

Taylorutveckling för BV

Taylorutveckling (TU) används bl.a som analysverktyg. Inom numerisk analys (eller Beräkningsvetenskap) används TU för att analysera och utveckla numeriska metoder och numeriska approximationer till matematiska modeller och operatorer.

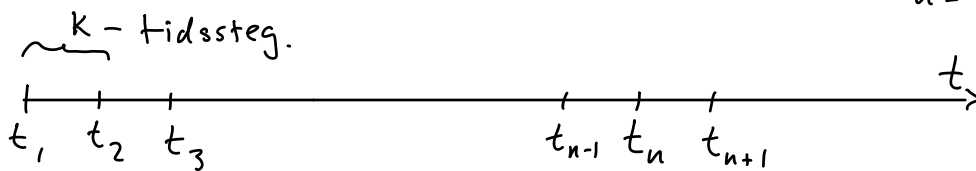
Betydelsefulla matematiska modeller/operatorer:

- Derivering
- Integrering
- Interpolation
- Ikkelinjära ekvationer
- ODE
- PDE

Vid numeriska metoder för ODE är Finite Differens Approximationer (FDA) av derivator av central betydelse.

Vi ska först visa hur man med TU tar fram FDA till ett par olika derivator. Sedan studerar vi numeriska metoder för ett par olika ODE-modeller.

Vi inför diskreta tidpunkter $t_n = (n-1) \cdot k$,
 $n = 1, 2, \dots$



Låt $u^n \approx u(t_n)$ beteckna en numerisk approximation vid $t = t_n$.

Studera följande FDA:

$$a \cdot u^{n+1} + b \cdot u^n + c \cdot u^{n-1} \quad (1)$$

uppgift 1: Bestäm a, b, c så att (1) är en FDA av $u_t(t_n)$ med Noggrannhets Ordning (NO) 2, dvs $N(k) \sim k^2$.

Trunkeringsfelet $N(k)$ definieras om

$$N(k) = \underbrace{a \cdot u(t_n+k) + b \cdot u(t_n) + c \cdot u(t_n-k)}_{\text{Istopp av } u(t) \text{ i (1)}} - u_t(t_n) \quad (2)$$

\downarrow
tidpunkt?

Taylorutveckla $u(t_n+k)$ och $u(t_n-k)$ kring $u(t_n)$

$$\begin{cases} u(t_n+k) = u(t_n) + k u_t(t_n) + \frac{k^2}{2} u_{tt}(t_n) + \frac{k^3}{6} u_{ttt}(t_n) + \frac{k^4}{24} u_{tttt}(t_n) + \dots \\ u(t_n-k) = u(t_n) - k u_t(t_n) + \frac{k^2}{2} u_{tt}(t_n) - \frac{k^3}{6} u_{ttt}(t_n) + \frac{k^4}{24} u_{tttt}(t_n) - \dots \end{cases} \quad (3)$$

Istopp av (3) i (2) ger:

$$a \cdot \{u(t_n) + k u_t(t_n) + \frac{k^2}{2} u_{tt}(t_n) + \frac{k^3}{6} u_{ttt}(t_n) + \frac{k^4}{24} u_{tttt}(t_n) + \dots\}$$

$$+ b \cdot u(t_n)$$

$$c \cdot \{u(t_n) - k u_t(t_n) + \frac{k^2}{2} u_{tt}(t_n) - \frac{k^3}{6} u_{ttt}(t_n) + \frac{k^4}{24} u_{tttt}(t_n) - \dots\}$$

$$- u_t(t_n) = N(k)$$

Villkor för NO 2:

$$u(t_n): \quad a + b + c = 0$$

$$u_t(t_n): \quad a \cdot k - c \cdot k - 1 = 0 \Rightarrow a, c \sim \frac{1}{k}$$

$$u_{tt}(t_n): \quad \frac{a \cdot k^2}{2} + \frac{c \cdot k^2}{2} = 0 \quad \leftarrow \text{varför krävs detta för NO 2?}$$

