

Přednáška 11 - Runge-Kutta & stabilita

opětko:

- implicit./explicit. Euler & jejich chyba
- použití kvadratur na odvození Runge-Kutta metody

$$y(t+\tau) = y(t) + \tau \sum_{i=1}^s k_i \cdot b_i$$

$$\begin{aligned} k_1 &= f(t, y(t)) & \approx y'(t) \\ k_2 &= f(t + c_2 \tau, y(t) + \tau \cdot a_{21} \cdot k_1) & \approx y'(t + c_1 \tau) \\ &\vdots & \\ k_s &= f(t + c_s \tau, y(t) + \tau \sum_{j=1}^{s-1} a_{sj} \cdot k_j) & \approx y'(t + c_s \tau) \end{aligned}$$

tev. s-stupňové (s-stage) explicitní RK metody.

Lze ukázat, že pro $f(t, y)$ dostatečné blízké platí

$$\bullet |y(t+\tau) - y^*(t+\tau)| = \mathcal{O}(\tau^{p+1})_{\tau \rightarrow 0}$$

$$\bullet \max_{n=1, \dots, N} |y(t+n\tau) - y^*(t+n\tau)| = \mathcal{O}(\tau^p)_{\tau \rightarrow 0}$$

pro nějaké $p \in \mathbb{N}$, $p \leq s$, kde

$$\begin{aligned} y'(t) &= f(t, y(t)) \\ y(t_0) &= y_0 \end{aligned} \quad \wedge$$

funkce $y^*(t+n\tau)$ odpovídá nějaké konkrétní explicitní Runge-Kutta metodě s nejvyšší stupni (s -stages) kde jsou záčeli s $y^*(t_0) = y_0$.

Neboli explicitní s-stage RK metody jsou rádny nejvyšší $p \leq s$.

Python demo: „(ne) stabilita“ expl. RK

→ pro některé (systémy) ODR numerické řešení osciluje – speciálně pokud nemáme dostatečně malý krok τ . Proč?

Zjednodušený model – tzn. Dahlquistova rovnice (aka test equation)

$$y'(t) = \lambda y(t) \rightarrow \text{řešení } y(t) = e^{\lambda t}$$

asi nejjednodušší „netriviální“ ODR

- explicit Euler: $y(t+\tau) \approx y(t) + \tau \cdot \lambda \cdot y(t) = (1 + \tau \lambda) \cdot y(t)$
 mmmm $y(t+n\tau) = (1 + \tau \lambda)^n y(t)$ ---- z linearity

✓ $\lambda = 0 \Rightarrow$ přesné řešení je $y(t) = y_0 \Rightarrow$ Expl. Euler bude přesný

✓ $\lambda > 0 \Rightarrow$ přesné řešení je $y(t) = y_0 e^{\lambda t}$ & roste exponenc.
rychle s časem \rightarrow expl. Euler to bude dobré mimikovat ... $y(t_0+n\tau) \approx (1 + \tau \lambda)^n y(t_0)$... ^{také} exponenciálně

✗ $\lambda < 0 \Rightarrow$ řešení bude oscilovat pokud $1 + \tau \lambda < 0 \Leftrightarrow$
 \Rightarrow pokud $\lambda < 0$ & $|1 + \tau \lambda| > 1$ pak řešení osciluje
& diverguje v abs. hodnotě do $+\infty$?? ?? ↗

\rightarrow ta numerická metoda je kvalitativně úplně mimo

\rightarrow tomu se říká, že je nestabilní (sdíl to na mci definici stability?)

Jak tohle zobecníme pro obecnou Runge-Kutta metodu?

→ spočítám (tužka+paper) jak vypadá $y(t+\tau)$

\rightarrow dostanu $y(t+\tau) = R(\tau \cdot \lambda) \cdot y(t)$ pro nějakou funkci $R(z)$.

