

Numerické metody

12. přednáška, 12. května 2016

Jiří Zelinka

- Choleského metoda – rozklad symetrických matic
- Croutova metoda – rozklad třídiagonálních matic

Croutova metoda

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & 0 & \cdots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & & 0 \\ 0 & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & & \ddots & \ddots & a_{n-1,n} \\ 0 & \cdots & 0 & a_{n,n-1} & a_{nn} \end{pmatrix}$$

$$A = LU$$

$$L = \begin{pmatrix} l_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & l_{22} & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & l_{32} & l_{33} & & \vdots \\ \vdots & & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & \cdots & 0 & l_{n,n-1} & l_{nn} \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} 1 & u_{12} & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & u_{23} & & 0 \\ \vdots & & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & & & & 1 & u_{n-1,n} \\ 0 & \cdots & \cdots & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$a_{11} = l_{11}$$

$$a_{i,i-1} = l_{i,i-1}, \quad i = 2, 3, \dots, n$$

$$a_{ii} = l_{i,i-1}u_{i-1,i} + l_{ii}, \quad i = 2, 3, \dots, n$$

$$a_{i,i+1} = l_{ii}u_{i,i+1}, \quad i = 1, 2, \dots, n-1.$$

Věta

Nechť $A \in \mathcal{M}_n$ je třídiagonální matice s vlastnostmi:

$$\left. \begin{array}{l} a_{i,i-1}a_{i,i+1} \neq 0, \quad i = 2, 3, \dots, n-1, \\ |a_{11}| > |a_{12}|, \\ |a_{ii}| \geq |a_{i,i-1}| + |a_{i,i+1}|, \quad i = 2, \dots, n-1, \\ |a_{nn}| > |a_{n,n-1}|. \end{array} \right\} A \text{ – řádkově diagon.} \\ \text{dominantní}$$

Pak matice A je regulární a hodnoty l_{ii} , $i = 1, \dots, n$, vypočtené ze uvedených vztahů jsou různé od nuly.

Důsledek

Jsou-li splněny předpoklady věty, lze matici A rozložit na součin dolní a horní trojúhelníkové matice v uvedeném tvaru.

Definice

Algoritmus pro řešení $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ se nazývá *stabilní*, jestliže vypočtené řešení $\hat{\mathbf{x}}$ je takové, že

$$(A + \mathcal{E})\hat{\mathbf{x}} = \mathbf{b} + \delta\mathbf{b},$$

kde \mathcal{E} a $\delta\mathbf{b}$ jsou malé; \mathcal{E} se nazývá *chybová matice*.

Definice

Pro libovolnou přidruženou maticovou normu definujeme *číslo podmíněnosti* matice A vztahem

$$k(A) = \|A\| \|A^{-1}\|.$$

Řekneme, že *matice A je dobře podmíněna*, jestliže $k(A) \approx 1$ a *špatně podmíněna*, jestliže $k(A)$ je podstatně větší než 1.

Příklad

$$A = \begin{pmatrix} 101 & 10 \\ 10 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow \|A\|_1 = 111$$

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & -10 \\ -10 & 101 \end{pmatrix} \Rightarrow \|A^{-1}\|_1 = 111$$

Tedy $k(A) = 111^2 = 12321$, A je špatně podmíněna.

Příklad – Hilbertova matice

$$A = \begin{pmatrix} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \cdots & \frac{1}{n} \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{4} & \cdots & \frac{1}{n+1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ \frac{1}{n} & \frac{1}{n+1} & \frac{1}{n+2} & \cdots & \frac{1}{2n-1} \end{pmatrix}.$$

Pro $n = 10$ vzhledem k normě $\|\cdot\|_1$ je $k(A) = 3,5353 \cdot 10^{13}$.

Věta

Jestliže řešíme systém $Ax = b$ v pohyblivé řádové čárce se zaokrouhlováním na t desetinných míst a $k(A) \approx 10^\alpha$, pak vypočtené řešení \tilde{x} je správné na $(t - \alpha - 1)$ desetinných míst.

