

# **Essential "Mathematische Anwendungen"**

Numerische Mathematik in aller Kürze

## Inhaltsverzeichnis

<b>1. ZAHLENDARSTELLUNG</b>	<b>3</b>
<b>2. NICHTLINEARE GLEICHUNGEN</b>	<b>3</b>
2.1. Nullstellensuche	3
2.2. Polynome	4
2.2.1. Darstellung nach Horner	4
2.2.2. Horner-Schema Beispiel:	4
2.2.3. Abschätzung der Lage von Nullstellen:	5
2.2.4. Suche von Nullstellen:	5
<b>3. GRAPHENTHEORIE</b>	<b>6</b>
<b>4. GAUßSCHER ALGORITHMUS</b>	<b>7</b>
4.1. Zeilen-Stufen-Form:	7
4.2. Approximation von Funktionen:	7
4.3. Lagrange-Interpolationspolynom	7
4.4. Spline- Interpolation	8
4.5. Spline-Interpolation von Kurven:	9
<b>5. NUMERISCHE INTEGRATION</b>	<b>10</b>
5.1. Newton-Codes	10
<b>6. DIFFERENTIALGLEICHUNGEN:</b>	<b>11</b>

# 1. Zahlendarstellung

Maschinenzahlen:  $x = \pm y \cdot b^z$

$$y = \sum_{i=m}^n y_i \cdot b^{-i} = \text{„Mantisse“}$$

$b = \text{„Basis“}$

$$z = \sum_{i=0}^t z_i \cdot b^i = \text{„Exponent“}$$

## 2. Nichtlineare Gleichungen

### 2.1. Nullstellensuche

$$f(x) = 0$$

1. Bisektionsverfahren
2. Sekantenverfahren ( $q = 1,618$ ) = "Mehrschrittverfahren"
3. Fixpunktverfahren = "Einzelschrittverfahren"

a) Fixpunktgleichung  $F(x)$

nach Newton:  $F(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$  ( $q = 2$ )

nach Steffensen:  $F(x) = x - \frac{f(x)^2}{f(x+f(x)) - f(x)}$  ( $q = 1$ )

höhere Verfahren:

$$q = 3: F(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)} - \frac{f(x)^2 \cdot f''(x)}{2 \cdot f'(x)^3}$$

$$q = 4: F(x) = F(q=3) + f(x)^3 \cdot \left( \frac{f'''(x)}{6 \cdot f'(x)^4} - \frac{f''(x)^2}{2 \cdot f'(x)^5} \right)$$

=> Untersuche  $F(x)$  ob  $F: A \rightarrow A$  für  $[a, b]$

b) Untersuche  $F'(x)$ : wenn  $\max|F'(x)| := k < 1$

=>  $F$  ist Kontraktion auf  $[a, b]$

c) Wähle Punkt  $x_0$  aus  $[a, b]$

setze in  $F(x)$  rekursiv ein:  $x_{i+1} = F(x_i)$

$$x_0 = a$$

$$x_1 = F(x_0) = \dots$$

$$x_2 = F(x_1)$$

$$x_n = F(x_{n-1})$$

d) Untersuche Anzahl der Iterationen (= n)

Geg:  $\varepsilon = |x_n - s|$

mit Hilfe folgender Abschätzungsformel:

$$\underbrace{|x_n - s|}_{\varepsilon} \leq \frac{1}{1 - \underbrace{k}_{\text{geg}}} \cdot |x_{n+1} - x_n| \leq \frac{k^n}{1 - k} (x_1 - x_0)$$

## 2.2. Polynome

$$p(x) = a_n \cdot x^n + a_{n-1} \cdot x^{n-1} + \dots + a_1 \cdot x + a_0$$

$$\text{Grad}(p(x)) = n$$

### 2.2.1. Darstellung nach Horner

$$p(x) = (((a_n \cdot x + a_{n-1}) \cdot x + a_{n-2}) \cdot x + \dots + a_1) \cdot x + a_0$$

⇒ besserer Algorithmus

### 2.2.2. Horner-Schema Beispiel:

(numerisches Verfahren für Polynomdivision)

$p(3), p'(3), \dots$  von  $4x^4 - 2x^2 + 9x - 4$

1. Schritt:

$$\begin{array}{rcccccc} & 4 & & 0 & & -2 & & 9 & & -4 \\ 3 & \downarrow & & \rightarrow 12 & & \rightarrow 36 & & \rightarrow 102 & & \rightarrow 333 \\ \hline & 4 & & 12 & & 34 & & 111 & & 329 = p(3) \end{array}$$