Detta kan skrivas:

$$\begin{cases} a + b + c = 0 \\ a - c = \frac{1}{k} \\ a + c = 0 \end{cases} \Rightarrow a = \frac{1}{2k}, b = 0, c = -\frac{1}{2k}$$

$$\frac{u^{n+1} - u^{n-1}}{2k} \quad \text{är alltså en FDA av } u_t(t_n) \text{ med NO 2!}$$

uppgift 2: Bestäm a, b, c så att (1) är en FDA av $u_{tt}(t_n)$ med Noggrannhets Ordning (NO) 2, dvs $N(k) \sim k^2$.

Trunkeringsfelet $N(k)$ definieras om

$$N(k) = \underbrace{a \cdot u(t_n + k) + b \cdot u(t_n) + c \cdot u(t_n - k)}_{\text{Istopp av } u(t) \text{ i (1)}} - u_{tt}(t_n) \quad (4)$$

Instopp av (3) i (4) ger:

$$\begin{aligned} & a \cdot \{u(t_n) + k u_t(t_n) + \frac{k^2}{2} u_{tt}(t_n) + \frac{k^3}{6} u_{ttt}(t_n) + \frac{k^4}{24} u_{tttt}(t_n) + \dots\} \\ & + b \cdot u(t_n) \\ & c \cdot \{u(t_n) - k u_t(t_n) + \frac{k^2}{2} u_{tt}(t_n) - \frac{k^3}{6} u_{ttt}(t_n) + \frac{k^4}{24} u_{tttt}(t_n) - \dots\} \\ & - u_{tt}(t_n) = N(k) \end{aligned}$$

Villkor för NO 2:

$$\begin{aligned} u(t_n): & \quad a + b + c = 0 \\ u_t(t_n): & \quad a \cdot k - c \cdot k = 0 \Rightarrow a = c \\ u_{tt}(t_n): & \quad a \cdot \frac{k^2}{2} + c \cdot \frac{k^2}{2} - 1 = 0 \Rightarrow a, c \sim \frac{1}{k^2} \\ \left(u_{ttt}(t_n): \quad a \cdot \frac{k^3}{6} - c \cdot \frac{k^3}{6} = 0 \quad \text{då } a = c \right) \end{aligned}$$

Detta kan skrivas

$$\begin{cases} a + b + c = 0 \\ a - c = 0 \\ a + c = \frac{2}{k^2} \end{cases} \Rightarrow a = \frac{1}{k^2}, b = -\frac{2}{k^2}, c = \frac{1}{k^2}$$

$$\frac{u^{n+1} - 2u^n + u^{n-1}}{k^2}$$

är alltså en FDA av $u_{tt}(t_n)$
med NO 2!

uppgift 3: Bestäm a, b, c så att (1)
 är en FDA av $u_t(t_n+h)$ med Noggrannhets
 Ordning (NO) 2, dvs $N(k) \sim k^2$.

$$N(k) = a \cdot u(t_n+h) + b u(t_n) + c \cdot u(t_n-h) - u_t(t_n+h)$$

Lösning: $a = \frac{3}{2k}$, $b = -\frac{2}{k}$, $c = \frac{1}{2k}$ visa!

uppgift 4: Bestäm a, b, c så att (1)
 är en FDA av $u_{tt}(t_n-h)$ med Noggrannhets
 Ordning (NO) 1, dvs $N(k) \sim k$.

$$N(k) = a \cdot u(t_n+h) + b u(t_n) + c \cdot u(t_n-h) - u_{tt}(t_n-h)$$

Lösning: $a = \frac{1}{k^2}$, $b = -\frac{2}{k^2}$, $c = \frac{1}{k^2}$ visa!

