rightarrow \left(\begin{array}{c|c} 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \Rightarrow v_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \quad (\text{Hauptvektor 2. Stufe})$$

$$\left[\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \quad (\text{Haupt-/Eigenvektoren sind nicht eindeutig bestimmt!}) \right]$$

\Rightarrow Fundamentallösungen

$$y_1(t) = e^{1t} \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \quad y_2(t) = e^{1t} \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} + t e^{1t} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} = e^{1t} \begin{pmatrix} t \\ 1 \end{pmatrix}$$

\Rightarrow Wronski-Matrix

$$W(t) = (y_1(t), y_2(t)) = \begin{pmatrix} e^t & t \cdot e^t \\ 0 & e^t \end{pmatrix}$$

\Rightarrow homogene Lösungsgenamtheit

$$y_h(t) = W(t) \cdot \underline{c}, \quad \underline{c} \in \mathbb{R}^2$$

(11)

⇒ Bestimmung einer partikulären Lösung y_p mit "Variation der Konstanten"

$$y_p(t) = w(t) \cdot \int_{t_0}^t \underbrace{(w(\tau))^{-1} \cdot F(\tau)}_{c'(\tau)} d\tau \quad !$$

Berechne $c'(\tau)$ durch Lösung von $w(\tau) \cdot c'(\tau) = F(\tau)$

$$\left(\begin{array}{cc|c} e^\tau & \tau e^\tau & 2e^\tau \\ 0 & e^\tau & \frac{1}{\tau} e^\tau \end{array} \right) \Rightarrow c'(\tau) = \begin{pmatrix} 1 \\ \frac{1}{\tau} \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow c(t) = \int_1^t c'(\tau) d\tau = \int_1^t \begin{pmatrix} 1 \\ \frac{1}{\tau} \end{pmatrix} d\tau = \left[\begin{array}{c} \tau \\ \log(\tau) \end{array} \right]_1^t = \begin{pmatrix} t-1 \\ \log(t) \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow y_p(t) = w(t) \cdot c(t)$$

⇒ allgemeine Lösung

$$y(t) = y_h(t) + y_p(t) = w(t) \cdot c + w(t) \cdot c(t) \quad , c \in \mathbb{R}^2 \\ = w(t) \cdot (c + c(t))$$

Bestimme c als Lösung des Systems $w(t_0) \cdot c = y_0$

$$\Rightarrow \left(\begin{array}{cc|c} e & e & 0 \\ 0 & e & -e \end{array} \right) \Rightarrow c = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow y(t) = w(t) (c + c(t)) = \begin{pmatrix} e^t & te^t \\ 0 & e^t \end{pmatrix} \cdot \left[\begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} t-1 \\ \log(t) \end{pmatrix} \right]$$

$$= \dots = \begin{pmatrix} t e^t \log(t) \\ e^t (\log(t) - 1) \end{pmatrix}$$

Probe: Lösung ableiten und in Dgl. einsetzen.

Lineare DGL höherer Ordnung mit konst. Koeffizienten

Bsp:

$$y'' - 5y' + 6y = 0 \quad (y \in \mathbb{R})$$

Bestimmung eines Fundamentalsystems (FS)

$$\text{char. Gleichung: } p(\lambda) = \lambda^2 - 5\lambda + 6 = (\lambda - 3)(\lambda - 2)$$

$$\Rightarrow \lambda_1 = 3 \quad \lambda_2 = 2$$

$$\Rightarrow \text{FS: } \{e^{3t}, e^{2t}\}$$

$$(\text{FS zum äquivalenten System: } \underline{y}_1 = \begin{pmatrix} e^{3t} \\ 3e^{3t} \end{pmatrix}; \underline{y}_2 = \begin{pmatrix} e^{2t} \\ 2e^{2t} \end{pmatrix} = \underline{y}_2)$$

prinzipiell auch
gleiches Verf.
wie oben an-
wendbar

Bsp: $y'' + y = 0$

char. Polynom: $\rho(\lambda) = \lambda^2 + 1$

\Rightarrow löse $0 = \lambda^2 + 1 = (\lambda + i)(\lambda - i)$ ($i^2 = -1$)

komplexes FS: $\{e^{-it}, e^{it}\}$

reelles FS: $\{\cancel{e^{-it}}, e^{it}\}$
↑
wird ersetzt durch
2 Lösungen:
 $\text{Re}(e^{it}), \text{Im}(e^{it})$

(dabei: Euler $e^{it} = \cos(t) + i\sin(t)$)

