

# Numerische Mathematik für Maschinenbauer

## Interpolation II/Numerische Integration

A. Reusken

K.-H. Brakhage, Amira El Amouri, Thomas Jankuhn

Institut für Geometrie und Praktische Mathematik  
RWTH Aachen

Sommersemester 2019

# Heute in der Vorlesung

Themen: Dahmen & Reusken Kap 8.1-8.3

- ▶ Lagrange-Interpolationsaufgabe
- ▶ Fehleranalyse
- ▶ Numerische Differentiation

Kapitel 10: Numerische Integration

Was Sie mitnehmen sollten:

- ▶ Fehlerreduktion bei Interpolation:  
Erhöhung Polynomgrad oder Stützstellenanzahl?
- ▶ Numerische Differentiation:  
Wie macht man das und wie wählt man die Schrittweite?
- ▶ Grundidee der numerischen Integration

# Existenz und Eindeutigkeit

## Satz 8.3.

Das Lagrange-Interpolationsproblem ist stets eindeutig lösbar, d.h. zu beliebigen Daten  $f(x_0), f(x_1), \dots, f(x_n)$  existiert ein eindeutiges Polynom  $P_n \in \Pi_n$  mit

$$P_n(x_j) = f(x_j), \quad j = 0, \dots, n.$$

Insbesondere lässt sich  $P_n(x)$  explizit in der Form

$$P_n(x) = \sum_{j=0}^n f(x_j) \ell_{jn}(x)$$

darstellen, wobei

$$\ell_{jn}(x) = \prod_{\substack{k=0 \\ k \neq j}}^n \frac{x - x_k}{x_j - x_k}$$

die sogenannten Lagrange-Fundamentalpolynome sind.

# Darstellung von $P_n(\mathbf{x})$ : Newtonsche Interpolationsformel

Bemerkung 8.14.

$\delta_n = [x_0, \dots, x_n]f$  ist offensichtlich der führende Koeffizient des Interpolationspolynoms  $P(f|x_0, \dots, x_n)(x)$ , d.h. der Koeffizient der Potenz  $x^n$ .

Wendet man dieselbe Argumentation auf das Interpolationspolynom  $P_{n-1}(x) = P(f|x_0, \dots, x_{n-1})(x)$  an, so ergibt sich induktiv die

Newtonsche Interpolationsformel

$$\begin{aligned}
 P(f|x_0, \dots, x_n)(x) &= [x_0]f + (x - x_0) \cdot [x_0, x_1]f \\
 &\quad + (x - x_0)(x - x_1) \cdot [x_0, x_1, x_2]f + \dots \\
 &\quad + (x - x_0) \dots (x - x_{n-1}) \cdot [x_0, \dots, x_n]f.
 \end{aligned}$$

# Lösungsdarstellung

Die selbe Lösung  $P_n = P(f \mid x_0, \dots, x_n)$  hat unterschiedliche Darstellungen abhängig von der Wahl der Basis in  $\Pi_n$ :

1. Lagrange-Basis

$$P_n(x) = \sum_{j=0}^n f(x_j) \ell_{jn}(x), \quad \ell_{jn}(x) = \prod_{\substack{k=0 \\ k \neq j}}^n \frac{x - x_k}{x_j - x_k}.$$

2. monomiale Basis

$$P_n(x) = \sum_{j=0}^n a_j x^j, \quad V_n \begin{pmatrix} a_0 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} f(x_0) \\ \vdots \\ f(x_n) \end{pmatrix}.$$

3. Newtonsche Basis

$$P_n(x) = \sum_{j=0}^n [x_0, \dots, x_j] f \omega_j(x), \quad \text{Knotenpolynome } \omega_j \text{ und}$$

$$[x_0, \dots, x_n] f = \frac{[x_1, \dots, x_n] f - [x_0, \dots, x_{n-1}] f}{x_n - x_0}.$$

## Satz 8.21.

Es gelten folgende Eigenschaften:

- (i)  $[x_0, \dots, x_n]f$  ist eine symmetrische Funktion der Stützstellen, d.h.

hängt nicht von der Reihenfolge der Stützstellen ab  
(konkret gilt zum Beispiel  $[x_0, x_1, x_2]f = [x_1, x_0, x_2]f$ ).

- (ii) Für  $Q \in \Pi_{k-1}$  gilt  $[x_0, \dots, x_k]Q = 0$

- (iii) Sei  $a := \min_{0 \leq i \leq n} x_i$ ,  $b := \max_{0 \leq i \leq n} x_i$ ,

$I := [a, b]$  und  $f \in C^n(I)$ . Dann existiert  $\xi \in I$ , so dass

$$[x_0, \dots, x_n]f = \frac{f^{(n)}(\xi)}{n!}.$$

# Fehleranalyse — Restglieddarstellung

Satz 8.22.

Seien  $x_0, \dots, x_n$  paarweise verschiedene Stützstellen,  $x \in \mathbb{R}$ ,

$$a := \min\{x_0, \dots, x_n\},$$

$$b := \max\{x_0, \dots, x_n\} \quad \text{und}$$

$$I := [\min\{a, x\}, \max\{b, x\}].$$

Für  $f \in C^{n+1}(I)$  existiert  $\xi \in I$ , so dass

$$f(x) - P(f|x_0, \dots, x_n)(x) = \left( \prod_{j=0}^n (x - x_j) \right) \cdot \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!}$$

gilt. Insbesondere gilt

$$\begin{aligned} \max_{y \in I} |f(y) - P(f|x_0, \dots, x_n)(y)| \\ \leq \max_{y \in I} \left| \prod_{j=0}^n (y - x_j) \right| \cdot \max_{y \in I} \frac{|f^{(n+1)}(y)|}{(n+1)!}. \end{aligned}$$

## Beispiel 8.24.

Die Funktion  $f(x) = \log(1+x)$  wird an  $x_0 = 0$  und  $x_1 = 1$  linear interpoliert.

Bestimmen Sie den Interpolationsfehler im Intervall  $[0, 1]$ .

- ▶ Mit den Ableitungen

$$f'(x) = \frac{1}{1+x} \quad \text{und} \quad f''(x) = -\frac{1}{(1+x)^2}$$

erhält man für  $\xi \in [0, 1]$

$$f(x) - P(f|0, 1)(x) = -(x-0)(x-1) \frac{1}{2(1+\xi)^2}.$$

- ▶ Da  $\max_{x \in [0, 1]} |(x-0)(x-1)| = \frac{1}{4}$  und  $\xi > 0$  gilt für den Interpolationsfehler

$$|f(x) - P(f|0, 1)(x)| \leq \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{8}.$$



## Beispiel 8.24.

Die Funktion  $f(x) = \log(1+x)$  wird an  $x_0 = 0$ ,  $x_1 = 0.5$  und  $x_2 = 1$  quadratisch interpoliert.

Bestimmen Sie den Interpolationsfehler im Intervall  $[0, 1]$ .

- Mit der Ableitung  $f'''(x) = \frac{2}{(1+x)^3}$  erhält man für  $\xi \in [0, 1]$

$$f(x) - P(f|0, \frac{1}{2}, 1)(x) = (x-0)(x-\frac{1}{2})(x-1) \frac{2}{3!(1+\xi)^3}$$

- Da

$$\max_{x \in [0,1]} \left| x \left( x - \frac{1}{2} \right) (x - 1) \right| = \frac{\sqrt{3}}{36},$$

und  $\xi > 0$  gilt für den Interpolationsfehler

$$|f(x) - P(f|0, 0.5, 1)(x)| \leq \frac{1}{36\sqrt{3}}.$$

# Erhöhung Polynomgrad bzw. Stützstellenanzahl

Definiere

$$\omega_{n+1}(x) := \prod_{j=0}^n (x - x_j) \text{ und } M_{n+1}(f) := \max_{x \in [a,b]} \frac{|f^{(n+1)}(x)|}{(n+1)!}$$

Dann erhält man für die Fehlerschranke

$$|f(x) - P(f|x_0, \dots, x_n)(x)| \leq |\omega_{n+1}(x)| M_{n+1}(f)$$

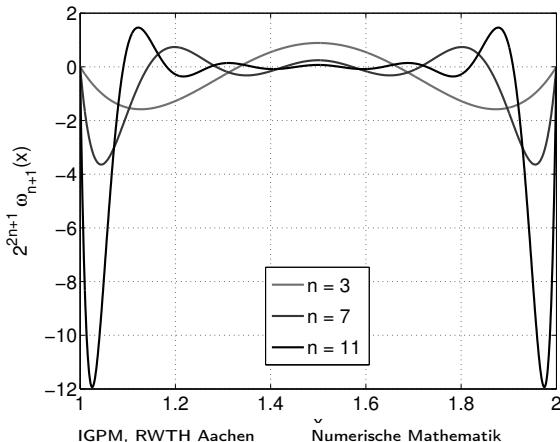
für  $x \in [a, b]$  und  $x_j \in [a, b]$ ,  $j = 0, 1, 2, \dots, n$ .

## Beachte

- ▶  $M_{n+1}(f)$  hängt nur von  $f$  ab, aber nicht von Stützstellen
- ▶  $\omega_{n+1}(x)$  hängt nur von den Stützstellen ab, aber nicht von  $f$ .

# Erhöhung Polynomgrad bzw. Stützstellenanzahl

- ▶ Verhalten der Funktion  $\omega_{n+1}$  bei äquidistanten Stützstellen.
- ▶ Beispiel:  $x_j = 1 + \frac{j}{n}$ ,  $j = 0, \dots, n$  für  $n = 3, 7, 11$ .



# Erhöhung Polynomgrad bzw. Stützstellenanzahl

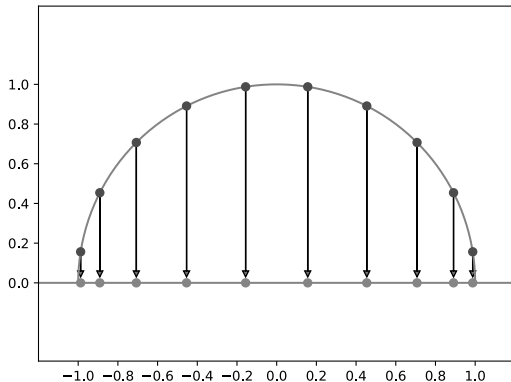
## Bemerkung 8.25.

- ▶ Das Verhalten der Funktion  $\omega_{n+1}$  kann für eine andere Wahl der Stützstellen wesentlich besser sein.
- ▶ Es ist bekannt, dass die Nullstellen der sogenannten Tschebyscheff-Polynome (engl. Chebyshev polynomials) wesentlich günstiger Stützstellen liefern.
- ▶ Für diese Nullstellen gibt es explizite Formeln, z.B. für das Intervall  $[1, 2]$  hat man die Formeln

$$x_j = \frac{3}{2} + \frac{1}{2} \cos \left( \frac{2j+1}{2n+2} \pi \right), \quad j = 0, 1, \dots, n.$$

# Erhöhung Polynomgrad bzw. Stützstellenanzahl

- Verteilung der Tschebyscheff-Stützstellen auf  $[-1, 1]$ .



# Grenzen der Polynominterpolation

## Beispiel: Runge's Phänomen

- ▶ Die Funktion

$$f(x) = \frac{1}{1+x^2}$$

ist auf ganz  $\mathbb{R}$  beliebig oft differenzierbar.

- ▶ Die Folge der Interpolationspolynome

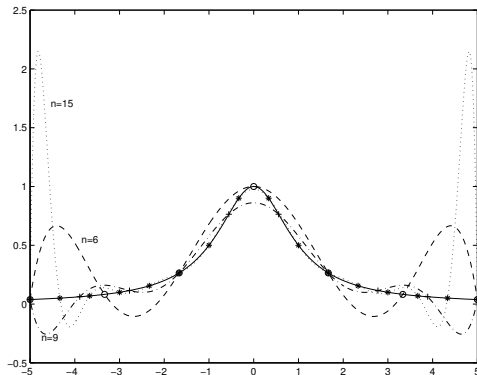
$$P_n(x) = P(f|x_0, \dots, x_n)(x)$$

mit

$$x_j = -5 + 10 \frac{j}{n}, \quad j = 0, \dots, n,$$

divergiert auf  $[-5, 5]$ .

# Grenzen der Polynominterpolation



## Fazit

Als Mittel, über immer mehr Stützstellen immer bessere Approximationen zu gewinnen, taugt die Polynominterpolation im allgemeinen **nicht**.

## Fester Polynomgrad

- ▶ Sei  $a := \min\{x_0, \dots, x_n\}$   
und  $b := \max\{x_0, \dots, x_n\}$  mit  $n$  fest.
- ▶ Die Länge des Intervalls  $h := b - a$  sei veränderbar.
- ▶ Falls  $x \in I := [a, b]$  liegt, erhält man sofort die grobe Abschätzung

$$|\omega_{n+1}(x)| \leq h^{n+1},$$

und somit

$$\|f - P(f|x_0, \dots, x_n)\|_{L_\infty(I)} \leq \frac{h^{n+1}}{(n+1)!} \|f^{n+1}\|_{L_\infty(I)}.$$

- ▶ Der Fehler wird kleiner, wenn die Stützstellen gemäß  $h$  zusammenrücken.

Dieser Effekt wird in den meisten Anwendungen benutzt.

Matlab-Demo



## Beispiel 8.26.

Die Funktion  $f(x) = \log(1+x)$  wird an  $x_0 = 0$  und  $x_1 = h$  linear interpoliert.

Bestimmen Sie den zugehörigen Interpolationsfehler in  $[0, h]$  in Abhängigkeit von  $h$ .

- ▶ Wir erhalten (siehe Beispiel 8.24.)

$$f(x) - P(f|0, h)(x) = -(x-0)(x-h) \frac{1}{2(1+\xi)^2}.$$

- ▶ Da  $\max_{x \in [0, h]} |(x-0)(x-h)| = \frac{h^2}{4}$  und  $\xi > 0$  folgt für den Interpolationsfehler

$$|f(x) - P(f|0, h)(x)| \leq \frac{h^2}{8}, \quad \text{für } x \in [0, h].$$

- ▶ Der Verfahrensfehler strebt also mit der Ordnung **2** gegen **0**.

# Numerische Differentiation

Zur Erinnerung: In der Newton-Interpolationsformel ist

$$\delta_n := [x_0, \dots, x_n]f$$

der Koeffizient der Potenz  $x^n$ . Daraus folgt

$$P(f|x_0, \dots, x_n)^{(n)}(x) = n! [x_0, \dots, x_n]f \approx f^{(n)}(x).$$

1. Ableitung: Speziell erhält man bei äquidistanten Stützstellen  $x_j = x_0 + jh$ ,

$$f'(x) \approx [x_0, x_1]f = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{h} \quad (x \in [x_0, x_1]),$$

und aus der Taylor-Entwicklung ergibt sich für  $x_0 = x - \frac{1}{2}h$  und  $x_1 = x + \frac{1}{2}h$  (zentrale Differenzen)

$$f'(x) = \frac{f(x + \frac{1}{2}h) - f(x - \frac{1}{2}h)}{h} - \frac{h^2}{24} f'''(\xi).$$

