## Nichtlineare Gleichungssysteme

## Funktionen mit mehreren Variablen

auch multivariat gennant, hier nur skalarwertige Funktionen (keine Komplexen Zahlen). Definition:

Explizite Darstellung Funktionsgleichung ist nach einer variablen aufgelöst.

$$y = f(x_1, x_2, ..., x_n)$$

Implizite Darstellung nicht nach einer Variablen aufgelöst(nur n-1 unabhängige Variablen)

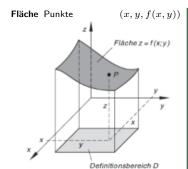
$$F(x_1, x_2, ..., x_n) = 0$$

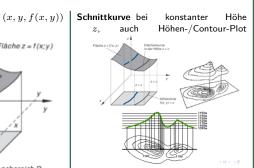
für vektorwertige funktionen

$$\vec{f}(x_1, ..., x_n) = \begin{pmatrix} y_1 = f_1(x_1, ..., x_n) \\ ... \\ y_m = f_m(x_1, ..., x_n) \end{pmatrix}$$

Graphische Darstellungsformen -

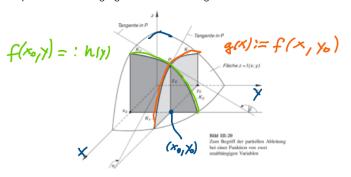
Funktionen mit 2 Variablen können 3D dargestellt werden. Interpretieren als z=f(x,y)

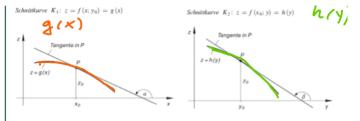




## Partielle Ableitungen

Nur eine der Variablen wird abgeleitet, der Rest als Konstante behandelt. Visuell entspricht dies der Steigung an einer Flächentangente.





Partielle Ableitungen 1. Ordnung -

Beispiel nach  $\times$  abgeleitet(normale Ableitungsregeln, andere Variablen als Konstanten betrachten):

$$\frac{\partial f}{\partial x} = \lim_{\Delta x \to 0} \frac{f(x + \Delta x, y) - f(x, y)}{\Delta x}$$

$$f(x,y) = 3xy^{3} + 10x^{2}y + 5y + 3y * sin(5xy)$$
$$\frac{\partial f}{\partial x} = 3 * 1 * y^{3} + 10 * 2x + 0 + 3y * cos(5xy) * 5 * 1 * y$$

# Linearisierung

Repetition Tangentengleichung

Dient als Annäherung für eindimensionale f(x) in der Nähe von  $x_0$  (Linearisierung)  $g(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0)$ 

#### Jacobi-Matrix

Sozusagen wie Tangentengleichung aber für mehrere Variablen

$$\vec{y} = \vec{f}(\vec{x}) = \begin{pmatrix} y_1 = f_1(x_1, ..., x_n) \\ & \ddots \\ y_m = f_m(x_1, ..., x_n) \end{pmatrix}$$

Die Jacobi-Matrix enthält sämtliche Partielle Ableitungen 1. Ordnung von  $\vec{f}$ . Auf jeder Spalte bleibt die funktion  $f_j$  die gleiche und in den Zeilen  $x_i o rac{\partial f_j}{\partial x_i}$ 

$$D\vec{f}(x) = \begin{pmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial x_1}(x) & \frac{\partial f_1}{\partial x_2}(x) & \dots & \frac{\partial f_1}{\partial x_n} \\ \frac{\partial f_2}{\partial x_1}(x) & \frac{\partial f_2}{\partial x_2}(x) & \dots & \frac{\partial f_2}{\partial x_n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial f_m}{\partial x_1}(x) & \frac{\partial f_m}{\partial x_2}(x) & \dots & \frac{\partial f_m}{\partial x_n} \end{pmatrix}$$

verallgemeinerte Tangentengleichung

$$\vec{g}(\vec{x}) = \vec{f}(\vec{x}^{(0)}) + D\vec{f}(\vec{x}^{(0)}) * (\vec{x} - \vec{x}^{(0)})$$

ist eine lineare Funktion und für  $\vec{x}$  in der Umgebung von  $\vec{x}^{(0)} = (x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, ..., x_n^{(0)})$ gilt  $\vec{f}(\vec{x}) \approx \vec{q}(\vec{x})$ 

Df entspricht der obigen Funktion zur Erzeugung einer Jacobi-Matrix.