\Rightarrow reelles FS: $\{\cos(t), \sin(t)\}$

Bsp: $y'' - y = -2t$, $y(0) = y'(0) = 0$

1. Ansatz zur Berechnung eines FS:

char. Polynom: $\rho(\lambda) = \lambda^2 - 1 = (\lambda + 1)(\lambda - 1)$

\Rightarrow FS: $\{e^{1 \cdot t}, e^{-1 \cdot t}\} \Rightarrow W(t) = \begin{pmatrix} e^t & e^{-t} \\ e^t & -e^{-t} \end{pmatrix}$

2. Ansatz zur Berechnung eines FS:

$\underline{z} = \begin{pmatrix} y \\ y' \end{pmatrix} \Rightarrow \underline{z}' = \begin{pmatrix} y' \\ y'' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y' \\ y - 2t \end{pmatrix} = \underbrace{\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}}_A \underline{z} + \underbrace{\begin{pmatrix} 0 \\ -2t \end{pmatrix}}_{F(t)}$

Berechnung von Eigen-/Hauptvektoren von A

$\det(A - \lambda I) = \det \begin{pmatrix} -\lambda & 1 \\ 1 & -\lambda \end{pmatrix} = \lambda^2 - 1 = (\lambda + 1)(\lambda - 1)$

Berechnung von Eigenvektoren

$\begin{pmatrix} 1 & 1 & | & 0 \\ 1 & 1 & | & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow v_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix}$ $\begin{pmatrix} -1 & 1 & | & 0 \\ 1 & -1 & | & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow v_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$

$\Rightarrow z_1(t) = e^{-t} \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix}$, $z_2(t) = e^t \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$

$\Rightarrow W(t) = \begin{pmatrix} e^{-t} & e^t \\ -e^{-t} & e^t \end{pmatrix}$

13

Berechnung einer partikulären Lösung y_p über
"Ansatz der rechten Seite":

→ DGL: $y'' - y = -2t$

(Nachdenken!)

— $y_p(t) = a \cdot t + b$, $a, b \in \mathbb{R}$

Setze y_p in DGL ein und bestimme somit a, b

$$y_p'(t) = a$$

$$y_p''(t) = 0$$

$$0 - a \cdot t - b = -2t \quad \Leftrightarrow \quad -a \cdot t - b = -2t$$

$$\Rightarrow a = 2, \quad b = 0$$

$$\Rightarrow y_p(t) = 2t + 0 = 2t$$

Probe: $y'' - y = \underline{-2t}$

$$(2t)'' - (2t) = 0 - 2t = \underline{-2t} \quad \checkmark$$

Runge-Kutta-Verfahren (Numerische Lösung von AWP's)

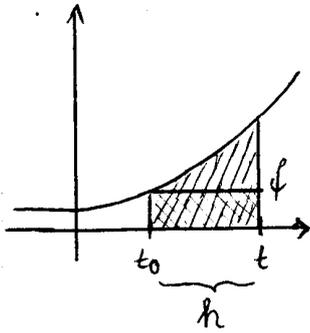
- Euler Verfahren (expl./impl.)
- Trapezregel
- verbesserter Euler
- klassisches Runge-Kutta

Idee zur Herleitung:

$$y'(t) = f(t, y(t)), \quad y(t_0) = y_0$$

$$\Leftrightarrow y(t) = y_0 + \int_{t_0}^t \underbrace{f(\tau, y(\tau))}_{\text{Idee: approximiere das Intervall durch Quadrate}} d\tau$$

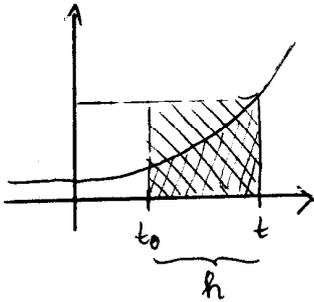
Idee: approximiere das Intervall durch Quadrate



$$\Rightarrow \int_{t_0}^t f(\tau, y(\tau)) d\tau \approx h \cdot f(t_0, y(t_0))$$

\Rightarrow expl. Euler-Verfahren

$$y^{k+1} = y^k + h \cdot f(t_k, y^k)$$



$$\begin{aligned} \Rightarrow \int_{t_0}^t f(\tau, y(\tau)) d\tau &= h \cdot f(t_1, y(t_1)) \\ &= h \cdot f(t_1, y^1) \end{aligned}$$

\Rightarrow impl. Euler-Verfahren

Bsp.: $y'' - 2ty' + 2y = 0$, $y(1) = y'(1) = 1$

Bestimme Näherungswerte zu $y(2)$, $y'(2)$ mit dem Euler-Verfahren (expl.) zur Schrittweite $h=1$

Transformation der DBL auf ein System 1. Ordnung:

$$\underline{z}(t) = \begin{pmatrix} y(t) \\ y'(t) \end{pmatrix} \Rightarrow \underline{z}'(t) = \begin{pmatrix} y'(t) \\ y''(t) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y'(t) \\ 2ty'(t) - 2y(t) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} z_2(t) \\ 2tz_2(t) - 2z_1(t) \end{pmatrix}$$

$$\underline{z}^{k+1} = \underline{z}^k + h \cdot f(t_k, \underline{z}^k) = \underbrace{\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -2 & 2t \end{pmatrix}}_{f(t, \underline{z}(t))} \underline{z}(t)$$

hier: $\underline{z}^1 = \underline{z}^0 + 1 \cdot f(1, \underline{z}^0)$

$$= \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} + 1 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \cdot 1 \cdot 1 - 2 \cdot 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \underline{z}^1 = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix} \approx \begin{pmatrix} y(2) \\ y'(2) \end{pmatrix}$$

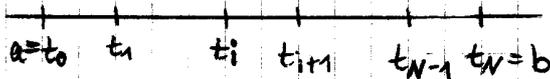
also $y(2) \approx 2$ und $y'(2) \approx 1$

Splines

$$\mathcal{P}_n = \left\{ p(x) \mid p(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k \right\}$$

Sei $t_0 = a < t_1 < \dots < t_N = b$

$$T = \{t_i\}_{i=0}^N \quad \text{Gitterpunkte}$$



Interpolation bzw. Approximation mit Polynomen
hohem Grades ist nicht zu empfehlen!

Deswegen Splines: Interpolation bzw. Approximation
auf vielen Teilstücken durch Polynome eines
festen Grades.

Def: $k \geq 2$

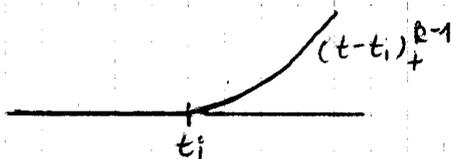
$S_{k,T} = \{s \in C^{k-2}(a,b) \mid s|_{(t_i, t_{i+1})} \in \mathcal{P}_{k-1}, i=0,1,\dots,N-1\}$
ist die Menge der Splines der Ordnung k und
Glattheit $k-2$.

Es gilt das Lemma: Jedes $s \in S_{k,T}$ besitzt die eindeutige

Darstellung (1) $s(t) = \underbrace{\sum_{j=0}^{k-1} a_j (t-t_0)^j}_{=: P_0(t)} + \sum_{j=1}^{n-1} c_j (t-t_j)_+^{k-1}$ *

* "abgeschnittene
Potenzen"

$$\text{mit } (t-t_i)_+^{k-1} = \begin{cases} (t-t_i)^{k-1}, & t \geq t_i \\ 0, & t \leq t_i \end{cases}$$



$\in C^{k-2}$ (d.h. $k-2$ mal differenzierbar)
 $\notin C^{k-1}$

$$\left[\left(\frac{d}{dt} \right)^{k-2} \frac{(t-t_i)_+^{k-1}}{(k-1)!} = (t-t_i)_+ \right]$$

(2) $\dim(S_{R,T}) = k + N - 1$

Offenbar gilt:

$t \in [t_i, t_{i+1}]$

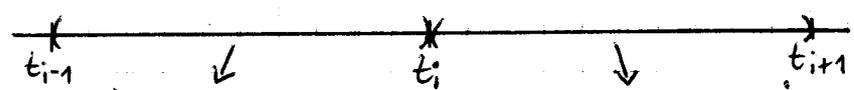
(3) $s(t) = P_0(t) + \sum_{j=1}^i c_j (t-t_j)^{k-1}$

(das + kann weggelassen werden)

$\sum_{j=0}^{k-1} a_j (t-t_0)^j \quad i=0, \dots, N-1$

$\Rightarrow a_j = \frac{s^{(j)}(t_0)}{j!}$

$i=0: s(t) = P_0(t)$ auf $[a, t_1]$



$S(t) = P_0(t) + \sum_{j=1}^{i-1} c_j (t-t_j)^{k-1}$

$S(t) = P_0(t) + \sum_{j=1}^i c_j (t-t_j)^{k-1}$

$\Rightarrow \underbrace{s^{(k-1)}(t_i^-)} = P_0^{(k-1)}(t_i) + (k-1)! \sum_{j=1}^{i-1} c_j$

$= \lim_{t \uparrow t_i} s^{(k-1)}(t)$

$s^{(k-1)}(t_i^+) = P_0^{(k-1)}(t_i) + (k-1)! \sum_{j=1}^i c_j$

$\Rightarrow (4) \quad c_j = \frac{s^{(k-1)}(t_i^+) - s^{(k-1)}(t_i^-)}{(k-1)!}$

(die c_j beschreiben die Sprünge der $(k-1)$. Ableitung)

Daher gilt: $s \in S_{R,T}$ und $s \in C^{k-1}(a,b)$

$\rightarrow (c_j = 0)^{\otimes} \quad s \in P_{k-1}$

\otimes da $(k-1)$. Ableitung stetig!

Wegen $P_{k-1} \subset S_{R,T}$ gilt:



$S_{R,T}$ besteht aus dem Polynomem P_{k-1} und den glattesten (C^{k-2}) Funktionen, die stückweise aus P_{k-1} sind und nicht zu einem Polynom aus P_{k-1} entarten.

Bsp.:

• $k=2$: stückweise linear



• $k=4$: kubische Splines

Interpolation in t_0, \dots, t_N

$s(t_i) = \xi_i$

(glatteste nicht polynomiale Funktionen aus C^2 , die stückweise aus Polynomem aus P_3 sind)

17

$N+1$ Bedingungen:

$$\dim S_{R,T} = N+3 = (N+1)+2$$

(Anzahl der Bedingungen, die einem kubischen Spline festhalten)

Es fehlen zwei Bedingungen (linear)

Möglichkeiten:

$$s'(a), s'(b)$$

$$s''(a), s''(b)$$

Klausur: Nur Theorie zu Splines, keine Rechenaufgabe!

(Zerleitung auch nicht wichtig)

QR-Zerlegung

LR-Zerlegung \rightarrow Gauß-Algorithmus

EW, EV (LR-Verfahren)

QR-Zerlegung \rightarrow EW, EV (QR-Verfahren)

Normalgleichungen bei vollem Rang

SVD-Zerlegung \rightarrow Pseudoinverse
(Singularwert-Zerl.)

Normalgleichungen bei Rangabfall

Satz: (QR-Zerlegung)

$A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m \geq n$. Dann existiert eine

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

$$Q = (q^1, \dots, q^n, q^{n+1}, \dots, q^m) = (Q_1, Q_2)$$

$$\left[\text{d.h. } (q^i, q^k) = \delta_{i,k}, \quad \underline{Q^T Q = 1 = Q Q^T}, \quad Q_1^T Q_1 = 1, \quad Q_2^T Q_2 = 1 \right]$$

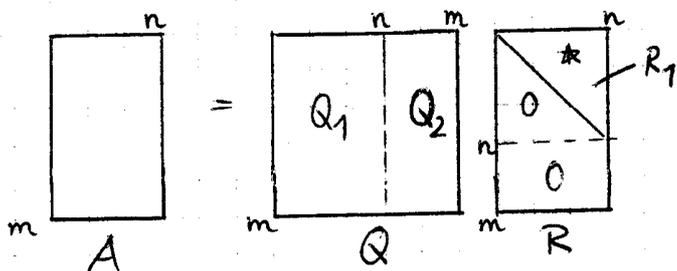
nut für quadratisch orthogonale Matrizen

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

$$(5) \quad A = QR \quad \text{bzw.} \quad (5)' \quad A = Q_1 R_1 \quad \text{wobei} \quad R_1 \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

"kleine QR-Zerlegung"

schematisch:



Eigenschaften:

- Aufwand zur Berechnung (Householder, Givens)

$$Q^T A = R$$

Aufwand $\sim 2n^2m$ (doppelt so hoch wie bei LR-Zert..!)

- $\text{Rg} A = \text{Rg} R_1$

- $\text{Rg} A = n$ (also voller Rang)

$$A = (a^1, \dots, a^n) \Rightarrow \langle a^1, \dots, a^n \rangle = \langle q^1, \dots, q^n \rangle \quad k=1, \dots, n$$

d.h. q^1, \dots, q^n bilden ein Orthonormalsystem für diesen Vektorraum $\langle a^1, \dots, a^n \rangle$, $k=1, \dots, n$

(nur wenn alle Spalten linear unabhängig!)