# Numerische Differentiation

2. Ableitung: Speziell erhält man bei äquidistanten Stützstellen

$$x_j = x_0 + j h,$$

$$\begin{aligned} f''(x) &\approx 2! [x_0, x_1, x_2] f \\ &= \frac{f(x_2) - 2f(x_1) + f(x_0)}{h^2} \quad (x \in [x_0, x_2]), \end{aligned}$$

und aus der Taylor-Entwicklung ergibt sich für  $x_0 = x - h$ ,  
 $x_1 = x$  und  $x_2 = x + h$  schließlich

$$f''(x) = \frac{f(x+h) - 2f(x) + f(x-h)}{h^2} - \frac{h^2}{12} f^{(4)}(\xi).$$

# Auslöschung bei numerischer Differentiation

- ▶ Differenzenquotient

$$\Delta_h := \frac{f(x+h) - 2f(x) + f(x-h)}{h^2}.$$

- ▶ Fehler in den Daten

$$\tilde{\Delta}_h := \frac{\tilde{f}(x+h) - 2\tilde{f}(x) + \tilde{f}(x-h)}{h^2}.$$

- ▶ Fehler in  $\Delta_h$  aufgrund von Datenfehler ( $|f(y) - \tilde{f}(y)| \leq \epsilon$ )

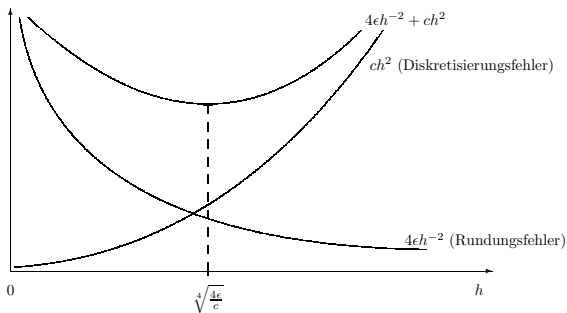
$$\begin{aligned} |\Delta_h - \tilde{\Delta}_h| &= \frac{1}{h^2} \left| \left( f(x+h) - \tilde{f}(x+h) \right) - 2 \left( f(x) - \tilde{f}(x) \right) \right. \\ &\quad \left. + \left( f(x-h) - \tilde{f}(x-h) \right) \right| \leq \frac{4\epsilon}{h^2}. \end{aligned}$$

## Gesamtfehler

$$\left| \tilde{\Delta}_h - f''(x) \right| \leq \left| \tilde{\Delta}_h - \Delta_h \right| + \left| \Delta_h - f''(x) \right| \leq \frac{4\epsilon}{h^2} + ch^2$$

# Auslöschung bei numerischer Differentiation

- ▶ Die Schranke wird für  $h = \sqrt[4]{4\epsilon/c}$  minimal.
- ▶ Bsp:  $\epsilon = 10^{-9} \Rightarrow h \approx 10^{-2}$ , kleineres  $h$  vergrößert Fehler



## Merke

Man sollte stets dafür sorgen, dass Rundungsfehler einen kleineren Einfluß haben als Diskretisierungsfehler.

## Beispiel 8.27.

### Aufgabe

Annäherung der zweiten Ableitung von  $f(x) = \sin(x) + 3x^2$  an der Stelle  $x = 0.6$  mit dem Differenzquotienten

$$\Delta_h = \frac{f(x+h) - 2f(x) + f(x-h)}{h^2}.$$

- ▶ Wir rechnen auf einer Maschine mit  $\text{eps} \approx 10^{-16}$
- ▶ Man erwartet einen minimalen Gesamtfehler für  $h \approx 10^{-4}$
- ▶ Die Tabelle bestätigt dies:

$h$	$\tilde{\Delta}_h$	$ \tilde{\Delta}_h - f''(x) $
$10^{-2}$	<u>5.4353622319</u>	4.71e-06
$10^{-3}$	<u>5.4353575738</u>	4.72e-08
$10^{-4}$	<u>5.4353575196</u>	6.98e-09
$10^{-5}$	<u>5.4353566092</u>	9.17e-07
$10^{-6}$	<u>5.4352078394</u>	1.50e-04
$10^{-7}$	<u>5.4400928207</u>	4.74e-03

# Zusammenfassung

- ▶ Fehlerschranke

$$|f(x) - P(f | x_0, \dots, x_n)(x)| \leq |\omega_{n+1}(x)| M_{n+1}(f)$$

$$\text{mit } \omega_{n+1}(x) = \prod_{j=0}^n (x - x_j), \quad M_{n+1}(f) = \max_{x \in [a; b]} \frac{|f^{[n+1]}(x)|}{(n+1)!}$$

- ▶ Sehr hoher Polynomgrad: oft nicht günstig (Runge-Beispiel).
- ▶ Besser: fester Grad
  - + Verkleinerung des Interpolationsintervalls
  - + Wiederholung
- ▶ Numerische Differentiation:

$$f^{(n)}(x) \approx n! [x_0, \dots, x_n] f \rightsquigarrow \text{Formeln}$$

- ▶ Wahl von  $h$ : Kompromiss zwischen Diskretisierungsfehler und Rundungsfehler (Auslöschung)

## Verständnisfragen

Es sei  $n \in \mathbb{N}$  und  $P(f|x_0, \dots, x_n)$  das Lagrange-Interpolationspolynom vom Grad  $n$ , das die Funktion

$$f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$$

in den Stützstellen  $a \leq x_0 < \dots < x_n \leq b$  interpoliert.

- w** Das Polynom  $P(f|x_0, \dots, x_n)$  ist eindeutig.
- f** Erhöht man sukzessive den Polynomgrad  $n$ , so erhält man eine immer genauere Näherung der zu interpolierenden Funktion  $f$  in  $[a, b]$ .
- f** Die Wahl von äquidistanten Stützstellen ist optimal für die Polynominterpolation
- f** Der Fehler  $\max_{x \in [a, b]} |P(f|x_0, \dots, x_n) - f(x)|$  hängt nicht von der Wahl der Stützstellen ab.
- f**  $\max_{x \in [a, b]} |P(f|x_0, \dots, x_n)(x) - f(x)| \leq \max_{x \in [a, b]} |P(f|x_0, \dots, x_{n-1})(x) - f(x)|$



# Numerische Integration

## Kapitel 10:

### Numerische Integration

#### Aufgabe:

$$\int_a^b f(x) dx = ???.$$

# Kondition

$$\text{Sei } I = \int_a^b f(x) dx, \quad \tilde{I} = \int_a^b \tilde{f}(x) dx$$

Es gilt

$$\begin{aligned} |I - \tilde{I}| &= \left| \int_a^b f(x) - \tilde{f}(x) dx \right| \leq \int_a^b |f(x) - \tilde{f}(x)| dx \\ &\leq (b-a) \|f - \tilde{f}\|_{\infty}. \end{aligned}$$

⇒ absolute Kondition ist gut.

$$\frac{|I - \tilde{I}|}{|I|} \leq (b-a) \frac{\|f - \tilde{f}\|_{\infty}}{\left| \int_a^b f(x) dx \right|} = \underbrace{\frac{\int_a^b \|f\|_{\infty} dx}{\left| \int_a^b f(x) dx \right|}}_{= \kappa_{\text{rel}}} \frac{\|f - \tilde{f}\|_{\infty}}{\|f\|_{\infty}}.$$

⇒ relative Kondition kann beliebig schlecht sein.