Hochgestellte Zahlen in Klammern  $(x^{(n)})$  stehen wie zuvor für eine Variable nach nIterationsschritten.

## **Tangentialebene**

• Für den speziellen Fall  $f: \mathbb{R}^2 \longrightarrow \mathbb{R}$  mit  $y = f(x_1, x_2)$  und  $\mathbf{x}^{(0)} = (x_1^{(0)}, x_2^{(0)})^T \in \mathbb{R}^2$  ist die Jacobi-Matrix nur ein Zeilenvektor mit zwei Elementen, nämlich

$$Df(x^{(0)}) = \begin{pmatrix} \frac{\partial f}{\partial x_1}(x_1^{(0)}, x_2^{(0)}) & \frac{\partial f}{\partial x_2}(x_1^{(0)}, x_2^{(0)}) \end{pmatrix}$$

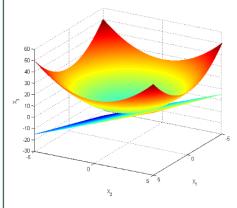
Dann liefert die Linearisierung

$$\begin{array}{lll} g(x_1,x_2) & = & f(x_1^{(0)},x_2^{(0)}) + \left( \begin{array}{cc} \frac{\partial f}{\partial x_1}(x_1^{(0)},x_2^{(0)}) & \frac{\partial f}{\partial x_2}(x_1^{(0)},x_2^{(0)}) \end{array} \right) \cdot \left( \begin{array}{cc} x_1 - x_1^{(0)} \\ x_2 - x_2^{(0)} \end{array} \right) \\ & = & f(x_1^{(0)},x_2^{(0)}) + \frac{\partial f}{\partial x_1}(x_1^{(0)},x_2^{(0)}) \cdot \left( \begin{array}{cc} x_1 - x_1^{(0)} \\ \end{array} \right) + \frac{\partial f}{\partial x_2}(x_1^{(0)},x_2^{(0)}) \cdot \left( \begin{array}{cc} x_2 - x_2^{(0)} \end{array} \right) \end{array}$$

die Gleichung der Tangentialebene

• Sie enthält sämtliche im Flächenpunkt  $P = (x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, f(x_1^{(0)}, x_2^{(0)}))$  an die Bildfläche von  $y = f(x_1, x_2)$  angelegten Tangenten.

Graphische Darstellung der Fläche  $x_3 = f(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2$  sowie Tangentialebene durch den Flächenpunkt  $(x_1^{(0)} = 1, x_2^{(0)} = 2, f(x^{(0)}) = 5)$ 



# Nullstellenbestimmung für nichtlineare Systeme

- Gegeben:  $n \in \mathbb{N}$  und eine Funktion  $\vec{f} : \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}^n$
- Gesucht:  $\vec{x} \in \mathbb{R}^n \quad \text{mit} \quad \vec{f}(\vec{x}) = 0$

$$\vec{f}(x_1,...,x_n) = \begin{pmatrix} f_1(x_1,...,x_n) \\ \vdots \\ f_n(x_1,...,x_n) \end{pmatrix} = \vec{0}$$

### Newton-Verfahren für Systeme

Repetition 1-Dimensional: (nur für  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$ )

Aus der Linearisierung der Funktion f mittels der Tangente g an der Selle  $x_n$ 

$$f(x) \approx g(x) = f(x_n) + f'(x_n)(x - x_n)$$

folgte die Iteration

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$
  $(n = 0, 1, 2, 3, ...).$ 

Mit der Jacobi-Matrix Df(x) kann das analog für Vektor-wertige Funktionen f $\mathbb{R}^n \to \mathbb{R}^n$  angewendet werden

$$\vec{x}^{(n+1)} = \vec{x}^{(n)} - (Df(\vec{x}^{(n)}))^{-1} * \vec{f}(\vec{x}^{(n)})$$

