

OBECKA VEDNO EKROKOVA METODA

"Na méně pěknáce je srovnatelná jinou metodu → Eulerova metoda, jichž ale se ~~jejich důsledkem~~ od jeho Eukrokovy metody"

Eulerova metoda je velmi jednoduchá, ale k dosažení málo přesnosti musíme udat velmi malé kroky h_k .

lineární → výpočet lineárně závislých kroků h_k

$$y_{k+1} = y_k + h_k f(x_k, y_k)$$

$$\boxed{y_{k+1} = y_k + \varPhi(x_k, y_k, h_k, f)}$$

Metody Taylorova typu

Hodnota $y(x_{k+1})$ approximuje pomocí Taylorova rozvoje vysokého řádu

$$\begin{aligned} y(x_{k+1}) &= y(x_k) + h \cdot y'(x_k) + \frac{1}{2} h^2 y''(x_k) + \dots + \frac{1}{P!} h^P y^{(P)}(x_k) + \\ &+ \cancel{\frac{1}{(P+1)!} h^{P+1} y^{(P+1)}(\xi_k)}, \quad \xi_k \in (x_k, x_{k+1}) \end{aligned}$$

je třeba dosadit různé derivace y'

$$y' = f(x, y(x))$$

$$y'' = \frac{\partial f}{\partial x} + \frac{\partial f}{\partial y} \cdot \frac{dy}{dx} = f_x + f_y \cdot f \stackrel{\text{def}}{=} f^{(1)}(x, y)$$

$$\begin{aligned} y''' &= \underbrace{f_{xx} + f_{xy} \cdot f}_{f^{(2)}(x, y)} + \underbrace{(f_{yx} + f_{yy} \cdot f) \cdot f}_{f^{(2)}(x, y)} + f_{yy} \cdot (f_x + f_y \cdot f) \\ &\stackrel{\text{def}}{=} f^{(2)}(x, y) \end{aligned}$$

Obecke ke psání:

$$\boxed{y_{k+1} = y_k + h f(x_k, y_k) + \frac{h^2}{2} f^{(1)}(x_k, y_k) + \dots + \frac{h^P}{P!} f^{(P-1)}(x_k, y_k)}$$

Pom: metoda Taylorova typu se v praxi nepoužívá, protože je důsledkem výpočtového derivací $y'', y''' \dots$

• Metoda Runge-Kuttaova typu

podobný princip jako u metody Taylorova typu, ale není třeba výpočtovat derivace y'', y''', \dots

Hledaná approximace je kombinací několika hledaných funkcí f ve strategicky volených bodcích x_k, x_{k+1} .

Pom: Téhle metody existují velké množství.

I. Hunnerova metoda (RK metoda 2. řádu)

- vztah $y' = f(x, y(x))$ integruje přes interval (x_k, x_{k+1})

$$\int_{x_k}^{x_{k+1}} y'(x) dx = \int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x, y(x)) dx$$

$$y(x_{k+1}) - y(x_k) = \int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x, y(x)) dx$$

- Používají lichoběžníkové pravidlo

$$y(x_{k+1}) - y(x_k) = \frac{h}{2} [f(x_k, y(x_k)) + f(x_{k+1}, y(x_{k+1}))] + O(h^3)$$

- Na pravé straně vystupuje hodnota $y(x_{k+1})$.
Její approximaci určuje pomocí Eulerovy metody

$$\tilde{y}(x_{k+1}) = y(x_k) + h f(x_k, y(x_k)) + O(h^2)$$

→ Dokončené metody se nazvou:

$$\tilde{y}_{k+1} = y_k + h f(x_k, y_k)$$

$$y_{k+1} = y_k + \frac{h}{2} [f(x_k, y_k) + f(x_{k+1}, \tilde{y}_{k+1})]$$

Pom: Lokální diskretní algoritmus $\Delta_k = O(h^3)$

II. Modifikovaná Eulerova metoda (Rkmetoda 2. řádu)

- vztah $y' = f(x, y(x))$ opět riintegrace na (x_k, x_{k+1})

$$y(x_{k+1}) - y(x_k) = \int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x, y(x)) dx$$

- použití obecného hovorého pravidla

$$y(x_{k+1}) - y(x_k) = h \cdot f\left(x_k + \frac{h}{2}, y(x_k + \frac{h}{2})\right) + O(h^3)$$

- hodnota $y(x_k + \frac{h}{2})$ může použít Eulerovy metody

$$y(x_k + \frac{h}{2}) = y(x_k) + \frac{h}{2} f(x_k, y(x_k)) + O(h^2)$$

→ Dostaneme následnou reakci:

$$y_{k+\frac{1}{2}} = y_k + \frac{h}{2} f(x_k, y_k)$$

$$y_{k+1} = y_k + h f\left(x_k + \frac{h}{2}, y_{k+\frac{1}{2}}\right)$$

Pom: Lokální diskretní algoritmus je opět $\Delta_k = O(h^3)$

III. Klasická Runge-Kuttova metoda čtvrtého řádu

- jedna z nejvíce používaných metod lokální typu

$$k_1 = f(x_k, y_k)$$

$$k_2 = f\left(x_k + \frac{h}{2}, y_k + \frac{h}{2} k_1\right)$$

$$k_3 = f\left(x_k + \frac{h}{2}, y_k + \frac{h}{2} k_2\right)$$

$$k_4 = f(x_k + h, y_k + h \cdot k_3)$$

$$y_{k+1} = y_k + \frac{h}{6} (k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4)$$

Pom: Lokální diskrétní dýba, tj. dýba jehož kroky metody je $O(h^5)$. Globální dýba je potom o řád víc, tj. $E = O(h^4)$, protože dýba metody se rovnouji lineárně s počtem kroků $K \approx \frac{1}{h}$.

VÍCEKROKOVÉ METODY

Upřípadě jednohodinových metod vyskyvají se formule proce hodin y_k, y_{k+1} .

Upřípadě m'cehrokových metod využívají hodin $y_{k-n}, y_{k-n+1}, \dots, y_{k-1}, y_k, (y_{k+1})$

Pom: Před neposlední hodinou y_{k+1} je dle se o explicitní metody, v opačném případě mluvíme o implicitních metodách.

Opět výjdeme z rovnosti

$$y' = f(x, y(x))$$

Musí stejně platit "rovnost integrálů"

$$\int_{x_k}^{x_{k+1}} y'(x) dx = \int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x, y(x)) dx$$

Tedy:

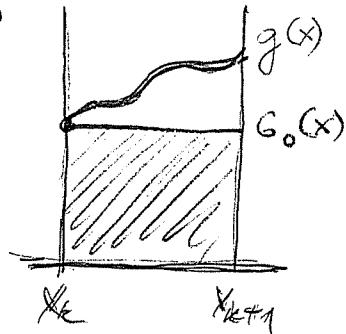
$$y(x_{k+1}) = y(x_k) + \int_{x_k}^{x_{k+1}} f(x, y(x)) dx$$

$\stackrel{\text{ozn}}{=} g(x)$

Dále postupujeme tak, že funkci $g(x)$ approximujeme interpolacním polynomem $G_n(x)$, který vypadá takto:

$y^{(n=0)}$, tj. funkci $g(x)$ approximujeme konstantní funkou $G_0(x)$

a)



$$G_0(x) = g(x_k) \quad x \in (x_k, x_{k+1})$$

Doslatá hodnota:

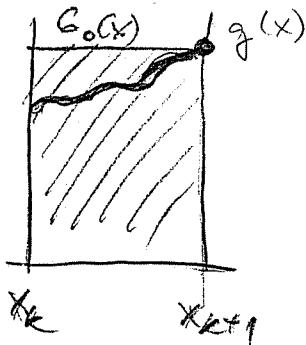
$$y_{k+1} = y_k + \int_{x_k}^{x_{k+1}} G_0(x) dx$$

$$y_{k+1} = y_k + h \cdot g(x_k)$$

$$\boxed{y_{k+1} = y_k + h \cdot f(x_k, y_k)} \quad \begin{matrix} \text{Eulerova} \\ \text{metoda} \end{matrix}$$

(implicitní jednoroková metoda)
(rad 1.)

b)



$$G_1(x) = g(x_{k+1}) \quad x \in (x_k, x_{k+1})$$

$$y_{k+1} = y_k + h \cdot g(x_{k+1})$$

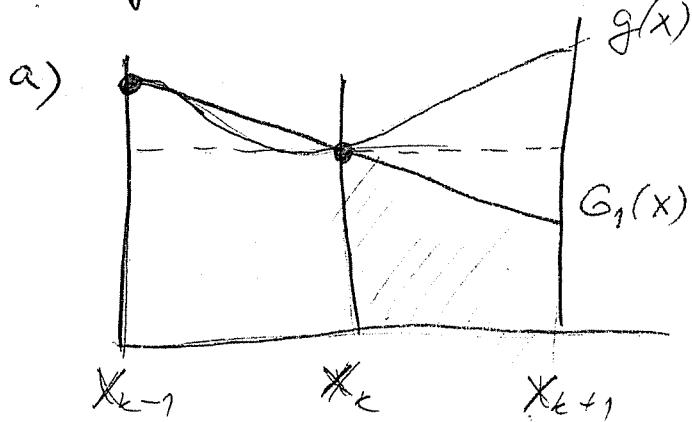
$$\boxed{y_{k+1} = y_k + h \cdot f(x_{k+1}, y_{k+1})} \quad \begin{matrix} \text{Eulerova} \\ \text{metoda} \end{matrix}$$

(implicitní jednoroková metoda)
(rad 1.)

