

Taylor-Entwicklung der exakten Lösung und Verfahrensfehler

Ngaleu Poutcheu Paulin Francis
Francisc@upb.de

Taylor-Entwicklung der exakten Lösung und Verfahrensfehler

- **Beobachtung, Definition und Notation**
 - Beobachtung
 - Notation
- **Taylor-Entwicklung**
 - Definition und Beispiele
 - Satz und Beweis
- **Verfahrensfehler**
 - Definition und Beispiele
 - Satz: Globale Fehler aus lokalen Fehler
 - Satz: Globale Fehler aus lokalen Verfahrens- und Rundungsfehlern
- **Zusammenfassung**

Taylor-Entwicklung der exakten Lösung und Verfahrensfehler

➤ Beobachtung(1)

Die Taylor-Reihe der Lösung $y(t_0 + h) = F_h(y_0)$ des AWP

$$\frac{dy}{dt} = f(y), y(t_0) = y_0 \text{ ist konstruierbar: } y(t_0 + h) = y(t_0) + h \frac{dy}{dt}\bigg|_{t_0} + \frac{h^2}{2!} \frac{d^2y}{dt^2}\bigg|_{t_0} + \dots,$$

$$\text{wobei } y(t_0) = y_0, \frac{dy}{dt}\bigg|_{t_0} = f(y_0) \quad \text{und} \quad \frac{d}{dt} g(y(t)) = g'(y) \left[\frac{dy}{dt} \right] = g'(y) [f(y)]$$

$$\text{also} \quad \frac{d^k y}{dt^k} = \underbrace{\left(\dots \left((f'(y)[f(y)])' [f(y)] \right) \dots \right)'}_{k-1 \text{ Richtungsableitungen}} [f(y)]$$

Taylor-Entwicklung der exakten Lösung und Verfahrensfehler

➤ Beobachtung (2)

$$y(t_0) = y_0$$

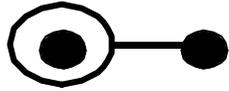
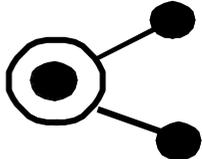
$$\frac{dy}{dt}(t_0) = f(y_0)$$

$$\frac{d^2 y}{dt^2}(t_0) = f'[f] \quad (\equiv f''(y_0)[f(y_0)])$$

$$\frac{d^3 y}{dt^3}(t_0) = f''[f, f] + f'[f'[f]]$$

Taylor-Entwicklung der exakten Lösung und Verfahrensfehler

➤ Notation

Term	durch	gewurzelte Bäume
f	\leftrightarrow	
$f'[f]$	\leftrightarrow	
$f''[f, f]$	\leftrightarrow	

Taylor-Entwicklung der exakten Lösung

➤ Definition:

sei $y \in \mathbb{R}^N$ und $f : \mathbb{R}^N \rightarrow \mathbb{R}^N$ Einem gewurzelten Baum \mathbf{rt} wird das Elementare Differential $D_{f,y}(\mathbf{rt}) \in \mathbb{R}^N$ (an der Stelle y) durch

die rekursive Definition

$$D_{f,y}(\llbracket \mathbf{rt}_1 \dots \mathbf{rt}_k \rrbracket) = f^{(k)}(y) [D_{f,y}(\mathbf{rt}_1), \dots, D_{f,y}(\mathbf{rt}_k)]$$

mit $D_{f,y}(\odot) = f(y)$ zugeordnet.

➤ Beispiel

$$Df, \left(\odot \right) = f \qquad Df, \left(\odot \text{---} \bullet \right) = f' [f]$$

Taylor-Entwicklung der exakten Lösung

➤ **Satz :**

(a) : Sei $V \in \mathbb{N}$ mit $|V| = |\mathbf{rt}|$ fixiert. Die Anzahl der monotonen Numerierungen von \mathbf{rt} ist :

$$\mathbf{a}(\mathbf{rt}) = |\{ \mathbf{lrt} = (V, E, r) \in \mathbf{rt}; \mathbf{lrt} \text{ ist monoton} \}|$$

Für eine Lösung von $\frac{dy}{dt} = f(y)$ gilt mit \mathbf{a} aus (a)

$$\frac{d^n y}{dt^n} = \sum_{\substack{\mathbf{rt} \\ |\mathbf{rt}|=n}} \mathbf{a}(\mathbf{rt}) D_{f,y}(\mathbf{rt}), \quad n = 1, 2, \dots$$

Taylor-Entwicklung der exakten Lösung

➤ Beweis

Zu zeigen ist:
$$\frac{d^n y}{dt^n} = \sum_{\substack{\text{monoton} \\ |rt|=n}} D_{f,y}([1rt])$$

➤ Bezeichnung

Die Taylor-Entwicklung
$$F_h(y) \cong y + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{h^n}{n!} \sum_{\substack{rt \\ |rt|=n}} a(rt) D_{f,y}(rt)$$

des Flusses F_h mittels elementarer Differentiale heißt **Butcher-Reihe**.

Jeder Term ist mittels f, f', f'', \dots an jeder Stellen y berechenbar.