Nu ska vi studera NO för några
 ODE-metoder, där vi utgår från

$$\begin{cases} u_t = F(t, u) , & t \geq 0 \\ u = f , & t = 0 \end{cases} \quad (5)$$

$$\begin{cases} u_{tt} = M \cdot u , & t \geq 0 \\ u = f , \quad u_t = 0 , & t = 0 \end{cases} \quad (6)$$

M är här konstant koefficient matris

uppgift 5 (Euler bakåt)

$$\begin{array}{l} \text{Visa att} \\ \text{Har NO 1} \end{array} \begin{cases} \frac{u^{n+1} - u^n}{k} = F(t_{n+1}, u^{n+1}) \\ u' = f \end{cases} \quad (7)$$

Istopp av $u(t)$ i (7) ger

$$\frac{u(t_n+k) - u(t_n)}{k} = F(t_n+k, u(t_n+k)) + N(k)$$

\uparrow
Trunkeringsfel

utnyttja (5), dvs $F(t_n+k, u(t_n+k)) = u_t(t_n+k)$

$$\Rightarrow N(k) = \frac{u(t_n+k) - u(t_n)}{k} - u_t(t_n+k) \quad (*)$$

Taylorutveckla kring $u(t_n+k)$:

$$u(t_n) = u(t_n+k) - k \cdot u_t(t_n+k) + \frac{k^2}{2} \cdot u_{tt}(t_n+k) + o(k^3) \quad (**)$$

Istopp av (**) i (**) ger slutligen

$$\begin{aligned} N(k) &= \frac{u(t_n+k) - \{u(t_n+k) - k \cdot u_t(t_n+k) + \frac{k^2}{2} \cdot u_{tt}(t_n+k) + o(k^3)\}}{k} \\ &\quad - u_t(t_n+k) = -\frac{k}{2} u_{tt}(t_n+k) + o(k^2) = o(k) \end{aligned}$$

\therefore (7) har NO 1.

uppgift 6 ("Leap frog")

$$\begin{array}{l} \text{Visa att} \\ \text{Har NO 2} \end{array} \left\{ \begin{array}{l} \frac{u^{n+1} - u^{n-1}}{2k} = F(t_n, u^n) \\ u' = f \end{array} \right. \quad (8)$$

$\stackrel{(5)}{=} F(t_n, u(t_n))$

$$N(k) = \frac{u(t_n+k) - u(t_n-k)}{2k} - u_t(t_n) \quad (*)$$

(Observation: Det här $(*)$ påminner om uppgift 1, då $a = \frac{1}{2k}$, $b = 0$, $c = -\frac{1}{2k}$)

Taylorutveckla $u(t_n \pm k)$ kring $u(t_n)$

$$u(t_n \pm k) = u(t_n) \pm k \cdot u_t(t_n) + \frac{k^2}{2} u_{tt}(t_n) \pm \frac{k^3}{6} u_{ttt}(t_n) + \mathcal{O}(k^4) \quad (**)$$

Instopp av $(*)$: $(*)$ ger

$$\begin{aligned} N(k) &= \left(\cancel{u(t_n)} + k \cdot \cancel{u_t(t_n)} + \frac{k^2}{2} u_{tt}(t_n) + \frac{k^3}{6} u_{ttt}(t_n) + \mathcal{O}(k^4) \right) \\ &\quad - \left(\cancel{u(t_n)} - k \cdot \cancel{u_t(t_n)} + \frac{k^2}{2} u_{tt}(t_n) - \frac{k^3}{6} u_{ttt}(t_n) + \mathcal{O}(k^4) \right) \Big/ 2k \\ &\quad - u_t(t_n) = \frac{k^2}{6} \cdot u_{ttt} + \mathcal{O}(k^4) = \mathcal{O}(k^2) \end{aligned}$$

\therefore NO 2

varför inte $\mathcal{O}(k^3)$?