Pozn.: při použití implicitní metody je krok krokován poč. approximaci $y_{k+1}^{(0)}$ a dále reálnován iterativním procesem

$$y_{k+1}^{(l+1)} = y_k + h f(x_{k+1}, y_{k+1}^{(l)})$$

$\forall n=1$, když funkce $g(x)$ a protinájde lineární funkci $G_1(x)$



$$G_1(x) = g(x_k) + \frac{g(x_k) - g(x_{k-1})}{h} \cdot (x - x_k)$$

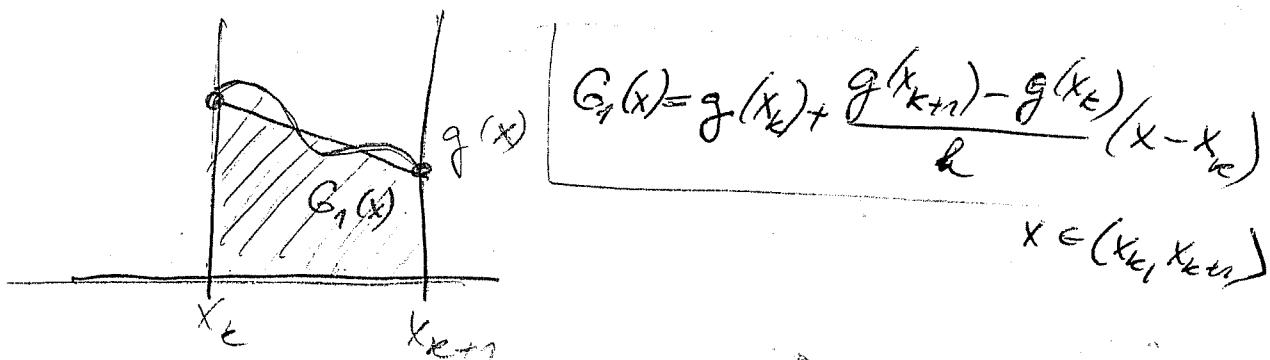
$x \in (x_k, x_{k+1})$

$$\int_{x_k}^{x_{k+1}} Q_1(x) dx = g(x_k) \cdot h + \frac{h}{2} [g(x_k) - g(x_{k-1})] = \\ = \frac{h}{2} [3g(x_k) - g(x_{k-1})]$$

$$y_{k+1} = y_k + \frac{h}{2} [3f(x_k, y_k) - f(x_{k-1}, y_{k-1})]$$

explicitní Dvojkroková metoda, obvykle nazývaná
Adams-Basforthova metoda

b)



$$G_1(x) = g(x_k) + \frac{g(x_{k+1}) - g(x_k)}{h} \cdot (x - x_k)$$

$$x \in (x_k, x_{k+1})$$

$$\int_{x_k}^{x_{k+1}} Q_1(x) dx = g(x_k) \cdot h + \frac{h}{2} [g(x_{k+1}) - g(x_k)] = \\ = \frac{h}{2} \cdot [g(x_k) + g(x_{k+1})]$$

$$y_{k+1} = y_k + \frac{h}{2} [f(x_k, y_k) + f(x_{k+1}, y_{k+1})]$$

implicitní dvojkroková metoda, rad 2
Adams-Moultonova metoda

Poznámky:

(i) K m-hodinové metodě je třeba znát m-hodiny
 $y_{k-n+1}, y_{k-n}, \dots, y_k$

na výpočet m+hodin vznikajících y_1, \dots, y_{m-1}
následných.

Pro jejich výpočet je třeba využít explicitní jich hodinových
metod odkazujících na y_k (j. o. mezinárodního)

(ii) k implicitním metodám je třeba znát approximaci
 y_{k+1} a reálnou metodou prostřednictvím

$$y_{k+1}^{(l+1)} = y_k + \dots + y_{k+1}^{(l)}$$

Vice-(i-jedno) hodinové metody lze obecně rozepsat ve formě

$$\sum_{j=0}^n \alpha_j y_{k+j} = h \cdot \sum_{j=0}^n \beta_j \underbrace{f(x_{k+j}, y_{k+j})}_{x \in M}$$

Niz 2a) $y_{k+2} - y_{k+1} = h \left[\frac{3}{2} f(x_{k+1}, y_{k+1}) - \frac{1}{2} f(x_k, y_k) \right] \quad (k=k_0)$

$\alpha_0 = 0$	$\beta_0 = -\frac{1}{2}$
$\alpha_1 = 1$	$\beta_1 = \frac{3}{2}$
$\alpha_2 = 1$	$\beta_2 = 0$

vr2b

$$y_{k+1} - y_k = h \left[\frac{f(x_k, y_k)}{2} + \frac{f(x_{k+1}, y_{k+1})}{2} \right]$$

$$\alpha_0 = -1$$

$$\beta_0 = \frac{1}{2}$$

$$\alpha_1 = 1$$

$$\beta_1 = \frac{1}{2}$$

Definice

Lokální diskretnícií algoritmy metody romankové

$$T_k = \frac{1}{h} \left[\sum_{j=0}^r \alpha_j y(x_{k+j}) - h \sum_{j=0}^r \beta_j y'(x_{k+j}) \right]$$

Rekurencií metoda je konsistentní, je-li splněna podmínka

$$T_k(h) \rightarrow 0 \text{ pro } h \rightarrow 0$$

Používají se Taylorov rozvoj, dostaneme

$$y(x_{k+j}) = y(x_k) + j h y'(x_k) + \frac{1}{2}(jh)^2 y''(x_k) + \dots$$

$$y'(x_{k+j}) = y'(x_k) + j h y''(x_k) + \frac{1}{2}(jh)^2 y'''(x_k) + \dots$$

Dostaneme:

$$T_k = \frac{1}{h} \left(\sum_{j=0}^r \alpha_j \right) y(x_k) + \left[\sum_{j=0}^r (j \alpha_j - \beta_j) \right] \cdot y'(x_k) + \\ + h \cdot [\dots] + h^2 \cdot [\dots] \dots$$

Kéta

Metoda je konsistentní (platí-li)

$$\sum_{j=0}^r \alpha_j = 0$$

$$\Leftrightarrow \sum_{j=0}^r j \alpha_j = \sum_{j=0}^r \beta_j$$

Důk: Můžeme, že metody 2a) a 2b) jsou konsistentní.
1a) a 1b)?

Definice

Polygony v proměnné v a w ve formě

$$S(v) = \sum_{j=0}^r d_j \cdot v^j \quad \text{a} \quad S(w) = \sum_{j=0}^r \beta_j \cdot w^j$$

naučovací charakteristické polygony metody.

Pom: metoda je konzistentní, platí-li

$$p(1) = 0 \quad \text{a} \quad p'(1) = \delta(1)$$

- nestabilita: záležitost, mít do výsledku dlejší počet posilujících kroků než počet přechodných
volení
- řádná podmínka stabilit (vzájemná volba metod)
 - nevhodná metoda může počítat velký krok

KONVERGENCE A D-STABILITA

(vibrace)
 D-stabilita = O-stabilita
 stabilní funkce \Rightarrow všechny D-vibrace

Definice Míjme danou počítační úlohu s lipochitkošrou
 funkcií f :

$$\begin{aligned} y' &= f(x, y), \quad x \in (0, T) \\ y(0) &= y_0 \end{aligned}$$

Rekneme, že metoda je konvergentní, když platí

$$\lim_{\substack{h \rightarrow 0 \\ Nh=T}} y_N = y(T)$$

$$\lim_{\substack{h \rightarrow 0 \\ k=0,1,\dots,N-1}} y_k = y \quad \text{pro } k = 0, 1, \dots, N-1$$

pro každou pernu T .

Metoda je konvergentní, jestliže máložíšením konverguje k pravému výsledku pro $h \rightarrow 0$.

Majíme n kroky
 metodu

globální sítové metody můžeme rozumět

$$E_k = y(x_k) - y_k \quad \text{pro } k=0, 1, \dots, N$$

Přem.: je zřejmé, že aktuální podmínky konvergence je konvergence metody. Je podmínka i postačující?