Verfahrensfehler

➤ Definition

Ein **Einschritt-Verfahren** der **Konsistenzordnung** p zur Lösung von

$$\frac{dy}{dt} = f(y) \quad \text{auf dem } \mathbb{R}^N \quad \text{ist eine 1-parametrische Schar von}$$

Abbildungen

$$I_h : \mathbb{R}^N \rightarrow \mathbb{R}^N \quad \text{mit dem lokalen Verfahrensfehler } F_h(y) - I_h(y) = O(h^{p+1})$$

$$\text{Der Term } e(y) \text{ in } O(h^{p+1}) = e(y)h^{p+1} + O(h^{p+2})$$

heißt **führender Fehlerkoeffizient**

Verfahrensfehler

➤ Beispiele

Ordnung 1: $I_h(y) = y + hf(y)$ (Euler-(Polygonzug-) Verfahren)

Ordnung 2: $I_h(y) = y + hf(y) + \frac{h^2}{2} f'(y)[f(y)]$

Ordnung p: $I_h(y) = y + \sum_{n=1}^p \frac{h^n}{n!} \sum_{\substack{rt \\ |rt|=n}} a(rt) D_{f,y}(rt)$

Problem : Alle partiellen y-Ableitungen von f bis zur Ordnung p-1 sind zu implementieren und in jedem Zeitschritt $y(t) \rightarrow I_h(y(t)) \cong y(t+h)$ auszuwerten . Damit sind Taylor-Verfahren in der Praxis i.a kaum einsetzbar

Verfahrensfehler

➤ **Bemerkung**

Frage: stellt die Taylor-Reihe den exakten Fluß dar?

$$F_h(y) = y + \sum_{n=1}^p \frac{h^n}{n!} \sum_{\substack{rt \\ |rt|=n}} a(rt) D_p(rt) + Fehler(h, p)$$

Analytizität heißt $\lim_{p \rightarrow \infty} Fehler(h, p) = 0$ bei festen h . Numerischer Fehler der

Taylor-Verfahren: $F_h - I_h = Fehler(h, p)$ bei festen p und wählbarem (kleinen) h

Verfahrensfehler

➤ Definition

wir betrachten $h(n) = T/n, n \in \mathbb{N}$ Ein Verfahren I_h heißt (global) **konvergent** mit der **Konvergenzordnung** p , wenn

$$F_T(y) - \underbrace{(I_{h(n)} \circ \dots \circ I_{h(n)})}_n(y) = O(h(n)^p) = O\left(\frac{1}{n^p}\right)$$

Bemerkung: Hier werden zur Integration über ein längeres Zeitintervall T n äquidistante Zeitschritte mit $h = T/n$ betrachtet. Aber in der Praxis wird man mit variablen Schrittweiten („**adaptiv**“) arbeiten.

Verfahrensfehler

➤ **Satz(1): Globale Fehler aus lokalen Verfahrens**

Sei $y(t) = F_{t-t_0}(y_0)$ die exakte Lösung des AWP $\frac{dy}{dt} = f(y)$, $y(t_0) = y_0$
wobei f eine **Lipschitz-stetige** Funktion ist.

Sei I_h ein numerisches Verfahren, mit dem mittels positiver Schrittweiten h_0, h_1, \dots numerische Stützwerte $y_{i+1} = I_{h_i}(y_i)$ zur Approximation von $y(t)$ zu den Zeiten $t_{i+1} = t_i + h_i$ berechnet werden

Die lokalen Fehler sind definiert durch :
$$e_i = F_{h_i}(y_i) - I_{h_i}(y_i)$$

Die globalen Fehler sind :
$$E_i = y(t_i) - y_i = (F_{h_{i-1}} \circ \dots \circ F_{h_0})(y_0) - (I_{h_{i-1}} \circ \dots \circ I_{h_0})(y_0)$$

Verfahrensfehler

Satz(1): Globale Fehler aus lokalen Verfahrens

Es gilt :

$$\begin{aligned}\|E_n\| &\leq \sum_{i=0}^{n-1} \|e_i\| e^{(t_n - t_{i-1})L} \leq \left(\sum_{i=0}^{n-1} \|e_i\| \right) e^{(t_n - t_0)L} \\ &\leq n \left(\max_{i=0..n-1} \|e_i\| \right) e^{(t_n - t_0)L}\end{aligned}$$

Für Konstante Schrittweiten $h = h_0 = h_1 = \dots = T/n \geq 0$ gilt auch

$$\|E_n\| \leq \left(\max_{i=0..n-1} \|e_i\| \right) \frac{e^{TL} - 1}{e^{TL} - 1} < \left(\max_{i=0..n-1} \|e_i\| \right) \frac{e^{TL} - 1}{hL}$$

Verfahrensfehler

➤ **Satz(2): Globale Fehler aus lokalen Verfahrens- und Rundungsfehlern**

In Satz(1) sein $y_{i+1} = I_{h_i}(y_i) + \mathbf{e}_i$ die mit den absoluten Auswertungs-Fehler \mathbf{e}_i von $I_h(y_i)$ behafteten tatsächlich berechneten Stützwerte.

Es gelte die Abschätzung aus Satz(1) mit $\|\mathbf{e}_i\|$ ersetzt durch $\|e_i\| + \|\mathbf{e}_i\|$ speziell

$$\|E_n\| \leq \left(\max_{i=0, \dots, n-1} (\|e_i\| + \|\mathbf{e}_i\|) \right) \frac{e^{TL} - 1}{hL}$$

Taylor-Entwicklung der exakten Lösung und Verfahrensfehler

➤ Zusammenfassung

- Die Taylor-Entwicklung des Flusses F_h mittels elementarer Differentiale (**Butcher-Reihe**), wo jeder Term mittels $f, f', f'' \dots$ an jeder Stelle y berechenbar ist.
- Die Auswertung der Konsistenzordnung p zur Lösung von AWP mit dem lokalen Verfahrensfehler.
- **Merke:** lokale Konsistenzordnung = globale Konvergenzordnung