Das Inverse der Jacobi-Matrix wird aber nie berechnet sondern die obige Gleichung via Substitution als lineares Gleichungsystem aufgefasst.

$$\delta^{(n)} := -\left(\mathbf{D}\mathbf{f}(\mathbf{x}^{(n)})\right)^{-1} \cdot \mathbf{f}(\mathbf{x}^{(n)})$$

als lineares Gleichungssystem auffasst gemäss

$$\mathbf{D}\mathbf{f}(\mathbf{x}^{(n)})\delta^{(n)} = -\mathbf{f}(\mathbf{x}^{(n)})$$

und so  $\delta^n$  bestimmen und anschliessend

$$\mathbf{x}^{(n+1)} := \mathbf{x}^{(n)} + \delta^{(n)}$$

## Quadratisch-konvergentes Newton-Verfahren für Systeme

Gesucht: Nullstellen von  $\vec{f}: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}^n$  mit Startvektor  $\vec{x}^{(0)}$  Nahe der Nullstelle. es kann passieren, dass das Newton-Verfahren Statt einer Nullstelle ein lokales Minimum  $x_{min}! = 0$  findet, in diesem Fall ist  $Df(x_{min})$  aber immer nicht regulär

für 
$$n = 0, 1, ...$$
:

1. Berechne  $\delta^{(n)}$  als Lösung des linearen Gleichungsystems

$$D\vec{f}(\vec{x}^{(n)})\delta^{(n)} = -\vec{f}(\vec{x}^{(n)})$$

2. Setze

$$\vec{x}^{(n+1)} = \vec{x}^{(n)} + \delta^{(n)}$$

mögliche Abbruchkriterien

- $\begin{array}{ll} \bullet & n \geq n_{max}, \; n_{max} \in \mathbb{N} \\ \bullet & ||x^{(n+1)} x^{(n)}|| \leq \epsilon & \longleftrightarrow \\ \bullet & ||x^{(n+1)} x^{(n)}|| \leq \epsilon * ||x^{(n+1)}|| \end{array} ||\delta^{(n)}|| \leq \epsilon$
- $||\vec{f}(x^{(n+1)})|| < \epsilon$

Das Newton-Verfahren konvergiert quadratisch für nahe genug an einer Nullstelle  $ec{x}$ liegende Startvektoren, wenn  $D\vec{f}(\vec{x})$  regulär und  $\vec{f}$  dreimal stetig differenzierbar ist.

## Vereinfachtes Newton-Verfahren für Systeme

Gesucht: Nullstellen von  $\vec{f}: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}^n$  mit Startvektor  $\vec{x}^{(0)}$  Nahe der Nullstelle.

Der Unterschied zum Quadratisch-konvergenten Newton-Verfahren liegt darin, dass nur einmal die Jacobi-Matrix für den Startvektor berechnet werden muss (rot) ightarrow weniger Aufwand aber konvergiert langsamer (linear).

für 
$$n = 0, 1, ...$$
:

1. Berechne  $\delta^{(n)}$  als Lösung des linearen Gleichungsystems

$$D\vec{f}(\vec{x}^{(0)})\delta^{(n)} = -\vec{f}(\vec{x}^{(n)})$$

2. Setze

$$\vec{x}^{(n+1)} = \vec{x}^{(n)} + \delta^{(n)}$$

FS23 Höhere Mathematik 2, Zusammenfassung

# Gedämpftes Newton-Verfahren

Die Idee ist bei jedem Iterationsschritt zu überprüfen ob es sich um eine Verbesserung handelt und falls nicht, es stattdessen mit einem gedämpften Schritt zu versuchen.

Die gewählte Dämpfungsgrösse  $k_{max}$  ist stark vom Problem abhängig.  $k_{max}=4$  ist ein vernünftiger Standard Wert.

für 
$$n = 0, 1, ...$$
:

1. Berechne  $\delta^{(n)}$  als Lösung des linearen Gleichungsystems

$$D\vec{f}(\vec{x}^{(n)})\delta^{(n)} = -\vec{f}(\vec{x}^{(n)})$$

2. Finde das minimale  $k \in 0, 1, ..., k_{max}$  mit

$$||\vec{f}(x^{(n)}) + \frac{\delta^{(n)}}{2^k}||_2 < ||\vec{f}(x^{(n)})||_2$$

3. Setze (falls kein minimales  $k \to k = 0$ )

$$\vec{x}^{(n+1)} = \vec{x}^{(n)} + \frac{\delta^{(n)}}{2^k}$$

## Ausgleichsrechnung / Interpolation

Zur Auswertung Datenpunkte mit Streuung durch eine Funktion annähern.

