

- Orga
- Tutorium! (WebEx)
 - Anmeldung in KVV ✓
 - Klausur ??? ✓
 - Übungszeitel:
 - Fr → Fr
 - 2 Wochen
 - Theorie- & Programmieraufgaben
 - jeweils 60%
 - Gruppen mit 2 Teilnehmern
 - Programmieren in Python
 - 1x Vorrechnen
 - Abgabe per E-Mail

→ Mattemost

Fragen?

Inhalt

1. Polynominterpolation
2. Numerische Quadratur
3. lineare gewöhnliche Differentialgleichungen
4. Nicht lineare Gleichungssysteme

Anwendungen

Moleküldynamik

gewöhnliche Diff. gln

- Quadratur
- Polynominterpolation

Reaktionskinetik

Populationsdynamik

~~räumlich und~~

Raum- und zeit- abhängiger Prozess

→ partielle DGL → Numerik 3

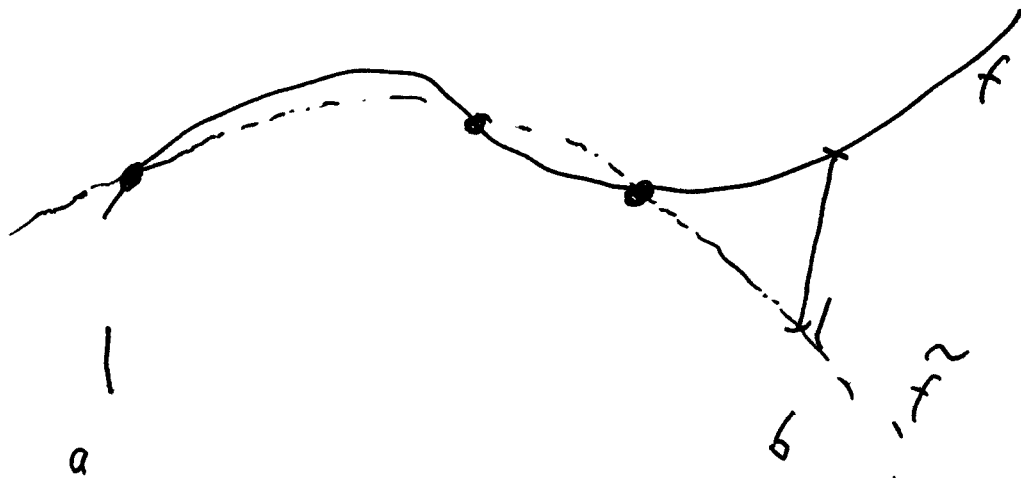
- gewöhnl. DGL
- Quadratur
- Polynominterpolation

① IPolynomialinterpolation

Problemstellung: Zu gegebener Funktion $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$

suchen wir eine Approximation \tilde{f} die

- f möglichst "ähnlich" ist $\tilde{f} \approx f$
- einfach zu berechnen / auszuwerten ist
- mit unvollständiger Information berechenbar



Idee: Verwende Polynome
als Ansatz für \tilde{f}

② Interpolationsaufgabe

Gegeben $f \in C[a,b] = \{v: [a,b] \rightarrow \mathbb{R} \mid v \text{ stetig}\}$

Gitter von $n+1$ paarweise verschiedenen Punkten in $[a,b]$

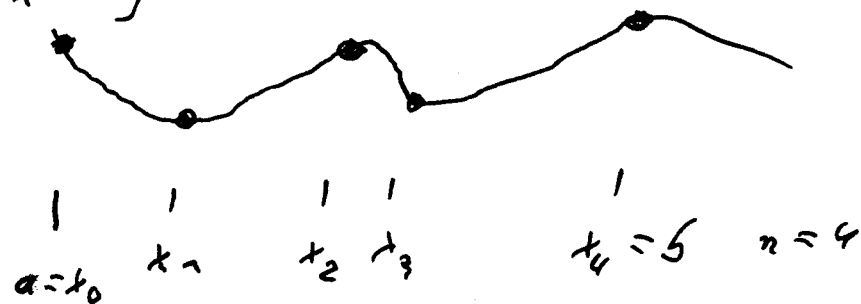
$$a = x_0 < x_1 < x_2 < \dots < x_n = b$$

Gesucht: Ein Polynom p_n mit Grad höchstens n , d.h.

