

(3.24) Algorithmus

Gegeben $t_0, y_0, (h_0), T, q, Tol, S, \hat{q}, \hat{p}$

- 1) $j=0$
- 2) while $t_i < T$
- 3) $\hat{y} = \hat{q}_{t_j+h_j, t_j}(y_j) \leftarrow$
- 4) $\hat{y} = \hat{q}_{t_j+h_j, t_j}(y_j) \leftarrow$
- 5) $[E] = \hat{q} - \hat{y}$
- 6) $h = h_j \min(q, \frac{S Tol}{\| [E] \|}) \leftarrow$
- 7) if $\| [E] \| \leq Tol \leftarrow$
- 8) $t_{j+1} = t_j + h_j$
- 9) $y_{j+1} = \hat{y}$
- 10) $h_{j+1} = \min(h, T - t_j)$
- 11) $j = j+1$
- 12) else

$$h^k = h \left(\frac{S Tol}{\| [E] \|} \right)^{1/p_m}$$

- 13) $h_j = h \leftarrow$
- 14) end if
- 15) end while

Bemerkung

6) $\min(q, \dots)$ für $q > 1$ ($q=2$) verhindert, dass für sehr kleine

$\| [E] \|$ unrealistisch große Schritte verwendet werden

10) die für den nächsten Schritt optimale Schrittweite wird mit einem Sicherheitsfaktor

versichert für den nächsten Schritt verwendet wir verwenden das genauere \hat{y} , obwohl der Fehler für \hat{y} geschätzt wurde

50/63

be

(3.25) Eingetretete Runge-Kutta-Verfahren

Ziel Minimierung der Anzahl der f -Auswertungen bei der Berechnung von \hat{y} und \hat{y}'

Idee 1) Zu einem RKV \hat{q} mit (c, α, b) der

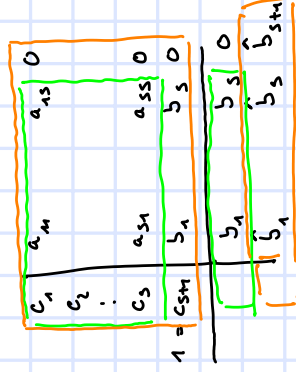
Ordnung p konstruiere \hat{q} mit (c, α, \hat{b}) der

Ordnung $\hat{p} < p$ mit den selben c und α

Erweitertes Tableau

c	α
\hat{b}^T	\hat{b}^T

- 2) Verwendet man zur Konstruktion von \hat{q} die Gewichte b des Verfahrens \hat{q} und zusätzlich den Knoten $c_{s+1} = 1$ so erhält man ein geschaltetes Verfahren



53/63

Zur Bestimmung der \hat{b} löst man ein lineares Gleichungssystem, um die die größtmögliche Ordnung für \hat{A} zu erzielen

$$\Gamma \quad \hat{b}^T A(p) = 1/p! \quad \forall |p| \leq P \quad \downarrow$$

\Rightarrow \uparrow lineare Gleichung in b für alle p

Beispiel Für die $3/8$ -Regel ist

$$\hat{b}_1 = b_1 - \frac{c}{24}, \hat{b}_2 = b_2 + \frac{c}{8}, \hat{b}_3 = b_3 - \frac{c}{8}, \hat{b}_4 = b_4 - \frac{c}{8}, \hat{b}_5 = \frac{c}{6}$$

LGS

- I) $\hat{b}_1 + \hat{b}_2 + \hat{b}_3 + \hat{b}_4 + \hat{b}_5 = 1 \leftarrow$
- II) $\hat{b}_1 c_1 + \hat{b}_2 c_2 + \hat{b}_3 c_3 + \hat{b}_4 c_4 + \hat{b}_5 c_5 = M_2$
- III) $\hat{b}_1 0 + \hat{b}_2 M_2 + \hat{b}_3 M_2 + \hat{b}_4 M_2 + \hat{b}_5 = M_3$
- IV) $(\hat{b}_1, \hat{b}_2, \hat{b}_3, \hat{b}_4, \hat{b}_5)$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} & a_{25} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} & a_{35} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} & a_{45} \\ b_1 & b_2 & b_3 & b_4 & 0 \end{pmatrix} = 1/6$$

$$c/6 = c/8 + c/24$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 1/3 & 1 & 0 \\ -1/3 & 1 & 0 \\ 1 & -1 & 1 \\ 1/8 & 3/8 & 1/8 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 1/3 \\ 2/3 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1/3 \\ 1/3 \\ 4/8 \end{pmatrix}$$

$$\text{IV } \hat{b}_3 \hat{b}_3 + 1/3 \hat{b}_4 + 1/2 \hat{b}_5 = 1/6$$

$$\text{V } \hat{b}_1 \cdot 0 + \hat{b}_2 \cdot 1/24 + \hat{b}_3 \cdot 2/24 + \hat{b}_4 + \hat{b}_5 = 1/4$$

Lösung von I) · V)

Für $|c|=1$ erhält man

$$\begin{aligned} \varepsilon_n(h) &= y_{n+1} - \hat{y}_{n+1} \\ &= h \left((b_1 - \hat{b}_1) \dot{y}_1 + (b_2 - \hat{b}_2) \dot{y}_2 + (b_3 - \hat{b}_3) \dot{y}_3 + (b_4 - \hat{b}_4) \dot{y}_4 + (b_5 - \hat{b}_5) \dot{y}_5 \right) f(t_{n+1}, y_{n+1}) \\ &= h \left(1/24 \dot{y}_1 - 1/8 \dot{y}_2 + 1/8 \dot{y}_3 + 1/8 \dot{y}_4 - 1/6 f(t_{n+1}, y_{n+1}) \right) \end{aligned}$$

(3.26) Erzielter Diskretisierungsfehler

Bei der Schrittweitensteuerung wurde $\|\varepsilon_n\| \leq \text{TOL}$ erreicht. Wie groß ist $\varepsilon_\Delta = \max_{t \in \Delta} \|\varepsilon_\Delta(t)\|$?

$$\begin{aligned} \varepsilon_\Delta(t_{n+1}) &= y(t_{n+1}) - \hat{y}_{n+1} \\ &= \underbrace{\Phi^{t_{n+1}, t_n} (y(t_n)) - \Phi^{t_{n+1}, t_n} (y_n)}_{\varepsilon_n} + \underbrace{\Phi^{t_{n+1}, t_n} (y_n) + \Phi^{t_{n+1}, t_n} (y_n) - \hat{y}_{n+1}}_{\varepsilon_n} \\ &= \varepsilon_n + \underbrace{\Phi^{t_{n+1}, t_n} (y(t_n)) - \varepsilon_\Delta(t_n)}_{\varepsilon_n} \\ &= \varepsilon_n + \underbrace{\Phi^{t_{n+1}, t_n} (y(t_n)) \cdot \varepsilon_\Delta(t_n)}_{\varepsilon_n} + \mathcal{O}(\|\varepsilon_\Delta(t_n)\|^2) \end{aligned}$$

Da $W(b_{n+2}, b_n) = W(t_{n+2}, b_{n+1}) W(b_{n+1}, b_n)$ gilt insgesamt

$$\varepsilon_\Delta(b_k) = \sum_{j=1}^k W(b_k, b_j) \varepsilon_{j-1} + \text{Terme höherer Ordnung}$$

$$\Delta = (t_0, b_1, \dots, b_n)$$

$$\varepsilon_\Delta = \max_{t_n \in \Delta} \|\varepsilon_\Delta(t_n)\|$$

↳ $\|\varepsilon_j\| \leq \text{TOL}$ so gilt

$$\varepsilon_\Delta \leq \text{TOL} \sum_{j=0}^N \|W(t, t_j)\| + \text{"Terme h\"oherer Ordnung"}$$

Mit $\kappa_j(t) = \|W(t, t_j)\|$ (punktweise Kondition) \leftarrow Eigenschaft des DGL
gilt falls $\kappa_j(t_{j+m}) \leq \kappa \quad \forall j$ \leftarrow

$$\kappa_j(T) \leq \kappa_j(t_{j+m}) \dots \kappa_{N-1}(T) \leq \kappa^{N-j}$$

$$\varepsilon_\Delta \leq \text{TOL} \sum_{j=1}^N \kappa^{N-j} + \text{"Terme h\"oherer Ordnung"}$$

$$= \text{TOL} \frac{\kappa^N - 1}{\kappa - 1}$$

↳ $\kappa \approx 1$ so gilt $\varepsilon_\Delta \lesssim N \cdot \text{TOL}$

4 Mehrschrittverfahren

4 Mehrschrittverfahren

$$\begin{cases} \dot{y} = f(t, y) \\ y(t_0) = y_0 \end{cases} \quad f: [t_0, T] \times \mathbb{R}^d \rightarrow \mathbb{R}^d$$

Lösung $y: [t_0, T] \rightarrow \mathbb{R}^d$ stetig diffbar

Bisher: Einzelschrittverfahren

Berechne Gitterfunktion $\gamma_\Delta: \Delta \rightarrow \mathbb{R}^d$
auf Gitter $\Delta = \{t_0, \dots, t_n\}$
so dass

$$\gamma_\Delta(t_j) (= y_j) \approx y(t_j)$$

zur Berechnung von \uparrow verwendet man nur \uparrow
 $\gamma_\Delta(t_{j+1}) = \gamma_{t_j, b_j}(\gamma_\Delta(t_j))$

Informationen aus der weiter vordringenderen
Vorgeschichte gehen verloren

Ziel Verfahren hohe Ordnung mit
weniger Auswertungen von f .

(4.1) Explizite Adams Verfahren (1855)

$$\underline{y}(t_{n+1}) = y(t_n) + \int_{t_n}^{t_{n+1}} \underbrace{f(\tau, y(\tau))}_{(\#)} d\tau$$

Interpolationspolynom p vom Grad $\leq k-1$
durch k Punkte

$$(t_n, \underbrace{f(t_n, y_n)}_{\in \mathbb{R}^d}), (t_{n-1}, f(t_{n-1}, y_{n-1})), \dots, (t_{n-k+1}, f(t_{n-k+1}, y_{n-k+1}))$$

$$\text{Setze } y_{n+1} = y_n + \int_{t_n}^{t_{n+1}} p(\tau) d\tau$$