2. Schritt:

$$\begin{array}{rcccccc} & 4 \text{ (*1)} & & 12 \text{ (*1)} & & 34 \text{ (*1)} & & 111 \text{ (*1)} \\ 3 & \downarrow & & \rightarrow 12 & & \rightarrow 72 & & \rightarrow 318 \\ \hline & 4 & & 24 & & 106 & & 429 = p'(3) \end{array}$$

3. Schritt:

$$\begin{array}{rcccccc} & 4 \text{ (*2)} & & 24 \text{ (*2)} & & 106 \text{ (*2)} \\ 3 & \downarrow & & \rightarrow 24 & & \rightarrow 216 \\ \hline & 8 & & 72 & & 428 = p''(3) \end{array}$$

4. Schritt:

$$\begin{array}{rcccccc} & 8 \text{ (*3)} & & 72 \text{ (*3)} \\ 3 & \downarrow & & \rightarrow 72 \\ \hline & 24 & & 288 = p'''(3) \end{array}$$

nach 1. Schritt:  $p(x) = (x-3) \cdot q(x) + 329$

mit:  $q(x) = 4x^3 + 12x^2 + 34x + 111$

### 2.2.3. Abschätzung der Lage von Nullstellen:

Gebiet in  $\mathbf{C}$  (Radius), in welchem Nullstellen liegen

Für  $\xi \in \mathbf{C}$  gilt: (egal ob Polynom mit oder ohne komplexen Koeffizienten)

$$1. |\xi| \leq \max \left\{ \left| \frac{a_0}{a_n} \right|, 1 + \left| \frac{a_1}{a_n} \right|, \dots, 1 + \left| \frac{a_{n-1}}{a_n} \right| \right\}$$

$$2. |\xi| \leq \max \left\{ \left| \frac{a_0}{a_1} \right|, 2 \cdot \left| \frac{a_1}{a_2} \right|, \dots, 2 \cdot \left| \frac{a_{n-1}}{a_n} \right| \right\}$$

$$3. |\xi| = 2 \cdot \max \left\{ \sqrt[n]{\left| \frac{a_0}{a_n} \right|}, \sqrt[n-1]{\left| \frac{a_1}{a_n} \right|}, \dots, \sqrt{\left| \frac{a_{n-2}}{a_n} \right|}, \left| \frac{a_{n-1}}{a_n} \right| \right\}$$

(Es gilt der kleinste Wert aus 1., 2. und 3.)

⇒ liefert Startwert  $x_0$  für Iteration

### 2.2.4. Suche von Nullstellen:

$\alpha_1$  größte reelle Nullstelle und  $\alpha_1 \leq \max\{\operatorname{Re}(\xi_1), \dots, \operatorname{Re}(\xi_n)\}$  mit  $\xi_1 - \xi_n$  komplexe Nullstellen. (Größte Nullstelle muss eine reelle sein!)

$$F(x) = x - \frac{p(x)}{p'(x)}$$

$$\Rightarrow x_{i+1} = x_i - \frac{p(x_i)}{p'(x_i)}$$

Konvergiert für  $x_i = x_0$  gegen  $\alpha_1$   
(analog für kleinste reelle Nullstelle)

Wenn  $\alpha_1$  gefunden, dann suche nächste Nullstellen mit folgendem Verfahren:

$$\alpha_1 > \alpha_2 > \dots > \alpha_j$$

$$F(x) = x - \frac{p(x)}{p'(x) - p(x) \cdot \sum_{k=1}^j \frac{1}{x - \alpha_k}} \quad \leftarrow \text{Summe aller schon gefundenen Nullstellen}$$

### 3. Graphentheorie

**Graph G:**

V = Ecken (Knoten)

E = Kanten (Edge)

$g = (V, E), E \subset [V]^2$

**Digraph:**

$E \in V \times V$  ( $V \times V$  ist geordnet)

**gewichteter Graph:**

Tripel  $G = (V, E, W)$

W = Gewicht der Kante

**Computerdarstellung:**

$|V|=n, |E|=m$

- Nachbarschaftsmatrix ( $n \times m$  Matrix)
- Linked List

## 4. Gaußscher Algorithmus

### 4.1. Zeilen-Stufen-Form:

$$B = \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ 0 & b_{22} & \cdots & b_{2n} \\ \vdots & & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & b_{nn} \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

### 4.2. Approximation von Funktionen:

Theorem 1:

$f[a,b] \rightarrow \mathbf{R}$  stetig

$\Rightarrow$  es existiert Polynom  $p(x)$  mit  $|f(x) - p(x)| < \varepsilon$

Theorem 2: Taylor

$f[a, b] \rightarrow \mathbf{R}$ ,  $n+1$  mal stetig diffbar

$x_0 \in [a, b]$

$\Rightarrow p(x) = f(x_0) + \frac{f'(x_0)}{1!} \cdot (x - x_0) + \frac{f''(x_0)}{2!} \cdot (x - x_0)^2 + \cdots + \frac{f^n(x_0)}{n!} \cdot (x - x_0)^n = j_{x_0}^n(f) = n\text{-Jet}$

(Tylorpolynom)

Fehlerabschätzung:  $|f(x) - p(x)| = \left| \frac{x^{2n}}{(2n)!} \cdot f(\xi) \right|$  mit  $0 < \xi < x$

Taylorpolynom hat mit  $f(x)$  Ableitungen an einem Punkt gemeinsam.

Interpolationspolynom: hat mit  $f(x)$   $n+1$  Punkte gemeinsam.

### 4.3. Lagrange-Interpolationspolynom

(  $O(n^2)$  )

Geg.:  $m = 0, 1, 2, \dots, n+1$  Punkte

$f_0, f_1, f_2, \dots, f_n$

a) Berechne für jeden Punkt  $m$  Produkt:

$$l_m(x) = \prod_{\substack{k=0 \\ k \neq m}}^n \frac{x - x_k}{x_m - x_k}$$

b)  $\Rightarrow p(x) = \sum_{m=0}^n f_m \cdot l_m(x)$

#### 4.4. Spline- Interpolation

(Kubische Splines  $k=3$ )

Geg.:  $(x_i, f_i)$ ,  $i = 0, \dots, n$  Punkte  
Teilintervalle  $[x_i, x_{i+1}]$

**Breite der Intervalle:**

$$h_i = (x_{i+1} - x_i) \quad i = 0, \dots, n-1$$

**$S_i$  bestimmen:**

$$S_i = 6 \cdot \frac{f_{i+1} - f_i}{h_i} - 6 \cdot \frac{f_i - f_{i-1}}{h_{i-1}} \quad i = 1, \dots, n-1$$

**Stelle Matrix unter Berücksichtigung der Randbedingung auf:**

( $n$  Stützpunkte  $\Rightarrow n \times n$  Matrix)

Natürliche Randbedingung:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ h_0 & 2 \cdot (h_0 + h_1) & h_1 & 0 & 0 \\ 0 & h_1 & 2 \cdot (h_1 + h_2) & h_2 & 0 \\ \vdots & & \ddots & \ddots & \ddots \\ 0 & & & h_{n-2} & 2 \cdot (h_{n-2} + h_{n-1}) & h_{n-1} \\ 0 & & & & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} f_0'' \\ f_1'' \\ \vdots \\ f_n'' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ S_1 \\ S_2 \\ \vdots \\ S_{n-1} \\ 0 \end{pmatrix}$$

1. und letzte Zeile für vollständige Randbedingung:

$$\begin{pmatrix} 2 \cdot h_0 & h_0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \ddots & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & h_{n-1} & 2 \cdot h_{n-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} f_0'' \\ \vdots \\ f_n'' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 6 \cdot \frac{f_1 - f_0}{h_0} - 6 \cdot f_0 \\ \vdots \\ 6 \cdot f_n - 6 \cdot \frac{f_n - f_{n-1}}{h_{n-1}} \end{pmatrix}$$

1. und letzte Zeile für periodische Randbedingung:

$$\begin{pmatrix} 2 \cdot (h_{n-1} + h_0) & h_0 & 0 & \dots & 0 & h_{n-1} & 0 \\ \vdots & & \ddots & & \vdots & & \\ 1 & 0 & \dots & 0 & -1 & & \end{pmatrix} \begin{pmatrix} f_0'' \\ \vdots \\ f_n'' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 6 \cdot \frac{f_1 - f_0}{h_0} - 6 \cdot \frac{f_0 - f_{n-1}}{h_{n-1}} \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