$$p_n \in \mathcal{P}_n = \{v: [a,b] \rightarrow \mathbb{R} \mid v(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k, a_k \in \mathbb{R}\}$$

und

$$p_n(x_k) = f(x_k) \quad k=0, \dots, n$$



Beispiel • $p(x) = 42 - 17x + 23x^3$

• Ang. $x_0, x_1, \dots, x_n, n=1, \quad x_0=0, \quad x_1=1$
 $f(x_0)=7, \quad f(x_1)=-1$

$$p_1(x) = -1 - 2x$$



③

$$x_0 = 0, f(x_0) = 1$$

$$x_1 = 1, f(x_1) = -1$$

~~$p(x) = a + b$~~

$$p(x) = r + s \cdot x$$

$$1 = p(x_0) = p(0) = r$$

$$\begin{cases} 1 = r \\ -1 = r + s \end{cases} \Rightarrow \begin{matrix} r = 1 \\ -2 = s \end{matrix}$$

$$-1 = p(x_1) = p(1) = r + s$$

$$\Rightarrow p(x) = 1 - 2x$$

Beobachtung: Es reicht das auf dem Intervall $[-1, 1]$ zu betrachten, denn wir können $[-1, 1]$ immer auf $[a, b]$ transformieren

$$x \in [a, b]$$

$$\xi = \frac{2x - (a+b)}{b-a}$$

$$x = a \Rightarrow \xi = \frac{a-b}{b-a} = -1$$

$$x = b \Rightarrow \xi = \frac{2b - (a+b)}{b-a} = \frac{b-a}{b-a} = 1$$

$$\begin{matrix} [&] \\ a & b \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} [&] \\ -1 & 1 \end{matrix}$$

(4) $\mathcal{P}_n \subseteq C[a,b]$ ist ein Unterraum

\mathcal{P}_n ist ein linearer Raum, bzw. ein Vektorraum, d.h. für

$p, q \in \mathcal{P}_n, \lambda \in \mathbb{R}$ gilt

$$p+q \in \mathcal{P}_n \quad \text{und} \quad \lambda p \in \mathcal{P}_n.$$

Eine Basis von \mathcal{P}_n sind die Monome

$$\begin{aligned} x &\mapsto x^0 = 1 \\ x &\mapsto x^1 \\ x &\mapsto x^2 \\ &\vdots \\ x &\mapsto x^n \end{aligned}$$

$$p(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k$$

Die Knotenbasis zu den Gitterpunkten $x_0 < \dots < x_n$

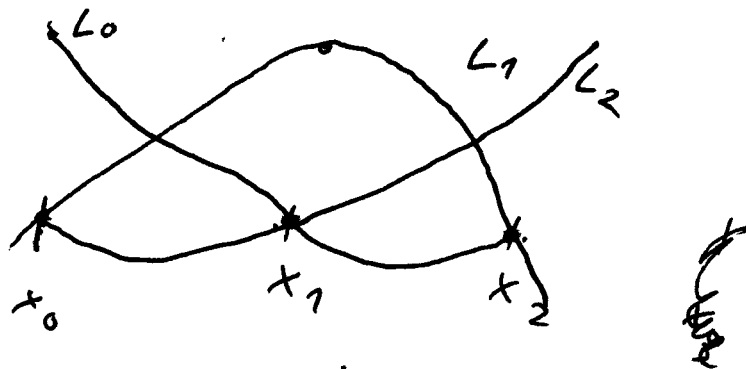
ist gegeben durch die Lagrange-Polynome $L_k \quad k = 0, \dots, n$

$$L_k(x) = \prod_{\substack{i=0 \\ i \neq k}}^n \frac{x - x_i}{x_k - x_i} \quad k = 0, \dots, n$$

(3) Es gilt

$$L_k(x_k) = 1$$

$$\underline{a \neq k} \quad L_k(x_j) = 0$$



Dann

$$P_n(x) = \sum_{k=0}^n \underbrace{f(x_k)}_{\in \mathbb{R}} L_k(x) \in \mathcal{P}_n \vee$$

$$P_n(x_i) = \sum_{k=0}^n \underbrace{f(x_k)}_{\substack{= 1 \text{ für } i=k \\ = 0 \text{ für } i \neq k}} \underbrace{L_k(x_i)}_{\substack{= 1 \\ = 0}} = \underbrace{f(x_i)}_1 L_i(x_i) = f(x_i)$$

Also $P_n \in \mathcal{P}_n$ und $P_n(x_i) = f(x_i)$ für $i = 0, \dots, n$.