Anwendung auf das Ausgleichsproblem:

$$\|Ax - b\|_2^2 \rightarrow \text{Min} \quad A \in \mathbb{R}^{m \times n}, \quad m \geq n$$

$$\text{Es gilt} \quad \|Ax - b\|_2^2 \geq \|Ax^* - b\|_2^2$$

$$\Leftrightarrow (G) \quad A^T A x^* = A^T b \quad (\text{Normalgleichungen NGL})$$

Die NGL sind i.a. schlecht konditioniert

$$\|Ax - b\|_2^2 = \|b - \underbrace{\sum_{i=1}^n x_i a^i}_g\|_2^2, \quad g \in \langle a^1, \dots, a^n \rangle$$

Sei $\text{Rg} A = n$ (d.h. a^1, \dots, a^n linear unabhängig)

Idee: Basiswechsel $\langle a^1, \dots, a^n \rangle = \langle q^1, \dots, q^n \rangle$

$$\min_{g \in \langle a^1, \dots, a^n \rangle} \|b - g\|_2^2 = \min_{g \in \langle q^1, \dots, q^n \rangle} \|b - g\|_2^2 = \|b - q^*\|_2^2$$

$$q^* = Ax^* = Q_1 y^*$$

19

Es ist

$$\|b - y\|_2^2 = \|b - Q_1 y\|_2^2 \geq \|b - Q_1 y^*\|_2^2$$

$$\Leftrightarrow \text{(NGL)} \quad \underbrace{Q_1^T Q_1}_1 y^* = Q_1^T b$$

$$\Rightarrow y^* = Q_1^T b \Rightarrow A x^* = Q_1 Q_1^T b$$

$$\Rightarrow (A = Q_1 R_1) \quad Q_1 R_1 x^* = Q_1 Q_1^T b$$

$$\Rightarrow (\cdot Q_1^T) \quad \underbrace{Q_1^T Q_1}_1 R_1 x^* = \underbrace{Q_1^T Q_1}_1 Q_1^T b, \text{ d.h.}$$

$$(7) \quad R_1 x^* = Q_1^T b$$

(7) erhält man auch (formal) direkt aus (6) (NGL)

mit $A = Q_1 R_1$, da $A^T A x^* = R_1^T \underbrace{Q_1^T Q_1}_1 R_1 x^* = A^T b = R_1^T Q_1^T b$

$$\Leftrightarrow \det R_1 \neq 0, \text{ d.h. } R_1 \text{ hat vollen } \underbrace{1} \text{ Rang (also auch } A)$$

$$\Rightarrow (7).$$

Es ist

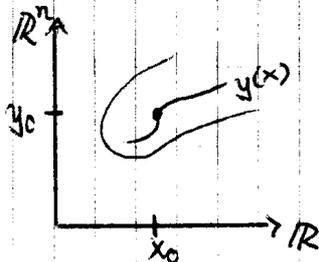
$$(8) \quad \text{cond}_2(A^T A) = (\text{cond}_2 R_1)^2$$

(durch Basiswechsel wird also eine wesentlich bessere Kondition erreicht)

AWP bei gew. DGLs

$$f: D \subset \mathbb{R} \times \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n, \quad D \text{ offen}$$

$$\begin{matrix} f(x, y) \\ | \quad | \\ \in \mathbb{R} \quad \in \mathbb{R}^n \end{matrix}$$



(n=1)

Sei $(x_0, y_0) \in D$

$$\text{AWP} \quad y'(x) = f(x, y(x))$$

$$y(x_0) = y_0$$

Für ein Intervall I , das x_0 als innerem Punkt enthält, d.h. $x_0 \in \overset{\circ}{I}$ (d.h. I entartet nicht zu einem Punkt $\{x_0\}$) heißt $y \in C^1(I)$ (d.h. y ist einmal stetig differenzierbar auf dem Intervall I) lokale Lösung des AWP, falls gilt:

$$(i) \quad y(x_0) = y_0$$

$$(ii) \quad (x, y(x)) \in D, \quad x \in I$$

$$(iii) \quad y'(x) = f(x, y(x)), \quad \forall x \in I$$

Eine lokale Lösung $y \in C^1(I_{\max})$ heißt maximale Lösung, wenn sie jede andere lokale Lösung $w \in C^1(I)$ fortsetzt, d.h.

$$I \subset I_{\max}, \quad w(x) = y(x), \quad x \in I$$

Satz: (Hauptsatz)

D wie oben, f sei

- stetig auf D und erfülle eine
- lokale Lipschitzbedingung auf D

\Rightarrow das AWP besitzt eine maximale Lösung $y \in C^1(I_{\max})$ (I_{\max} offen)