1. und letzte Zeile für not-a-knot Randbedingung:

$$\begin{pmatrix} h_1 & -(h_0 + h_1) & h_0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \ddots & & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & h_{n-1} & -(h_{n-2} + h_{n-1}) & h_{n-2} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} f_0'' \\ \vdots \\ f_n'' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$



jetzt  $f''_0, \dots, f''_n$  durch lösen des Gleichungs-Systems berechnen

Für jedes Intervall  $[x_i, x_{i+1}]$  Polynom bestimmen:

$$S(x) = a_i + b_i \cdot (x - x_i) + c_i \cdot (x - x_i)^2 + d_i \cdot (x - x_i)^3$$

mit:

$$a_i = f_i$$

$$b_i = \frac{f_{i+1} - f_i}{h_i} - \frac{h_i}{6} \cdot (f''_{i+1} + 2 \cdot f''_i)$$

$$c_i = \frac{f''_i}{2}$$

$$d_i = \frac{f''_{i+1} - f''_i}{6 \cdot h_i}$$

#### 4.5. Spline-Interpolation von Kurven:

Geg.:  $f_0 = \begin{pmatrix} f_{01} \\ f_{02} \end{pmatrix}, f_1 = \begin{pmatrix} f_{11} \\ f_{12} \end{pmatrix}, \dots, f_n = \begin{pmatrix} f_{n1} \\ f_{n2} \end{pmatrix}$  Vektoren

Suche Kurve, welche  $f_0, \dots, f_n$  Interpoliert?

1.  $x_0, \dots, x_n$  bestimmen

$$x_0 = 0$$

$$x_i = x_{i-1} + ||f_i - f_{i-1}|| \quad i = 1, \dots, n \quad (||x-y|| = \text{Abstand})$$

$$\Rightarrow x_0 < x_1 < \dots < x_n$$

2. Löse 2 Interpolationsaufgaben:

a) 1. Komponente der Punkte  $S_1(x)$  mit:

$$(x_0, f_{01}), (x_1, f_{11}), \dots, (x_n, f_{n1})$$

b) 2. Komponente der Punkte  $S_2(x)$  mit:

$$(x_0, f_{02}), (x_1, f_{12}), \dots, (x_n, f_{n2})$$

3. dann  $S : [x_0, x_n] \rightarrow \mathbf{R}^2$

$$x \rightarrow \begin{pmatrix} S_1(x) \\ S_2(x) \end{pmatrix}$$

analog  $\mathbf{R}^3$

## 5. Numerische Integration

(Simpson Regel)

$$\text{Geg.: } \int_a^b f(x) dx$$

1. a) Unterteile  $[a, b]$  in  $n$  ( $n$  gerade!) Teilintervalle:

$$a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$$

$$h = \frac{b-a}{n} \quad x_i = a + h \cdot i \quad i = 1, \dots, n$$

b) Interpoliere jeweils 3 Punkte

$(x_0, x_1, x_2)$   $(x_2, x_3, x_4)$  ...  $(x_{n-2}, x_{n-1}, x_n)$  mit  $p(x) \leq 2$   
mit

$$\int_{x_{2j-2}}^{x_{2j}} P_j(x) dx = \frac{h}{3} (y_{2j-2} + 4 \cdot y_{2j-1} + y_{2j}) \quad i = 1, \dots, n-1$$

2. Insgesamt:

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{h}{3} ( f(x_0) + 4 \cdot f(x_1) + 2 \cdot f(x_2) + \\ 4 \cdot f(x_3) + 2 \cdot f(x_4) + \\ \dots + \\ 2 \cdot f(x_{n-2}) + 4 \cdot f(x_{n-1}) + \\ f(x_n) )$$

$$\text{Fehler: } |R(h)| \leq \frac{h^4}{180} \cdot \max_{x \in [a,b]} |f^{(4)}(x)| \cdot (b-a)$$

### 5.1. Newton-Codes

(Newtonsche  $3/8$  Regel)

1.  $k+1$  Stützstellen
2. lege Polynom vom Grad  $K$  durch Stützpunkte
3. Integriere auf Teilintervallen

z.B.:  $k=3$

$$\int_a^b f(x) dx = \frac{3}{8} \cdot h \cdot ( f(x_0) + 3 \cdot f(x_1) + 3 \cdot f(x_2) + 2 \cdot f(x_3) + \\ 3 \cdot f(x_4) + 3 \cdot f(x_5) + 2 \cdot f(x_6) + \\ \dots + \\ f(x_n) )$$

$$\text{Fehler: } |R| \leq \frac{h^4}{80} \cdot \max_{x \in [a,b]} |f^{(4)}(x)| \cdot (b-a)$$

## 6. Differentialgleichungen:

Anfangswertaufgabe:

DGL 1. Ordnung:

$$y' = f(x, y)$$

$$y(x_0) = y_0$$

Ges:  $y(x)$  mit  $y'(x) = f(x, y)$   $y(x_0) = y_0$