Interpolation eine Funktion die exakt durch die Messpunkte geht. Geeignet falls:

- wenig Datenpunkte
- (fast) keine Messfehler

Ausgleichsrechnung eine Funktion die summiert die kleinste Abweichung von den Messpunkten hat. Zwischen den Messpunkten oftmals stabiler als Interpolation

- typischerweise viele Datenpunkte
- fehlerbehaftet

## Interpolation

- Gegeben: n+1 Wertepaare  $(x_i, y_i)$ , i=0,...,n mit  $x_i \neq x_j \mid i \neq j$
- Gesucht: stetige Funktion g(x) mit  $g(x_i) = y_i \, \forall i = 0, 1, ..., n$  (was zwischen diesen Punkten für Resultate herauskommen kann stark variieren)

# Polynominterpolation

Zu den n+1 Stützpunkten ist ein Polynom  $P_n(x)=a_0+a_1x+a_2x^2+\ldots+a_nx^n$  vom Grad n gesucht.

Weil das Polynom vom Grad n ist lässt sich zusammen mit den Stützpunkten ein lineares Gleichungsystem dazu aufstellen.

$$\begin{array}{rcl} a_0 + a_1 x_0 + a_2 x_0^2 + \ldots + a_n x_n^n & = & y_0 \\ a_0 + a_1 x_1 + a_2 x_1^2 + \ldots + a_n x_n^n & = & y_1 \\ & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_0 + a_1 x_n + a_2 x_n^2 + \ldots + a_n x_n^n & = & y_n \end{array}$$

bzw

$$\begin{pmatrix} 1 & x_0 & \cdots & x_0^n \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & x_n & \cdots & x_n^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_0 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

Lagrange Interpolationsformel

Durch n+1 Stützpunkte mit verschiedenen Stützstellen gibt es genau EIN Polynom  $P_n(x)$  vom Grade  $\leq n$  welches alle Stützpunkte interpoliert.

Lagrangeform für  $P_n(x)$ :

$$P_n(x) = \sum_{i=0}^n l_i(x)y_i$$

Die Lagrangepolynome vom Grad n ( $l_i(x)$ ) sind definiert durch:

$$l_i(x) = \prod_{j=0, j \neq i}^{n} \frac{x - x_j}{x_i - x_j}$$
  $i = 0, 1, ..., n$ 

Beispiel:

Wir haben n+1=4 Stützpunkte, also ist n=3 und das Interpolationspolynom hat die Form

$$P_n(x) = \sum_{i=0}^{3} l_i(x) y_i = 11.2 \cdot l_0(x) + 13.4 \cdot l_1(x) + 15.3 \cdot l_2(x) + 19.5 \cdot l_3(x).$$

Die Lagrangepolynome berechnen sich zu

$$\begin{array}{lll} I_0(x) & = & \frac{(x-x_1)(x-x_2)(x-x_3)}{(x_0-x_1)(x_0-x_2)(x_0-x_3)} = \frac{(x-10)(x-12)(x-14)}{(-2)(-4)(-6)} = -\frac{1}{48}x^3 + \frac{3}{4}x^2 - \frac{107}{12}x + 35 \\ I_1(x) & = & \frac{(x-x_0)(x-x_2)(x-x_3)}{(x_3-x_0)(x_1-x_2)(x_1-x_3)} = \frac{(x-8)(x-12)(x-14)}{(2)(-2)(-4)} = +\frac{1}{16}x^3 - \frac{17}{8}x^2 + \frac{47}{2}x - 84 \\ I_2(x) & = & \frac{(x-x_0)(x-x_1)(x-x_3)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)(x_2-x_3)} = \frac{(x-8)(x-10)(x-14)}{(4)(2)(-2)} = -\frac{1}{16}x^3 + 2x^2 - \frac{83}{4}x + 70 \\ I_3(x) & = & \frac{(x-x_0)(x-x_1)(x-x_2)}{(x_3-x_0)(x_3-x_1)(x_3-x_2)} = \frac{(x-8)(x-10)(x-12)}{(6)(4)(2)} = +\frac{1}{48}x^3 - \frac{5}{8}x^2 + \frac{37}{6}x - 20 \end{array}$$

