

Je toto všechno nebo mají implicitní metody i jiné výhody?
Všichni to není \rightarrow podíváme se na „stabilitu“

Absolutní stabilita metod pro ODR (A-stabilita)

Stabilita metod pro ODR je „bolužel“ matoucí pojem, který neodpovídá přímo definici stability z našeho kurzu \rightarrow

\rightarrow nejde v principu o studium interakce zaobrouhlovacích a jiných softwarových dybů a konkrétní metody

\rightarrow jde o kvalitativní vlastnosti aproximace a jestli tyto vlastnosti odpovídají vlastnostem přesného řešení.

\rightarrow definuje se na základě tzv. testovací rovnice: $\left[\begin{array}{l} y'(t) = \lambda \cdot y(t) \\ y(0) = 1 \end{array} \right]$
aka Dahlquistova rovnice

Řešení testovací rovnice: $y(t) = e^{\lambda t}$ pro libovolné $\lambda \in \mathbb{C}$

\rightarrow bude nás zajímat kvalitativní

chování našeho řešení pro různá $\lambda \in \mathbb{C}$ (na přednášce jsme si načrtli čemu to odpovídá)

opáčko \mathbb{C} : pro libovolné $\alpha + i\beta \in \mathbb{C}$: $\exists r > 0, \theta \in [0, 2\pi)$: $\alpha + i\beta = r \cdot (\cos(\theta) + i \sin(\theta))$
 $(\alpha + i\beta)^n = \underbrace{r^n}_{= |\alpha + i\beta|^n > 0} \cdot (\cos(n\theta) + i \sin(n\theta))$

• $\underline{\operatorname{Re}(\lambda) > 0}$ $\Rightarrow |y(t)| = |e^{\lambda t}| \xrightarrow{t \rightarrow \infty} +\infty$... řešení exploduje

• $\underline{\operatorname{Re}(\lambda) = 0}$ $\Rightarrow |y(t)| = |y(0)| = 1$... řešení nemění velikost

• $\underline{\operatorname{Re}(\lambda) < 0}$ $\Rightarrow |y(t)| = |e^{\lambda t}| \xrightarrow{t \rightarrow \infty} 0$... řešení konverguje k 0

Explicitní Euler

$$y_1 = y_0 + \tau \cdot f(y_0, t_0) \equiv y_0 + \tau \cdot \lambda \cdot y_0 = (1 + \tau \lambda) y_0$$

$$\Rightarrow y_{n+1} = (1 + \tau \lambda) y_n = \dots = (1 + \tau \lambda)^n y_0$$

⇓

- $|1 + \tau \lambda| > 1 \Rightarrow |y_n| \xrightarrow{n \rightarrow \infty} +\infty$
- $|1 + \tau \lambda| = 1 \Rightarrow |y_n| = |y_0|$
- $|1 + \tau \lambda| < 1 \Rightarrow |y_n| \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$

Implicitní Euler

$$y_1 = y_0 + \tau \cdot f(y_1, t_1) \equiv y_0 + \tau \lambda y_1 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow y_1 = 1 / (1 - \tau \lambda) \cdot y_0 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow y_{n+1} = 1 / (1 - \tau \lambda)^n \cdot y_0$$

⇓

- $|1 - \tau \lambda| < 1 \Rightarrow |y_n| \xrightarrow{n \rightarrow \infty} +\infty$
- $|1 - \tau \lambda| = 1 \Rightarrow |y_n| = |y_0|$
- $|1 - \tau \lambda| > 1 \Rightarrow |y_n| \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$

• ⇒ •
• ⇒ •
• ⇒ •
tj. aby numerické metody „automaticky kvalitativně správně“

V ideálním světě bychom rádi aby produkovaly aproximace, které se chovají „automaticky kvalitativně správně“

- $\text{Re}(\lambda) > 0 \Rightarrow |1 + \tau \lambda| > 1 \quad \checkmark$
- $\text{Re}(\lambda) = 0 \not\Rightarrow |1 + \tau \lambda| = 1 \quad \times$
- $\text{Re}(\lambda) < 0 \not\Rightarrow |1 + \tau \lambda| < 1 \quad \times$