→ chceš bych aby $|R(z)| \leq 1 \quad \forall z \in \mathbb{C}$ (protože pak se mi nemůže stát ●)

• s-stage expl. Runge-Kutta: $y(t+\tau) = R(\tau_s) \cdot y(t)$

pro studium stability pak stačí zkontrat jak vypadá

množina $\{z \in \mathbb{C} \mid |R(z)| \leq 1\}$ \rightarrow protože $z = \tau \cdot \lambda$

$\lambda \in \mathbb{C}$ máme přesné řešení dnešeké ($y(t) = e^{zt}$)
tj. $\lambda \in \mathbb{C} \mid \operatorname{Re}(\lambda) \leq 0$ tj. nezáporně stabilní

\Rightarrow metoda může být stabilní pouze pokud

$$|R(z)| \leq 1 \quad \forall z \in \mathbb{C}, \text{ tj. } \mathbb{C} \subseteq \{z \in \mathbb{C} \mid |R(z)| \leq 1\}$$

Lze ukažat, že toto může dosáhnout pro explicitní metody

\Rightarrow explicitní metody jsou vždy primejší podmíněně stabilní.

• implicit Euler $y(t+\tau) = y(t) + \tau \cdot \lambda \cdot y(t+\tau) = \frac{1}{1-\tau \cdot \lambda} y(t)$

$$\Rightarrow y(t+n\tau) = \left(\frac{1}{1-\tau \cdot \lambda}\right)^n y(t) \Rightarrow \text{pokud } \lambda \in \mathbb{C} \text{ pak } \left|\frac{1}{1-\tau \cdot \lambda}\right| < 1$$

a tedy dostáváme nepodmíněně stabilní metody.

\Rightarrow to je v impl. Eulerově máme "rovnici" a ne "predpis" nám pomáhal se stabilitou \Rightarrow dává smysl zkoumat tohle adaptovat i pro Runge-Kutta:

explicitní	implicitní
$k_1 = f(t, y(t))$	$k_1 = f(t + c_1 \tau, y(t) + \tau \cdot \sum_{j=1}^s a_{1,j} \cdot k_j)$
$k_2 = f(t + c_2 \tau, y(t) + \tau \cdot a_{2,1} \cdot k_1)$	$k_2 = f(t + c_2 \tau, y(t) + \tau \cdot \sum_{j=1}^s a_{2,j} \cdot k_j)$
\vdots	\vdots
$k_s = f(t + c_s \tau, y(t) + \tau \cdot \sum_{j=1}^{s-1} a_{s,j} \cdot k_j)$	$k_s = f(t + c_s \tau, y(t) + \tau \cdot \sum_{j=1}^s a_{s,j} \cdot k_j)$

explicitní "predpis"

implicitní "rovnice"

(*)

A lze ukázat, že pro správné volby c_i lze získat implicitní Runge-Kutta metody, pro které:

- $|y(t+\tau) - y^*(t+\tau)| = \mathcal{O}(\tau^{p+1})_{\tau \rightarrow 0}$
- $\max_{n=1,\dots,N} |y(t+n\tau) - y^*(t+n\tau)| = \mathcal{O}(\tau^p)_{\tau \rightarrow 0}$
- tyto metody jsou nepodmínečně stabilní

kde funkce $y^*(t)$ má stejný smysl jako výše.

Tedy za tu práci matic ($=$ řešení té soustavy rovnic $(*)$ pro získání k_1, \dots) lze

získat stabilitu &

& až dvojnásobný rád konvergence.

V praxi musíme nejprve zjistit, jestli moje ODE je „produktivní“

„oscilace“ $\xrightarrow{\text{NE}}$ použijeme expl. metodu

$\xrightarrow{\text{ANO}}$ použijeme impl. metodu

takovým ODE se říká
„stiff problems“

V praxi zároveň často používáme adaptivní $\tau \rightarrow$ tj. zkonšíme brát τ co největší, to jde a podle nějakých ukazatelů odhadujem, jestli konkrétní τ není moc velký (může např. být tak velké, že by uplatnilo část řešení nebo např. může být tak velké, že naše metoda přestane být stabilní)

V praxi je také spousta metod, které se specializují na konkrétní typ problémů, např. při modelování periodického pohybu planet sluneční soustavy, bydou různé, aby se po určitém čase každá planeta vrátila \rightarrow tzn. symplektické metody (zahrávají geometrii)

