

# Runge-Kutta-4

May 14, 2019

1. Was wollen wir machen?

- Lösen einer DGL 1. Ordnung:  $\dot{x} = f(x, t)$
- numerisch, mit Schrittweite  $h$
- möglichst geringer Fehler
- angemessener Rechenaufwand

2. Wie wollen wir das Erreichen?

- Ansatz:

$$x_{n+1} = x_n + h \cdot \sum_{i=1}^m c_i k_i, \quad (1)$$

wo  $k_i = f(x_n + h \sum_{j=1}^{i-1} \beta_{ij} k_j, t_n + \alpha_i h)$

- Aber was ist  $c_i$ ,  $\alpha_i$ ,  $\beta_{ij}$ ?
- Dazu Taylorn von Steigung zwischen  $(x(t_n), t_n)$  und  $(x(t_n + h), t_n + h)$  bis zur Ordnung  $m$   
→ Fehlerordnung  $\mathcal{O}(h^{m+1})$
- Ansatz Taylorn  
→ Koeffizientenvergleich (ab 2. Ordnung unbestimmtes Gleichungssystem)
- Butcher-Tabellen:  
⇒ 1. Ordnung: Eulerverfahren:  $x_{n+1} = x_n + h \cdot f(x_n, t_n)$   
2. Ordnung: Heunverfahren:  $x_{n+1} = x_n + \frac{h}{2} [f(x_n, t_n) + f(x_n + h \cdot f(x_n, t_n), t_n + h)]$   
4. Ordnung: Runge-Kutta-4:

$$x_{n+1} = x_n + \frac{h}{6} \cdot (k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4) \quad (2)$$

0				
1/2	1/2			
1/2	0	1/2		
1	0	0	1	
	1/6	1/3	1/3	1/6

3. Warum 4. Ordnung?

- Butcher-Barriere: Für  $m \geq 5$  zu großer Rechenaufwand im Verhältnis zur Genauigkeit.