Výpoz. lineární úloha

$$\begin{cases} y' = \lambda y & x \in (0, T) \\ y(0) = \gamma \end{cases}$$

Eulerova metoda pro tuto úlohu je konvergentní

Diskuz:

$$y(x_{k+1}) = y(x_k) + h \overset{=y'(x_k)}{\nearrow} + h \cdot \tau_k$$

$$y_{k+1} = y_k + h \tau_k$$

$$y(x_{k+1}) - y_{k+1} = y(x_k) - y_k + h \tau [y(x_k) - y_k] + h \tau_k$$

$$E_{k+1} = E_k (1 + h\tau) + h \tau_k$$

Odečne - bude psát:

↓ po dozvídání

$$E_k = (1 + h\tau)^k E_0 + h \sum_{m=1}^k (1 + h\tau)^{k-m} \tau_{m-1}$$

Dále platí: $|1 + h\tau| \leq e^{h|\tau|}$ (je Taylorova rovina e^x)

a tedy $(1 + h\tau)^{k-m} \leq e^{(k-m)h|\tau|} \leq e^{kh|\tau|} \leq e^{T|\tau|}$

Potom

$$|E_k| \leq e^{T|\tau|} \left[\frac{|E_0| + h \cdot k \cdot \max_{1 \leq m \leq k} |\tau_{m-1}|}{T} \right]$$

o pro $h \rightarrow 0$
postačuje Eulerova
metoda konvergentní

Výta kvařivé složky

$$\boxed{\begin{aligned} y' &= f(x, y), \quad x \in (0, T) \\ y(0) &= y_0 \end{aligned}}$$

o Lipschitzovskou funkcií f

Eulerova metoda pro kvařivé složky je konvergentní

Důkaz:

Plati': $y(x_{k+1}) = y(x_k) + h f(x_k, y(x_k)) + h \tau_k$

$$y_{k+1} = y_k + h f(x_k, y_k)$$

$$\frac{y(x_{k+1}) - y_{k+1}}{E_{k+1}} = \frac{y(x_k) - y_k + h [f(x_k, y(x_k)) - f(x_k, y_k)]}{E_k} + h \tau_k$$

Funkce f je Lipschitzovsky spojila:

$$|f(x_k, y(x_k)) - f(x_k, y_k)| \leq L \cdot |y(x_k) - y_k| \quad \forall x_k \in (0, T)$$

Pak bude platit:

$$|E_{k+1}| \leq |E_k| + h \cdot L \cdot |E_k| + h |\tau_k|$$

Dále je důkaz skočiv' ($|h|=L$)

$$|E_k| \leq e^{LT} \left[|E_0| + h k \cdot \max_{1 \leq m \leq k} |\tau_{m-1}| \right]$$

• $h \rightarrow 0$

Konvergencie nčekrokových metod

Příklad: Analýza nčekrokových metod ve svař.

$$y_{k+2} = 3y_{k+1} - 2y_k - h f(x_k, y_k)$$

Obecný rámec byl

$$\sum_{j=0}^2 \alpha_j y_{k+j} = h \sum_{j=0}^2 \beta_j f(x_{k+j}, y_{k+j})$$

Platí:

$$\alpha_0 = 2$$

$$\beta_0 = -1$$

$$\alpha_1 = -3$$

$$\beta_1 = 0$$

$$\alpha_2 = 1$$

$$\beta_2 = 0$$

$$\sum_{j=0}^2 \alpha_j = 0$$

$$\sum_{j=0}^2 \beta_j = -1 \stackrel{?}{=} 0 \cdot \alpha_0 + 1 \cdot \alpha_1 + 2 \cdot \alpha_2 \\ = 0 + (-3) + 2 \\ = -1$$

\Rightarrow metoda je konzistentní

Touto metodou lze dleme řešit počítací úlohy

$$\begin{cases} y' = 0 \\ y(0) = 0 \end{cases}$$

Pro tento úlohu má metoda svar

$$y_{k+2} = 3y_{k+1} - 2y_k$$

Obecný řešení:

$$y_k = 2y_0 - y_1 + 2^k(y_1 - y_0)$$

DK: Dov. několikrát indukce

$$\forall k=2, t=3$$

$$\begin{aligned} \forall & y_k = 2y_0 - y_1 + 2^k(y_1 - y_0) \\ & y_{k+1} = 2y_0 - y_1 + 2^{k+1}(y_1 - y_0) \end{aligned} \quad \left\{ \begin{array}{l} ? \\ \Rightarrow y_{k+2} = 2y_0 - y_1 + 2^{k+2}(y_1 - y_0) \end{array} \right.$$

Probleme: Pokud $y_1 = y_0 = y^{(0)} = 0 \Rightarrow y_k = 0, \forall k$
 Pokud $y_1 \neq 0$ a mádejší (i hají všechny nuly)
 od 0, pak pro $k \rightarrow \infty$: $y_k \rightarrow \infty$. \hookrightarrow

Povídáme-li růrost

$$y_{k+2} = 3y_{k+1} - 2y_k$$

je diferenční rovnice, mítce ji řešit.

Teď pokládáme $y_k = c \cdot n^k$. Pak bude psát

$$c n^{k+2} = 3c n^{k+1} - 2c n^k$$

$$c n^2 = 3c n - 2c$$

$$n^2 - 3n + 2 = 0$$

$$n_{1,2} = \frac{3 \pm \sqrt{9-8}}{2} \leq 2$$

$$y_k = c_1 2^k + c_2$$

$$\text{Dále máme, že pro } k=0 \quad \therefore y_0 = c_1 + c_2$$

$$k=1 \quad \therefore y_1 = 2c_1 + c_2$$

$$\Rightarrow c_1 = y_1 - y_0$$

$$c_2 = y_0 - c_1 = y_0 - y_1 + y_0 \\ = 2y_0 - y_1$$

$$\boxed{y_k = (y_1 - y_0) \cdot 2^k + 2y_0 - y_1}$$

$$y_k = (y_1 - y_0) 2^k + (2y_0 - y_1) \frac{1}{2^k}$$

Připomíme, že následující metoda jsme repisovali
ve formě:

$$\sum_{j=0}^r x_j y_{k+j} = h \sum_{j=0}^r \beta_j f(x_{k+j}, y_{k+j})$$

a charakteristické polynomy jsme definovali

$$P(w) = \sum_{j=0}^r x_j w_j \quad \text{a} \quad D(w) = \sum_{j=0}^r \beta_j w_j$$

Ostáváte nyní rozhodnout, kdyžž polynom $P(w)$.
Pro konvergenci polynomu $P(w)$ musí platit

$$|\bar{w}_j| \leq 1.$$

Definice

Rekuneme, že metoda je D-stabilní, pokud kdyžž charakteristického polynomu $P(w)$ splňuje podmínky:

- (i) $|\bar{w}_j| \leq 1$ pro $j = 1, 2, \dots, r$,
- (ii) je-li \bar{w}_j násobek kóreňů, potom $|\bar{w}_j| < 1$.

Věta

Je-li metoda konzistentní a D-stabilní,
pak je konvergentní

Pozn.

- (i) Je-li metoda D-stabilní, nebude v průběhu výpočtu radikálně rozširovat jeho koeficienty aly.

(ii) Možná je Eulerova metoda

$$\begin{aligned} y_{k+1} &= y_k + h f(x_k, y_k) \\ P(w) &= w - 1 = 0 \end{aligned} \quad \Rightarrow \quad \boxed{\bar{w} = 1}$$

Eulerova
metoda
je D-stabilní!

Odhad chyb metody polovinčekho broku

po globální obecné metodě se psálo

$$y(x) = \underbrace{y(x, h)}_{\text{presné}} + \underbrace{E_h}_{\text{ch}} + F_h \quad O(h^2) \approx \frac{1}{h}$$

(•)

$$y(x, h) = y_k(h) \quad x \in (x_k, x_{k+1}), \quad k=0, 1, \dots, n-1$$

po polovinčekho broku

$$y(x) = y(x, \frac{h}{2}) + E_{\frac{h}{2}} + F_{\frac{h}{2}} \quad (00)$$

$$0 = y(x, h) - y(x, \frac{h}{2}) + \underbrace{E_h}_{+} - E_{\frac{h}{2}} + \dots \quad (0) - (00)$$

$$0 \approx y(x_h) - y(x, \frac{h}{2}) + (2^k - 1) E_{\frac{h}{2}}$$

$$E_{\frac{h}{2}} \approx \frac{y(x, \frac{h}{2}) - y(x, h)}{2^{k-1}}$$

$$\Rightarrow y(x) \approx y(x, \frac{h}{2}) + E_{\frac{h}{2}}$$

Opět doporučil Richardsonova extrapolace.

- aktívna extrapolace

- extrapolaci provádějte v každék broku

(extrapolované yk použijte pro násled. yea)

- fiktívna extrapolace

hypotetické $y_k, k=0, 1, \dots, n-1$ s třírajími parametry h.
Potom provedeme extrapolaci:

ALGORITMUS PREDIKTOR-KOREKTOR

Poznámka: Jde o obecné schéma výpočtu.

Princip: Předpokládejme, že máme dostatečně přesně vypočítány hodnoty y_0, y_1, \dots, y_{k-1} nějakou explicitní metodou.

Nyní chceme počítat y_k .

- 1) nejprve nějakou explicitní metodou určíme nultou iteraci $y_k^{[0]}$ jako vstupní hodnotu pro další výpočet (**PREDIKTOR**).
- 2) vypočteme hodnotu pravé strany $F_k^{[s]} = f(x_k, y_k^{[s]})$.
- 3) vypočteme lepší approximaci $y_k^{[s+1]}$ pomocí nějaké implicitní metody s využitím $F_k^{[s]} =: f_k$ (**KOREKTOR**).

Pomocí kroků 2) a 3) určíme N iterací $y_k^{[1]}, y_k^{[2]}, \dots, y_k^{[N]}$ (N – dáno).

Na závěr přiřadíme $y_k = y_k^{[N]}$.

Stejný postup opakujeme pro y_{k+1}, y_{k+2}, \dots

Poznámka: Dané schéma lze použít na různé metody. Je žádoucí použít explicitní a implicitní metodu stejného řádu (pro zachování přesnosti). Volba konkrétních metod je na nás. *(nebo o 1 řád)*

Poznámka: Označíme-li operaci:

- a) P ... prediktor
- b) E ... vyčíslení (*evaluation*)
- c) C ... korektor

Můžeme toto schéma zapsat ve tvaru:

$P(EC)^N$ případně $P(EC)^N E$, vyčísloveme-li ještě $F_k = f(x_k, y_k^{[N]})$ (což je lepší). Dostaneme pak různé varianty tohoto schématu:

$$\begin{array}{ll} PEC & , \quad PECE \\ P(EC)^2 & , \quad P(EC)^2 E \\ P(EC)^3 & , \quad P(EC)^3 E \\ \vdots & , \quad \vdots \end{array}$$

Odhad ohby pro nový algoritmus prediktor-korektor

je předpokládáno, že hodnota derivace $y^{(k+1)}$ kde $k \in \mathbb{N}$
v řadě metod, se vžitímení, bude odvadit odhad pro
lochální ohby algoritmu

$$d_k \approx \frac{C_{k+1}^c}{C_{k+1}^p - C_{k+1}^c} (y_{k+1}^c - y_{k+1}^p)$$

konstanty výpočetno výpočetno
lochální ohby koeficientů prediktorem

$$\text{tj. } d_k = C_{k+1}^c y^{(k+1)}(x_k)$$

Počítačovost a stabilita

Příklad: řešme poč. ulohu

$$\begin{cases} \dot{y} = y - \frac{x}{3} - \frac{2}{3} \\ y(0) = 1 \end{cases}$$

řešení klasické poč. ulohy na dobu: $y = \frac{x}{3} + 1$

obecné řešení dané rovnice je: $y = Ae^x + \frac{x}{3} + 1$

- => řešení je spádne počítačem! ($y(0) = 1 + \epsilon \rightarrow y = \epsilon e^x + \frac{x}{3} + 1$)
- pro řešení je třeba použít metodu výsílání a získání a dostatečnou písmen aritmetiky.

Příklad: řešme poč. ulohy

$$\begin{cases} \dot{y} = 2y \\ y(0) = 1 \end{cases}$$

pravá Eulerova metoda

řešení klasické ulohy je: $y(t) = e^{2t}$

tskutečný případ - na Eulerova metoda uvaž:

$$y_{k+1} = y_k + h \lambda y_k$$

$$y_{k+1} = \left(1 + \frac{h\lambda}{1}\right) y_k$$

$|1+h\lambda| < 1$, takže post. y_k má konvergenci

$|1+h\lambda| > 1$, takže post. y_k má divergenci

$$|1+h\lambda| < 1 \Leftrightarrow h\lambda \in (-2, 0)$$

např. pro $\lambda = -2000 \rightarrow h < \frac{2}{2000} = 0,0001$

řešení: $y(x) = e^{-2000x} \rightarrow 0$ pro $x \rightarrow \infty$

$$y_k = (1+h\lambda)^k y_0 = (1-2000h)^k \rightarrow 0 \text{ pro } k \rightarrow \infty$$

%

Pom: Absolute stabilita: řešení, když metoda je pro λ absolutně stabilní, jistě pro $|h\lambda| < 1$: $h\lambda = h$, výsledek přiblížení vymírají využí pro $k \rightarrow \infty$ limitu rovnou 0 ($y_k \rightarrow 0$)

* uloha ktere proto, když $\dot{y} = f(x, y)$ je lineární → $y(\frac{\partial f}{\partial y})_y$
(stabilita řešení je závislá na metodi, takže uloha)

Přípravné, má platit

$$g(x_{k+1}) = g(x_k) + h\lambda g'(x_k) + h\tau_k$$

$$\tilde{x}_{k+1} = \tilde{x}_k + h\lambda \tilde{y}_k$$

$$E_{k+1} = E_k + h\lambda E_k + h\tau_k$$

$$|E_{k+1}| \leq |(1+h\lambda)| \cdot |E_k| + h |\tau_k|$$

Chceme-li aby $|E_k| \rightarrow 0$ pro $k \rightarrow \infty$ musíme požadovat

$$|1+h\lambda| < 1$$

Takto máme určitelnou i pro obecnou některou metodu

$$\sum_{j=0}^n \alpha_j \tilde{y}_{k+j} = h \sum_{j=0}^n \beta_j \tilde{y}_{k+j}$$

$$\sum_{j=0}^n (\alpha_j - h\beta_j) \tilde{y}_{k+j} = 0$$

Definice polynomy stability:

$$T(\alpha, h) = \sum_{j=0}^n (\alpha_j - h\beta_j) u^j$$

Definice oblast' absolutní stability metody nazýváme

minimum

$$\Omega = \{h \in \mathbb{C} : |\bar{\alpha}_j| \leq 1 \text{ a } \bar{\alpha}_j : T(\bar{\alpha}_j, h) = 0\}$$

"máma tuto kompleksní rovinu, pro kterou bude polynom $T(\alpha, h)$ splňovat podmínku $|\bar{\alpha}_j| \leq 1$ "

Příklady:

1) Eulerova metoda

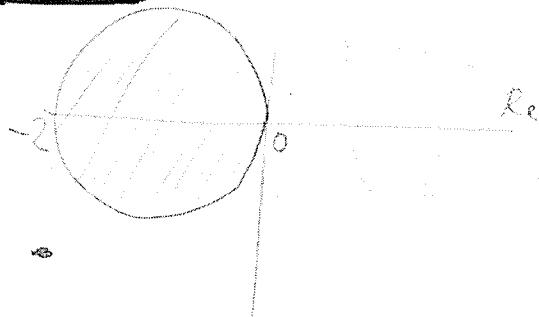
$$y_{k+1} - y_k = h \cdot f(x_k, y_k)$$

$$\begin{array}{ll} \alpha_0 = -1 & \beta_0 = 1 \\ \alpha_1 = 1 & \beta_1 = 0 \end{array}$$

$$\pi(\mu, h) = (-1 - \bar{\lambda}) + \mu = \mu - 1 + \bar{\lambda}$$

$$\text{korén: } \bar{\mu} = 1 + \bar{\lambda}$$

$$|\bar{\mu}| = \underline{|1 + \bar{\lambda}| < 1}$$



2) implicitní Eulerova metoda

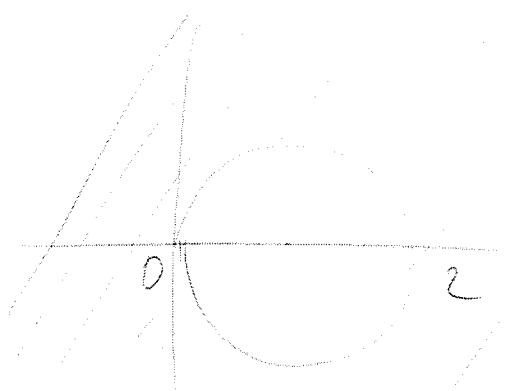
$$y_{k+1} - y_k = h f(x_{k+1}, y_{k+1})$$

$$\begin{array}{ll} \alpha_0 = -1 & \beta_0 = 0 \\ \alpha_1 = 1 & \beta_1 = 1 \end{array}$$

$$\pi(\mu, h) = -1 + (1 - \bar{\lambda})\mu = (1 - \bar{\lambda})\mu - 1$$

$$|\bar{\mu}| = \frac{1}{|1 - \bar{\lambda}|} < 1$$

$$\underline{|1 - \bar{\lambda}| > 1}$$



Intervaly absolutní stability

Eulerova metoda

$$(-2, 0)$$

Implícitní Eulerova metoda

$$(-\infty, 0) \cup (2, \infty)$$

Pozn: Stanovte oblast absolutní stability pro obecnějšího krokoběžného pravidla, tj.

$$\gamma_{k+1} = y_{k-1} + 2h f(x_k, \gamma_k) \rightarrow \pi(\gamma h) = -1 - 2h \mu + h^2 \quad \mu = \frac{2h \pm \sqrt{4h^2 + 4}}{2}$$

$$\gamma_{k+1} = \gamma_k + \frac{h}{2} [f(x_k, \gamma_k) + f(x_{k+1}, \gamma_{k+1})] \rightarrow \pi(\gamma h) = \left(1 - \frac{1}{2}h\right) + \left(1 - \frac{1}{2}h\right)\mu$$

$$\mu = \frac{2+h}{2-h}$$

$$|\mu h| < 1 \text{ pro } h < 0$$

$$\begin{cases} \left| \frac{2+h}{2-h} \right| < 1 \\ |2+h| < |2-h| \end{cases}$$

$$\longleftrightarrow -2 < h < 2$$