- $\text{Re}(\lambda) > 0 \not\Rightarrow |1 - \tau \lambda| > 1 \quad \times$
- $\text{Re}(\lambda) = 0 \not\Rightarrow |1 - \tau \lambda| = 1 \quad \times$
- $\text{Re}(\lambda) < 0 \Rightarrow |1 - \tau \lambda| < 1 \quad \checkmark$

- • ⇒ • ... právě tehdy když $\lambda = 0$, nikoliv obecně \mapsto takže „X“ ... nezávisle na τ
- expl. • ⇒ •
• impl. • ⇒ •
tady musíme počítat: $\lambda = \text{Re}(\lambda) + i \cdot \text{Im}(\lambda) =: \alpha + i\beta \approx |\lambda|^2 = \lambda \bar{\lambda}$
- $1 + \tau \lambda = 1 + \tau \alpha + i \tau \beta \Rightarrow |1 + \tau \lambda|^2 = (1 + \tau \alpha + i \tau \beta)(1 + \tau \alpha - i \tau \beta) = \dots = 1 + \tau^2(\alpha^2 + \beta^2) + 2\tau \alpha$
- Tedy pro libovolné $\lambda = \alpha + i\beta$ existuje $\tau_0 > 0 : \forall \tau < \tau_0$ „expl. • ⇒ •“
„impl. • ⇒ •“
- ⇒ „X“ jsou jen „podmíněně“ \rightarrow za určitých podmínek na τ (velikost kroku metody)
se „X“ změní na „✓“

V praxi většinou popisujeme & pracujeme s modely reálného světa a „reálný svět většinou neaprobujeme“
⇒ historicky & prakticky se tedy více studují problémy odpovídající „ $\text{Re}(\lambda) \leq 0$ “ a
tedy se ustálilo metodám, pro které • ⇒ • říkat „A-stabilní“ (A = absolute)

Rozbíráme tedy, že

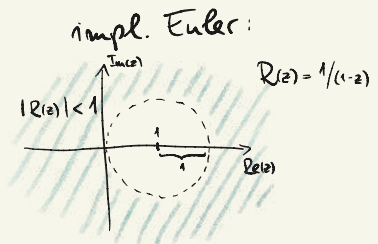
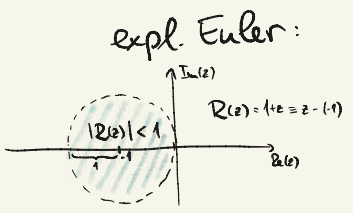
- explicitní Euler je podmíněně A-stabilní (= za určitých podmínek na τ)
- implicitní Euler je nepodmíněně A-stabilní (= bez podmínek na τ)

Zobecnění definice pro další jednokrokové metody:

Krok 1: pro naši konkrétní metodu najdu funkci $R(\cdot)$ takovou, že pro tu testovací rovnici platí $y_{n+1} = y_n \cdot R(\tau \cdot \lambda)$
 $= y_0 \cdot (R(\tau \cdot \lambda))^n$

Pro expl. Euler: $R(\tau \cdot \lambda) = 1 + \tau \cdot \lambda$
 Pro impl. Euler: $R(\tau \cdot \lambda) = 1 / (1 - \tau \cdot \lambda)$ → obecně musíme vyjádřit

Krok 2: definuju oblast stability $\mathcal{Y} := \{z \in \mathbb{C} \mid |R(z)| \leq 1\}$
 m) tedy pokud $\tau \cdot \lambda \in \mathcal{Y}$, pak je posloupnost $\{y_n\}_n$ omezená



Krok 3: Řekneme, že metoda je A-stabilní, pokud $\mathbb{C}^- \subseteq \mathcal{Y}$
 $:= \{z \in \mathbb{C} \mid \operatorname{Re}(z) \leq 0\}$

Věta: Explicitní metody typu Runge-Kutta nemohou být A-stabilní.

m) tedy vidíme, že „explicitní vs. implicitní“ má ještě další „dimenzi“ → explicitní metody nemohou být A-stabilní a tedy pokud nevolíme náš krok τ dostatečně malý, může se stát, že $\tau \cdot \lambda \notin \mathcal{Y}$ pro $\operatorname{Re}(\lambda) < 0$ a máš numerické řešení může oscilovat a růst nade všechny meze (zatímco přesné řešení zůstává omezené)