uppgift 7 (CD_2)

$$\begin{array}{l} \text{Visa att} \\ \text{har NO 2} \\ \text{(Bortsett begynnelse)} \\ \text{- villkoret} \end{array} \left\{ \begin{array}{l} \frac{u^{n+1} - 2u^n + u^{n-1}}{k^2} = Mu^n \\ u' = f, \quad \frac{u^2 - u'}{k} = 0 \end{array} \right. \quad (9)$$

(Observation: Det här (9) påminner om uppgift 2, där $a = \frac{1}{k^2}$, $b = -\frac{2}{k^2}$, $c = \frac{1}{k^2}$)

$$N(k) = \frac{u(t_n+k) - 2u(t_n) + u(t_n-k)}{k^2} - \underbrace{u_{tt}}_{(6) = Mu(t_n)}(t_n) \quad (*)$$

$$u(t_n \pm k) = u(t_n) \pm k \cdot u_t(t_n) + \frac{k^2}{2} u_{tt}(t_n) \pm \frac{k^3}{6} u_{ttt}(t_n) + \frac{k^4}{24} u_{tttt}(t_n) + \mathcal{O}(k^5) \quad (*)$$

Instopp av (*) i (*)

$$\begin{aligned} N(k) &= \left(\cancel{u(t_n)} + k \cdot \cancel{u_t(t_n)} + \frac{k^2}{2} \cancel{u_{tt}(t_n)} + \frac{k^3}{6} \cancel{u_{ttt}(t_n)} + \frac{k^4}{24} u_{tttt}(t_n) + \mathcal{O}(k^5) \right) \\ &\quad - 2 \cancel{u(t_n)} \\ &\quad \left(\cancel{u(t_n)} - k \cdot \cancel{u_t(t_n)} + \frac{k^2}{2} \cancel{u_{tt}(t_n)} - \frac{k^3}{6} \cancel{u_{ttt}(t_n)} + \frac{k^4}{24} u_{tttt}(t_n) + \mathcal{O}(k^5) \right) \Bigg/ k^2 \\ &\quad - u_{tt}(t_n) = \frac{k^2}{12} \cdot u_{tttt}(t_n) + \mathcal{O}(k^4) \end{aligned}$$

\therefore NO 2

varför inte $\mathcal{O}(k^3)$?

Kan vi från $N(k)$ ta fram ett modifierat HL som ger NO 4?

utgå från (6): $u_{tt} = Mu \Rightarrow u_{tttt} = Mu_{tt} = M \cdot M \cdot u$

dvs $N(k) = \frac{k^2}{12} u_{tttt}(t_n) + \mathcal{O}(k^4) = \frac{k^2}{12} M^2 \cdot u(t_n) + \mathcal{O}(k^4)$

$$\therefore \frac{u^{n+1} - 2u^n + u^{n-1}}{k^2} = Mu^n + \frac{k^2}{12} \cdot M^2 u^n = M \cdot \left(1 + \frac{k^2}{12} \cdot M\right) u^n \quad (10)$$

har NO 4.

(Dock måste vi förbättra NO för begynnelsevillkoret!)

uppgift 8

visa att
har NO 2

$$\begin{cases} \frac{\frac{3}{2}u^{n+1} - 2u^n + \frac{1}{2}u^{n-1}}{k} = F(t_{n+1}, u^{n+1}) \\ u' = f \end{cases} \quad (11)$$

Tips: studera uppgift 3

Är denna metod (11) Explicit eller Implicit?
(I litteraturen kallas (10) BDF2)

uppgift 9

En numerisk metod till (5) skrivs:

$$\begin{cases} \frac{a \cdot u^{n+1} - a \cdot u^{n-1}}{k} = b \cdot F(t_{n+1}, u^{n+1}) + F(t_n, u^n) + b \cdot F(t_{n-1}, u^{n-1}) \\ u' = f \end{cases} \quad (12)$$

Bestäm a, b så att (12) har NO 4.

Är detta en implicit eller explicit metod?