A – pozitivně definitní matice

$$\|A\|_2 = \sqrt{\varrho(A^T A)} = \varrho(A)$$

$$\|A\|_2 = \max_{1 \leq i \leq n} \lambda_i$$

a

$$\|A^{-1}\|_2 = \left(\min_{1 \leq i \leq n} \lambda_i \right)^{-1}.$$

$$k(A) = \frac{\max \lambda_i}{\min \lambda_i}.$$

Komplexní kořeny reálných polynomů

Π_n : třída polynomů stupně nejvýše n s reálnými koeficienty.

$P \in \Pi_n$:

$$P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} \dots + a_1 x + a_0.$$

$\xi_1, \xi_2, \dots, \xi_n$ kořeny (reálné i komplexní) polynomu P .

Zobecněné Hornerovo schema

Polynom P dělíme kvadratickým trojčlenem

$$D(x) = x^2 + px + q:$$

$$P(x) = D(x) \cdot Q(x) + Ax + B$$

pro $Q(x) = b_{n-2} x^{n-2} + \dots + b_1 x + b_0$.

Platí:

$$b_{n-2} = a_n$$

$$b_{n-3} = a_{n-1} - pb_{n-2}$$

$$b_{n-4} = a_{n-2} - pb_{n-3} - qb_{n-2}$$

⋮

$$b_k = a_{k+2} - pb_{k+1} - qb_{k+2}$$

⋮

$$A = a_1 - pb_0 - qb_1$$

$$B = a_0 - qb_0$$

	a_n	a_{n-1}	a_{n-2}	a_{n-3}	\dots	a_1	a_0
$-p$	0	$-pb_{n-2}$	$-pb_{n-3}$	$-pb_{n-4}$	\dots	$-pb_0$	0
$-q$	0	0	$-qb_{n-2}$	$-qb_{n-3}$	\dots	$-qb_1$	$-qb_0$
	b_{n-2}	b_{n-3}	b_{n-4}	b_{n-3}	\dots	A	B

Hodnota polynomu v komplexním čísle:

$z \in \mathbb{C}$, polynom P dělíme

$$D(x) = (x - z)(x - \bar{z}) = x^2 + px + q, \quad p = -2\mathcal{R}(z), \quad q = |z|^2$$

Pak $P(z) = Az + B$.

Bairstowova metoda

Podstatou Bairstowovy metody je myšlenka nalezení kvadratického trojčlenu, který je dělitelem daného polynomu P .

Označme z, \bar{z} , $z = u + i v$, dvojici komplexně sdružených kořenů polynomu P . Číslo z, \bar{z} jsou kořeny kvadratického trojčlenu $D(x) = x^2 + px + q$, $p = -2u$, $q = u^2 + v^2$. Chceme najít čísla p, q tak, aby polynom D dělil polynom P beze zbytku.

$$P(x) = D(x)Q(x) + Ax + B,$$

kde

$$D(x) = x^2 + px + q,$$

$$Q(x) = Q(x, p, q) \quad \text{je polynom st. } n - 2,$$

$$A = A(p, q),$$

$$B = B(p, q).$$

Je třeba určit p, q tak, aby

$$A(p, q) = 0, \quad B(p, q) = 0.$$

Jedná se o systém nelineárních rovnic a budeme ho řešit Newtonovou metodou pro systémy nelineárních rovnic.

Považujeme-li kvadratický trojčlen $D_k(x) = x^2 + p_k x + q_k$ za aproximaci dělitele, dostaneme další aproximaci

$$D_{k+1}(x) = x^2 + p_{k+1}x + q_{k+1}, \quad p_{k+1} = p_k + h, \quad q_{k+1} = q_k + g$$

$$\begin{pmatrix} \frac{\partial A}{\partial p} & \frac{\partial A}{\partial q} \\ \frac{\partial B}{\partial p} & \frac{\partial B}{\partial q} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} h \\ g \end{pmatrix} = - \begin{pmatrix} A(p, q) \\ B(p, q) \end{pmatrix}$$