# Grundlegende Idee

Die gängige Strategie zur näherungsweise Berechnung des Integrals

$$\int_a^b f(x) dx = ?$$

lässt sich folgendermaßen umreißen:

1. Man unterteile  $[a, b]$  in Teilintervalle  $[t_{k-1}, t_k]$  z.B. mit  $t_j = a + j h$ ,  $j = 0, \dots, n$ ,  $h = (b - a)/n$ .
2. Approximiere  $f$  auf jedem Intervall  $[t_{k-1}, t_k]$  durch eine einfach/exakt zu integrierende Funktion  $g_k$ , und verwende

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{k=1}^n \int_{t_{k-1}}^{t_k} f(x) dx \approx \sum_{k=1}^n \int_{t_{k-1}}^{t_k} g_k(x) dx$$

als Näherung für das exakte Integral.

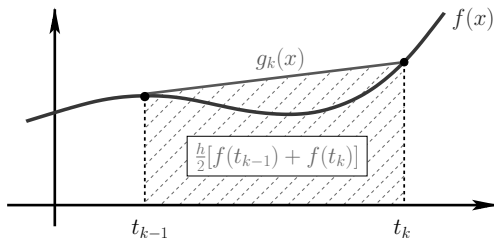
# Trapezregel

- ▶ Lineare Interpolation an den Intervallenden von  $[t_{k-1}, t_k]$ , d.h.

$$g_k(x) = \frac{x - t_{k-1}}{h} f(t_k) + \frac{t_k - x}{h} f(t_{k-1}),$$

- ▶ Das Integral ist damit gegeben durch

$$\int_{t_{k-1}}^{t_k} g_k(x) dx = \frac{h}{2} [f(t_{k-1}) + f(t_k)].$$



# Summierte Trapezregel

Wiederholtes Anwenden der Trapezregel auf jedem Teilintervall  $[t_{k-1}, t_k]$  als Näherung für  $\int_a^b f(x) dx$  liefert die

Summierte Trapezregel

$$T(h) = h \left[ \frac{1}{2} f(a) + f(t_1) + \cdots + f(t_{n-1}) + \frac{1}{2} f(b) \right]$$

Für den Verfahrensfehler der Teilintegrale gilt folgende Darstellung:

Lemma 10.1.

Sei  $f \in C^2([t_{k-1}, t_k])$ . Es gilt:

$$\frac{h}{2} [f(t_{k-1}) + f(t_k)] = \int_{t_{k-1}}^{t_k} f(x) dx + \frac{f''(\xi_k)}{12} h^3,$$

für  $\xi_k \in [t_{k-1}, t_k]$ .

## Summierte Trapezregel

Für den Verfahrensfehler des gesamten Integrals  $T(h)$  ergibt sich damit die Abschätzung

$$\begin{aligned} \left| T(h) - \int_a^b f(x) dx \right| &= \left| \sum_{k=1}^n \frac{f''(\xi_k)}{12} h^3 \right| \\ &\leq \frac{h^3}{12} \sum_{k=1}^n |f''(\xi_k)| \leq \frac{h^3}{12} n \max_{x \in [a,b]} |f''(x)|. \end{aligned}$$

Mit  $n h = b - a$  ergibt sich insgesamt die

Fehlerschranke

$$\left| T(h) - \int_a^b f(x) dx \right| \leq \frac{h^2}{12} (b - a) \max_{x \in [a,b]} |f''(x)|$$

# Summierte Trapezregel

Ebenfalls erhält man wegen

$$E(h) := T(h) - \int_a^b f(x) dx = \sum_{k=1}^n h^3 \frac{f''(\xi_k)}{12} = \frac{h^2}{12} \sum_{k=1}^n h f''(\xi_k)$$

und

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{E(h)}{h^2} = \frac{1}{12} \int_a^b f''(x) dx = \frac{1}{12} (f'(b) - f'(a))$$

die

Fehlerschätzung

$$E(h) \approx \widehat{E}(h) := \frac{h^2}{12} (f'(b) - f'(a))$$