Fehlerabschätzung

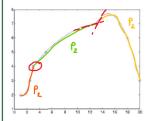
Rein theoretisch weil man die tatsächliche Funktion f kennen müsste. Gegeben  $y_i = f(x_i)$  und f genügend oft stetig differenzierbar:

$$|f(x) - P_n(x)| \le \frac{|(x - x_0)(x - x_1)...(x - x_n)|}{(n+1)!} * \max_{x_0 \le \xi \le x_n} |f^{(n+1)}(\xi)|$$

#### Spline-Interpolation

Kontext (hoffentlich nicht Prüfungsrelevant)

Die Annhäherung durch ein einziges Polynom ist zwischen den Messpunkten oft hoch instabil. Als Alternative kann stattdessen stückweise interpoliert werden.



- hier stören die Knicke(Ableitung verschieden von beiden Seiten) an den Übergängen
- die Spline-Interpolation versucht durch Polynome niederen Grades zu interpolieren und damit Schwingungen unterdrücken → keine Knicke
- Polynome müssen dazu an den Messpunkten nicht nur selben Funktionswert sondern auch selbe Ableitung haben (1. und 2. Ableitung).

Man kann so für jedes Interval  $[x_i, x_{i+1}], i = 0, 1, 2, ..., n-1$  genau ein Polynom  $s_i$  ansetzen (i Bezeichnet die Nummer des Intervalls).

Dieses Polynom muss folgende Bedingungen erfüllen:

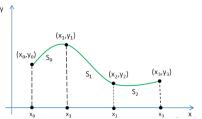
Interpolation 
$$s_i(x_i)=y_i$$
 ,  $s_{i+1}(x_{i+1})=y_{i+1}$  stetiger Übergang  $s_i(x_{i+1})=s_{i+1}(x_{i+1})$  ,  $s_{i+1}(x_{i+2})=s_{i+2}(x_{i+2})$ 

keine Knicke 
$$s_i'(x_{i+1}) = s_{i+1}'(x_{i+1})$$
 ,  $s_{i+1}'(x_{i+2}) = s_{i+2}'(x_{i+2})$  gleiche Krümmung  $s_i''(x_{i+1}) = s_{i+1}''(x_{i+1})$  ,  $s_{i+1}''(x_{i+2}) = s_{i+2}''(x_{i+2})$ 

**Zusatzbedingungen** Damit es genug Gleichungen für ein reguläres System sind müssen noch Zusatzbediungen gesetzt werden, diese unterscheiden sich je nach Art des gewählten Splines

Beispiel (6.5 in Folien):

Gegeben sind die vier Stützpunkte  $(x_i,y_i)$  für i=0,...,3. Wir suchen nun die Splinefunktion S, die durch diese vier Punkte geht und sich zusammensetzt aus den drei kubischen Polynomen  $S_0$ ,  $S_1$  und  $S_2$ .



Mit dem Ansatz

$$S_0 = a_0 + b_0(x - x_0) + c_0(x - x_0)^2 + d_0(x - x_0)^3, x \in [x_0, x_1]$$

$$S_1 = a_1 + b_1(x - x_1) + c_1(x - x_1)^2 + d_1(x - x_1)^3, x \in [x_1, x_2]$$

$$S_2 = a_2 + b_3(x - x_2) + c_2(x - x_2)^2 + d_2(x - x_2)^3, x \in [x_2, x_3]$$

müssen wir  $3 \cdot 4 = 12$  Koeffizienten berechnen, wofür wir 12 Bedingungen benötigen.

Diese lauten:

1. Interpolation der Stützpunkte:

$$S_0(x_0) = y_0$$
  
 $S_1(x_1) = y_1$   
 $S_2(x_2) = y_2$   
 $S_2(x_3) = y_3$ 

2. Stetiger Übergang an den Stellen  $x_1$  und  $x_2$ :

$$S_0(x_1) = S_1(x_1)$$
  
 $S_1(x_2) = S_2(x_2)$ 

3. Erste Ableitung an den Übergangsstellen muss übereinstimmen (keine Knicke):

$$S'_0(x_1) = S'_1(x_1)$$
  
 $S'_1(x_2) = S'_2(x_2)$ 

4. Zweite Ableitung an den Übergangsstellen muss übereinstimmen (gleiche Krümmung):

$$S_0''(x_1) = S_1''(x_1)$$
  
 $S_1''(x_2) = S_2''(x_2)$ 

Jetzt haben wir allerdings erst 10 Bedingungen für die 12 Koeffizienten. Das heisst, wir brauchen noch zwei zusätzliche. Diese können, in Abhängigkeit der Problemstellung, 'frei' gewählt werden und beziehen sich häufig auf die beiden Randstellen, hier  $x_0$  und  $x_3$ .

Man unterscheidet zum Beispiel:

• die natürliche kubische Splinefunktion:

$$S_0''(x_0) = 0$$
  
 $S_2''(x_3) = 0$ 

mit einem möglichen Wendepunkt im Anfangs- und Endpunkt.

• die periodische kubische Splinefunktion

$$S_0'(x_0) = S_2'(x_3)$$
  
 $S_0''(x_0) = S_2''(x_3)$ 

wenn man die Periode  $p = x_3 - x_0$  hat und damit  $y_0 = y_3$  bzw.

 $S_0(x_0) = S_2(x_3)$  gilt.

• die kubische Splinefunktion mit not-a-knot Bedingung:

$$S_0'''(x_1) = S_1'''(x_1)$$
  
 $S_1'''(x_2) = S_2'''(x_2)$ 

natürliche kubische Splinefunktion

Gegeben n+1 Stützpunkte  $(x_i,y_i)$  mit monoton aufsteigenden Stützstellen  $x_0 <$  $x_1 < \ldots < x_n \quad | \quad \text{und } n > 2$ 

Gesucht natürliche kubische Splinefunktion S(x), in jedem Intervall  $[x_i, x_{i+1}]$ , i =0, 1, ..., n-1 definiert durch das Polynom

$$S_i(x) = a_i + b_i(x - x_i) + c_i(x - x_i)^2 + d_i(x - x_i)^3$$

Als Gleichungsystem Ac = z (nur für  $c_i$ , entspricht 4. aus Algorithmus)

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 2(h_0 + h_1) & h_1 \\ h_1 & 2(h_1 + h_2) & h_2 \\ & h_2 & 2(h_2 + h_3) & h_3 \\ & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & h_{n-3} & 2(h_{n-3} + h_{n-2}) & h_{n-2} \\ & & & h_{n-2} & 2(h_{n-2} + h_{n-1}) \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{c} = \begin{pmatrix} c_1 \\ c_2 \\ \vdots \\ c_{n-1} \end{pmatrix}, \quad \mathbf{z} = \begin{pmatrix} 3\frac{y_2 - y_1}{h_1} - 3\frac{y_1 - y_0}{h_0} \\ 3\frac{y_3 - y_2}{h_2} - 3\frac{y_2 - y_1}{h_1} \\ \vdots \\ 3\frac{y_n - y_{n-1}}{h_{n-1}} - 3\frac{y_{n-1} - y_{n-2}}{h_{n-2}} \end{pmatrix}$$

Beispiel als Tabelle für manuelle Berechnung:

| i  | 0 | 1 | 2 | 3 |
|----|---|---|---|---|
| Χį | 0 | 1 | 2 | 3 |
| Уi | 2 | 1 | 2 | 2 |
| aį | 2 | 1 | 2 | - |
| hį | 1 | 1 | 1 | - |
| Ci | 0 | ? | ? | 0 |

# Kompletter Algorithmus

Die Koeffizienten  $a_i, b_i, c_i$  und  $d_i$  der Polynome  $S_i(x)$  für i = 0, 1, ..., n-1 berechnen sich wie folgt:

- $\mathbf{0}$   $a_i = y_i$
- 2  $h_i = x_{i+1} x_i$
- $c_0 = 0, c_n = 0$
- **1** Berechnung der Koeffizienten  $c_1, c_2, ..., c_{n-1}$  aus dem Gleichungssystem
  - 0 i = 1:

 $2(h_0 + h_1)c_1 + h_1c_2 = 3\frac{y_2 - y_1}{h_1} - 3\frac{y_1 - y_0}{h_0}$  falls  $n \ge 4$  gilt für i = 2, ..., n - 2:

- $h_{i-1}c_{i-1} + 2(h_{i-1} + h_i)c_i + h_ic_{i+1} = 3\frac{y_{i+1} y_i}{h} 3\frac{y_{i-1} y_i}{h}$
- $h_{n-2}c_{n-2}+2(h_{n-2}+h_{n-1})c_{n-1}=3\frac{y_n-y_{n-1}}{h_{n-2}}-3\frac{y_{n-1}-y_{n-2}}{h_{n-2}}$  $b_i = \frac{y_{i+1} - y_i}{b_i} - \frac{h_i}{3} (c_{i+1} + 2c_i)$
- $d_i = \frac{1}{3h_i}(c_{i+1} c_i)$

## Ausgleichsrechnung

Unterschied zur Interpolation: Funktion soll nicht exakt durch alle Messpunkte gehen sondern möglichst gut approximieren  $\rightarrow$  stabileres Verhalten abseits der Messpunkte. Besonders sinnvoll bei vielen Daten (meist zusätzlich fehlerbehaftet)

Ausgleichsproblem

Gegeben Wertepaare  $(x_i, y_i)$  i = 1, ..., n mit  $x_i \neq x_i \mid i \neq j$ 

Gesucht stetige Funktion  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  die bestmöglich Annähert. Heisst  $f(x_i) \approx y_i$ 

Ansatzfunktionen/Ausgleichsfunktion/Fehlerfunktional/ kleinste Fehlerquadrate --

#### Gegeben:

- Menge F von stetigen Ansatzfunktionen f
- n Wertepaare (x<sub>i</sub>, y<sub>i</sub>)

Eine Funktion  $f \in F$  heisst Ausgleichsfunktion von F zu den Wertepaaren, falls das Fehlerfunktional E minimal wird.

Das f mit dem minimum nennt man optimal im Sinne der kleinsten Fehlerquadrate

$$E(f) = ||y - f(x)||_2^2 = \sum_{i=1}^n (y_i - f(x_i))^2$$

#### lineare Ausgleichsrechnung

Gesuchte Funktion f ist Linearkombination vom m Basisfunktionen  $f_i$ , i = 1 $1, 2, ..., m \mid m \leq n$  und den gesuchten Parametern  $\lambda_i$ 

Wenn  $m \leq n$  ist das Gleichungsystem überbestimmt und es existiert keine Lösung E(f) = 0, ist m = n gibt es diese Lösung jedoch und wir sind wieder beim Spezialfall der Interpolation

$$f(x) = \lambda_1 f_1(x) + \dots + \lambda_m f_m(x)$$

Lineares Ausgleichsproblem

- Gegeben seien *n* Wertepaare  $(x_i, y_i), i = 1, ..., n$ , und *m* Basisfunktionen  $f_1, ..., f_m$ auf einem Intervall [a, b]. Wir wählen F als die Menge der Ansatzfunktionen  $f := \lambda_1 f_1 + ... + \lambda_m f_m \text{ mit } \lambda_i \in \mathbb{R}, \text{ also } F = \{ f = \lambda_1 f_1 + ... + \lambda_m f_m \mid \lambda_i \in \mathbb{R}, \}$
- Es liegt dann ein lineares Ausgleichproblem vor mit dem Fehlerfunktional

$$E(f) = \| \mathbf{y} - f(\mathbf{x}) \|_{2}^{2} = \sum_{i=1}^{n} (y_{i} - f(x_{i}))^{2}$$
$$= \sum_{i=1}^{n} \left( y_{i} - \sum_{j=1}^{m} \lambda_{j} f_{j}(x_{i}) \right)^{2} = \| \mathbf{y} - \mathbf{A}\lambda \|_{2}^{2}$$

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} f_{1}(x_{1}) & f_{2}(x_{1}) & \cdots & f_{m}(x_{1}) \\ f_{1}(x_{2}) & f_{2}(x_{2}) & \cdots & f_{m}(x_{2}) \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ f_{1}(x_{n}) & f_{2}(x_{n}) & \cdots & f_{m}(x_{n}) \end{pmatrix}, \ \mathbf{y} = \begin{pmatrix} y_{1} \\ y_{2} \\ \vdots \\ y_{n} \end{pmatrix}, \ \lambda = \begin{pmatrix} \lambda_{1} \\ \lambda_{2} \\ \vdots \\ \lambda_{m} \end{pmatrix}$$

• Das System  $A\lambda = y$  heisst Fehlergleichungssystem.

Normalengleichung

Um das Fehlerfunktional zu minimieren müssen alle partiellen Ableitungen von E(f)verschwinden, also  $\frac{\partial E(f)}{\partial \lambda_i} = 0$ 

Die Gleichungen

$$\frac{\partial E(f)(\lambda_1,...,\lambda_m)}{\partial \lambda_j} = 0, \quad j = 1,...,m$$

heissen Normalgleichungen des linearen Ausgleichproblems.

 Das System sämtlicher Normalgleichungen heisst Normalgleichungssystem und lässt sich als lineares Gleichungssystem schreiben

$$\mathbf{A}^T \mathbf{A} \lambda = \mathbf{A}^T \mathbf{y}$$

ullet Die Lösung  $\lambda=(\lambda_1,...,\lambda_m)^T$  des Normalgleichungssystems beinhaltet die gesuchten Parameter des linearen Ausgleichproblems.

Weil  $A^TA$  aber oft schlecht konditioniert ist wird A mittels QR-Verfahren zerlegt

$$A^T A \lambda = A^T y \to A = QR \to R\lambda = Q^T y$$

## nichtlineare Ausgleichsrechnung

Parameter  $\lambda$  treten verwoben in der Funktion f auf

$$f = f(\lambda_1, ..., \lambda_m, x)$$

- Gegeben seien n Wertepaare  $(x_i,y_j), i=1,...,n$ , und die Menge F der Ansatzfunktionen  $f_p=f_p(\lambda_1,\lambda_2,...,\lambda_m,x)$  mit m Parametern  $\lambda_j\in\mathbb{R},\ j=1,...,m$ , also  $F=\{f_p(\lambda_1,\lambda_2,...,\lambda_m,x)\mid \lambda_j\in\mathbb{R},\ j=1,...,m$  }.
- Das **allgemeine Ausgleichproblem** besteht darin, die m Parameter  $\lambda_1,...,\lambda_m$  zu bestimmen, so dass das Fehlerfunktional E

$$E(f) = \sum_{i=1}^{n} (y_i - f_p(\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_m, x_i))^2 = \left\| \begin{pmatrix} y_1 - f_p(\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_m, x_1) \\ y_2 - f_p(\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_m, x_2) \\ \vdots \\ y_n - f_p(\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_m, x_n) \end{pmatrix} \right\|_2^2$$

$$= \| \mathbf{x} - \mathbf{f}(\lambda) \|_2^2$$

minimal wird unter allen zulässigen Parameterbelegungen.

Dabei ist

$$\begin{aligned} \mathbf{f}(\lambda) &= \mathbf{f}(\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_m) := \begin{pmatrix} f_1(\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_m) \\ f_2(\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_m) \\ \vdots \\ f_n(\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_m, x_1) \\ \vdots \\ f_p(\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_m, x_2) \\ \vdots \\ f_p(\lambda_1, \lambda_2, ..., \lambda_m, x_n) \end{pmatrix} \\ \mathbf{y} &= \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}, \lambda = \begin{pmatrix} \lambda_1 \\ \lambda_2 \\ \vdots \\ \lambda_m \end{pmatrix} \end{aligned}$$