Označme $\frac{\partial A}{\partial p} = A'_p$, $\frac{\partial A}{\partial q} = A'_q$, $\frac{\partial B}{\partial p} = B'_p$, $\frac{\partial B}{\partial q} = B'_q$, pak

$$A(p, q) + A'_p(p, q)h + A'_q(p, q)g = 0,$$

$$B(p, q) + B'_p(p, q)h + B'_q(p, q)g = 0.$$

Derivujme vztah $P(x) = D(x)Q(x) + Ax + B$ podle p a q :

$$0 = xQ(x) + Q'_p(x)D(x) + A'_p x + B'_p$$

$$0 = Q(x) + Q'_q(x)D(x) + A'_q x + B'_q$$

Odtud

$$(a) \quad xQ(x) = -Q'_p(x)D(x) - A'_p x - B'_p,$$

$$(b) \quad Q(x) = -Q'_q(x)D(x) - A'_q x - B'_q.$$

$-A'_p, -B'_p$ resp. $-A'_q, -B'_q$ jsou koeficienty lineárních zbytků při dělení polynomu $xQ(x)$ polynomem $D(x)$, resp. $Q(x)$ polynomem $D(x)$. Položme

$$a = -A'_q, \quad b = -B'_q.$$

Tato čísla lze opět získat zobecněným Hornerovým algoritmem pro dělení polynomů $Q(x)/D(x)$.

Vypočet A'_p , B'_p :

$$xQ(x) = -xQ'_q(x)D(x) + ax^2 + bx$$

$$xQ(x) = a(x^2 + px + q) + bx - xQ'_q(x)D(x) - apx - aq,$$

a tedy

$$xQ(x) = (a - xQ'_q(x)) D(x) + (b - ap)x - aq.$$

$$xQ(x) = -xQ'_q(x)D(x) + ax^2 + bx$$

a po úpravě můžeme tento vztah zapsat ve tvaru

$$xQ(x) = a(x^2 + px + q) + bx - xQ'_q(x)D(x) - apx - q,$$

a tedy

$$xQ(x) = (a - xQ'_q(x)) D(x) + (b - ap)x - aq.$$

Porovnáním rovností dostaneme

$$A'_p = ap - b, \quad B'_p = aq.$$

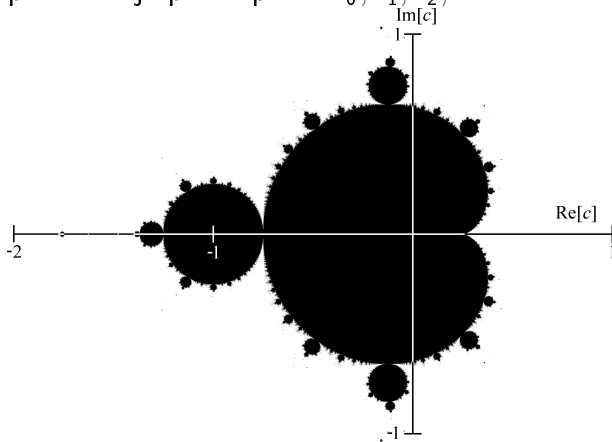
Soustavu pro h a g můžeme nyní zapsat takto:

$$\begin{aligned}(ap - b)h - ag + A &= 0, \\ aqh - bg + B &= 0.\end{aligned}$$

Vyřešením této soustavy získáme čísla h , g a kvadratický trojčlen $D_{k+1}(x)$.

Madelbrodova množina

Položme $z_0 = 0$, $z_{n+1} = z_n^2 + c$, $c \in \mathbb{C}$. Madelbrodova množina je pak definována jako množina komplexních čísel c , pro která je posloupnost z_0, z_1, z_2, \dots omezená.



Fraktál Newton (autor John Hubbard)

Newtonova metoda pro funkci $f(x) = x^3 - 1$ v komplexním oboru. Barevně označíme oblasti podle konvergence k jednomu z kořenů:

