Numerické metody 1 doc. Mgr. Vít Vondrák, Ph.D.

Vojtěch Zicha*

18. září 2013 – 18. prosince 2013

Obsah

1	Lineární iterační metody	1
	1.1 Jacobiho metoda	3
	1.2 Gaussova-Seidelova metoda	3
	1.3 Successive over-relaxation (SOR)	4
2	Výpočet vlastních čísel a vlastích vektorů	4
	2.1 Krylova metoda	4
	2.2 Charakteristický polynom třídiagonálních matic	5
	2.3 Výpočet dominantního vlastního čísla	6
	2.4 Metody založené na podobnosti matic	7
	1 Lineární iterační metody	Přednáška 1
Bu že	udeme se zabývat úlohami $Ax=B, A\in\mathbb{R}^{n\times n}, x\in\mathbb{R}^n, b\in\mathbb{R}^n$. Předpoklád A je regulární, poté $x=A^{-1}b$.	
	i definice. Iterační metoda je zobrazení $\Phi: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}^n$ taková, že $x_{n+1}(x_n)$, kde posloupnost (x_n) jsou tzv. postupné aproximace .	=
ni	DEFINICE. Iterační metoda Φ je konzistentní se soustavou lineárních roc $Ax=b$, jestliže pro $\forall b\in\mathbb{R}^n$ jsou řešení $A\bar{x}=b$ současně i pevným bode, tj. $\bar{x}=\Phi\left(\bar{x}\right)$.	
1.3	3 definice. Iterační metoda Φ je konvergentní pro libovolné $b \in \mathbb{R}^n$, jestli	že
	$\forall x_0 \in \mathbb{R}^n : \lim x_n = \bar{x}$	
1.4	4 DEFINICE. Iterační metoda Φ se nazývá lineární , jestliže	
	$\Phi(x) = Mx + Nb$	
kde $M, N \in \mathbb{R}^{n \times n}$.		

*vojtech@zicha.name

1.5 LEMMA. Lineární iterační metoda je konzistentní se soustavou Ax = b právě tehdy, když

$$M = I - NA$$

 $D\hat{u}kaz$. • Předpokládejme, že metoda je konzistentní. Poté x = Mx + Nb a Ax = b.

$$x = A^{-1}b,$$

$$A^{-1}b = MA^{-1}b + Nb$$

$$A^{-1} = MA^{-1} + N$$

$$I = M + NA$$

$$M = I - NA$$

• Z předpokladů víme, že M = I - NA. Nechť $\bar{x} = A^{-1}b$.

$$M\bar{x} = I\bar{x} - NA\bar{x}$$

$$M\bar{x} = \bar{x} - Nb$$

$$\bar{x} = M\bar{x} - Nb$$

1.6 POZNÁMKA. Možné tvary konzistentních metod:

•
$$x_{n+1} = x_n - N(Ax_n - b)$$
,

•
$$W(x_n - x_{n-1}) = Ax_n - b, W = N^{-1}$$
.

1.7 POZNÁMKA. Označme **chybu** n-**té aproximace** $e_n = \bar{x} - x_n$, $\bar{x} = A^{-1}b$. Poté platí $e_n = M^n e_0$.

Důkaz.

$$\bar{x} = M\bar{x} + Nb$$

$$x_n = Mx_{n-1} + Nb$$

$$\bar{x} - x_n = M(\bar{x} - x_{n-1})$$

$$e_n = Me_{n-1} = M(Me_{n-2}) = \cdots$$

$$e_n = Me^n$$

1.8 věta. Lineární iterační metoda $x_{n+1} = Mx_n + Nb$ je konvergentní právě tehdy, když $\varrho(M) < 1$, kde ϱ je spektrální poloměr matice, tj. $\max_{i=1,\dots,n} \{|\lambda_i|\}$.

1.9 věta. Nechť $\|.\|_M$ je maticová norma odpovídající vektorové normě $\|.\|_v$. Je-li $\|M\|_M < 1$, pak je lineární iterační metoda $x_{n+1} = Mx_n = Nb$ konvergentní.

Důkaz.

$$0 \le \|e_n\|_v \le \|M^n e_0\|_v \le \|M\|_M^n \cdot \|e_0\|_v$$

Tudíž
$$n \to \infty : ||e_n|| \to 0.$$

1.10 POZNÁMKA. Číslo $-\log \varrho(M)$ nazýváme **řád konvergence**.

1.1 Jacobiho metoda

Necht:

$$A = L + D + U$$
 $[L]_{ij} = 0, i \le j$ $[U]_{ij} = 0, i \ge j$ $[D]_{ij} = 0, i \ne j$

poté zavádíme lineární iterační metodu zvanou Jacobiho metoda:

(1)
$$M = -D^{-1}(L+U), N = D^{-1}, [D]_{ij} \neq 0.$$

1.11 POZNÁMKA. Uvažujme *i*-tou rovnici:

$$\sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_{j} = b_{i}$$

$$a_{ii} x_{i} + \sum_{j=1 \land j \neq i}^{n} a_{ij} x_{j} = b_{i}$$

$$a_{ii} x_{i} = -\sum_{j=1 \land j \neq i}^{n} a_{ij} x_{j} + b_{i}$$

$$x_{i} = -\frac{1}{a_{ii}} \sum_{j=1 \land j \neq i}^{n} a_{ij} x_{j} + \frac{b_{i}}{a_{ii}}$$

$$x_{in+1} = -\frac{1}{a_{ii}} \sum_{j=1 \land j \neq i}^{n} a_{ij} x_{j_{n}} + \frac{b_{i}}{a_{ii}}$$

1.2 Gaussova-Seidelova metoda

1.12 POZNÁMKA. Vyjděme z Jacobiho metody:

$$x_{i} = -\frac{1}{a_{ii}} \sum_{j=1 \land j \neq i}^{n} a_{ij} x_{j} + \frac{b_{i}}{a_{ii}}$$

$$x_{in+1} = -\frac{1}{a_{ii}} \left(\sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_{j_{n+1}} + \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_{j_{n}} \right) + \frac{b_{i}}{a_{i}i}$$

Tento předpis poté definuje lineární iterační metodu zvanou **Gaussova-Seidelova metoda**:

(2)
$$M = -(D+L)^{-1}U, N = (D+L)^{-1}$$

1.3 Successive over-relaxation (SOR)

1.13 POZNÁMKA. Upravme Gauss-Seidelovu metodu:

$$x_{i} = -\frac{1}{a_{ii}} \sum_{j=1 \land j \neq i}^{n} a_{ij} x_{j} + \frac{b_{i}}{a_{ii}}$$

$$x_{in+1} = (1 - \omega) x_{in} + \omega \left(\frac{b_{i} - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_{j_{n+1}} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_{j_{n}}}{a_{i}i} \right), 0 \le \omega \le 2$$

Následující předpis poté definuje lineární iterační metodu zvanou **Successive over-relaxation**:

(3)
$$M = -(D + \omega L)^{-1}(\omega U + (1 - \omega)D), N = \omega (D + \omega L)^{-1}$$

Hledáme poté takové ω , aby řád konvergence byl co nejmenší.

ref

2 VÝPOČET VLASTNÍCH ČÍSEL A VLASTÍCH VEKTORŮ

2.1 DEFINICE. Nechť $A \in \mathbb{R}^{n,n}$. Poté $\lambda \in \mathbb{C}$ a $v \in \mathbb{C}^n$ nazveme **vlastní číslo** a příslušný **vlastní vektor** lineárního zobrazení A, pokud

$$Av = \lambda v$$

2.2 definice. Pod pojmem charakteristický polynom matice A nazveme polynom

$$p(\lambda) = \det(A - I\lambda).$$

. Pod pojmem **charakteristická rovnice** matice *A* nazveme rovnici

$$p(\lambda) = 0.$$

2.1 Krylova metoda

2.3 věта (Cayley-Hamilton). Platí, žе p(A) = 0.

$$p(\lambda) = \lambda^{n} + \sum_{i=0}^{n-1} b_{i} \cdot \lambda_{i} = 0$$

$$A^{n} + \sum_{i=0}^{n-1} b_{i} \cdot A^{i} = 0$$

$$A^{n}y + \sum_{i=0}^{n-1} b_{i} \cdot A^{i}y = 0$$

$$[A^{0}y , \dots , A^{n-1}y]b = -A^{n}y$$

$$\tilde{A}b = \tilde{p}$$

2.4 PŘÍKLAD. Sestavte charakteristický polynom matice $A = \begin{bmatrix} 10 & 1 & 1 & 2 \\ 1 & 5 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & -5 & 0 \\ 2 & 0 & 0 & -10 \end{bmatrix}$.

$$A^{0}y = y$$

$$Ay = \begin{bmatrix} 10\\1\\1\\2 \end{bmatrix}$$

$$A^{2}y = A(Ay) = \begin{bmatrix} 106\\16\\6\\0 \end{bmatrix}$$

$$A^{3}y = A(A(y)) = \begin{bmatrix} 1022\\192\\92\\212 \end{bmatrix}$$

$$\tilde{A} = \begin{bmatrix} 1 & 10 & 106 & 1082\\0 & 1 & 16 & 192\\0 & 1 & 6 & 92\\0 & 2 & 0 & 212 \end{bmatrix}$$

$$b = \begin{bmatrix} 2684\\-22\\-132\\0 \end{bmatrix}$$

$$p(\lambda) = \lambda^{4} - 132\lambda^{2} - 22\lambda + 2684$$

2.2 Charakteristický polynom třídiagonálních matic

$$T_n = \begin{bmatrix} a_1 & b_1 & \dots & & & 0 \\ c_1 & a_2 & b_2 & & & & \\ & & & \ddots & & \\ & & & c_{n-2} & a_{n-1} & b_{n-1} \\ 0 & & & & c_{n-1} & a_n \end{bmatrix}$$

$$p_n(\lambda) = \det(T_n - \lambda I) = (a_n - \lambda) p_{n-1}(\lambda) - b_{n-1}c_{n-1}p_{n-2}(\lambda) p_0(\lambda) = 1p_1(\lambda) = a_1 - \lambda$$

2.5 PŘÍKLAD. Určete charakteristický polynom matice $A = \begin{bmatrix} 1 & -3 & 0 & 0 \\ 4 & 2 & -2 & 0 \\ 0 & 5 & 3 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}$.

$$\begin{split} p_0(\lambda) &= 1 \\ p_1(\lambda) &= 1 - \lambda \\ p_2(\lambda) &= (2 - \lambda)(1 - \lambda) + 12 = \lambda^2 - 3\lambda + 14 \\ p_3(\lambda) &= (3 - \lambda)(\lambda^2 - 3\lambda + 14) + 10(1 - \lambda) = -\lambda^3 + 6\lambda^2 - 33\lambda + 52 \\ p_4(\lambda) &= (2 - \lambda)(-\lambda^3 + 6\lambda^2 - 33\lambda + 52) = \end{split}$$

2.3 Výpočet dominantního vlastního čísla

2.6 definice. Přepokládejme, že $|\lambda_1| \geq |\lambda_1| \geq \cdots \geq |\lambda_n|$. Poté λ_1 nazýváme dominantním vlastním číslem.

Mocninná metoda

Nechť $A \in \mathbb{R}^n$, $\sigma(A)$, a množina vlastních vektorů $\{x_1, \ldots, x_n\}$ přísluší vlastním číslům $\{\lambda_1, \ldots, \lambda_n\}$. Poté $\forall v_0 \in \mathbb{R}^n : \exists ! \alpha_i \in \mathbb{R} : v_0 = \sum_{i=1}^n \alpha_i x_i$. Nechť $v_0 \in \mathbb{R}^n$ takové, že $\langle v_0, x_1 \rangle \neq 0$. Poté konstruujme iterační proces $v_{k+1} = Av_k$.

2.7 definice. Nechť $y \in \mathbb{R}^n$ je takové, že $\langle y, x_1 \rangle \neq 0$. Poté číslo $\sigma_k \coloneqq \langle y, v_k \rangle$ nazveme **Schwartzova konstanta**.

2.8 věta. Podíl Schwartzových konstant konverguje k dominantnímu vlastnímu číslu (lim $\frac{\sigma_{k+1}}{\sigma_k} = \lambda_1$).

Důkaz.

$$v_{k+1} = A^{k+1}v_0$$

$$v_{k+1} = A^{k+1} \sum_{i=1}^{n} \alpha_i x_i = \sum_{i=1}^{n} \alpha_i A^{k+1} x_i$$

$$v_{k+1} = \sum_{i=1}^{n} \alpha_i \lambda_i^{k+1} x_i$$

$$\frac{\sigma_{k+1}}{\sigma_k} = \frac{\langle y, v_{k+1} \rangle}{y, v_k} = \frac{\langle g, \sum_{i=1}^{n} \alpha_i \lambda_i^{k+1} x_i \rangle}{\langle y, \sum_{i=1}^{n} \alpha_i \lambda_i^k x_i \rangle}$$
...

2.9 věta (o posunu spektra). Nechť λ je vlastní číslo A a v je odpovídající vlastní vektor. Poté A-qI, $q\in\mathbb{R}$ má vlastní číslo $\lambda-q$ a odpovídající vektor v.

Důkaz.

$$(A - qI)v = Av - qv = \lambda v - qv = (\lambda - q)v$$

2.4 Metody založené na podobnosti matic

Nechť $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ je symetrická matice.

2.10 definice. Nechť $A,B\in\mathbb{R}^{n,n}$ jsou podobné, pokud existuje regulární matice $T\in\mathbb{R}^{n,n}$ a platí

$$A = TBT^{-}1.$$

2.11 VĚTA. Podobné matice mají stejné spektrum (stejná vlastní čísla).

Důkaz. Nechť λ je vlastní číslo matice A a v je odpovídající vlastní vektor.

$$Av = \lambda v$$

$$TBT^{-}1v = \lambda v$$

$$BT^{-}1v = \lambda T^{-}1v$$

$$Bw = \lambda w$$

2.12 DEFINICE. Řekneme, že matice $Q \in \mathbb{R}^{n,n}$ je ortogonální, pokud

$$Q^{-}1 = Q^{T}.$$

2.13 věta. Q má lineárně nezávislé řádky (resp. sloupce), tvořící ortonormální bázi. Důkaz.

$$I = Q^T Q = \begin{bmatrix} s_1^T \\ \cdots \\ s_n^T \end{bmatrix} \begin{bmatrix} s_1, \dots, s_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} s_1^T s_1 & \cdots & s_1^T s_n \\ \cdots & \ddots & \cdots \\ s_1^T s_1 & \cdots & s_n^T s_n \end{bmatrix} \forall i, j = 1, \dots, n : s_i^T s_j = \begin{cases} 1, & i = j \\ 0, & i \neq j \end{cases}$$

QR algoritmus

2.14 VĚTA. Nechť $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ je regulární. Pak existuje horní trojúhelníková matice $R \in \mathbb{R}^{n,n}$ a ortogonální matice $Q \in \mathbb{R}^{n,n}$ takové, že:

$$A = QR$$
.

Důkaz.

$$\begin{split} \tilde{s_1} &\coloneqq s_1^A, s_1^Q = \frac{\tilde{s_1}}{\|\tilde{s_1}\|} \\ \tilde{s_k} &\coloneqq s_{k-1}^A + \sum_{i=1}^{k-1} \alpha_{i,k} s_i^Q, s_k^Q = \frac{\tilde{s_k}}{\|\tilde{s_k}\|} \\ \alpha_{j,k} &= -\frac{\left\langle s_j^Q, \tilde{s_j} \right\rangle}{\left\langle s_k^A, \tilde{s_j} \right\rangle} = -\frac{\left\langle s_j^Q, s_j^Q \right\rangle}{\left\langle s_k^A, s_j^Q \right\rangle} \\ s_1^A &= \|\tilde{s_1}\| \, s_1^Q \\ s_k^A &= \|\tilde{s_k}\| \, s_k^Q - \sum_{i=1}^{k-1} \alpha_{i,k} s_i^Q \\ A^T &= \begin{bmatrix} s_1^{A^T} \\ \dots \\ s_n^{A^T} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \|\tilde{s_1}\| & 0 & \cdots & 0 \\ \dots & \ddots & \dots \\ -\alpha_{1,n} & \cdots & -\alpha_{n-1,n} & \|\tilde{s_n}\| \end{bmatrix} \begin{bmatrix} s_1^{A^T} \\ \dots \\ s_n^{A^T} \end{bmatrix} = R^T Q^T \Rightarrow QR = A \end{split}$$

2.15 VĚTA. Nechť $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ je symetrická pozitivně definitní matice a posloupnost matic (A_k) je definovaná $A_0 = A$, $A_{k+1} = Q_k^T A_k Q_k = R_k Q_k$, kde $A_k = Q_k R_k$. Pak

$$\lim A_k = D$$
,

kde D má na diagonále vlastní čísla.

Givensovy rotace

Hledáme třídiagonální matici $T = Q^T A Q$ pomocí otočení $Q = R_1 \cdots R_m$, kde $R_{i,j}^{\varphi} = \begin{bmatrix} \cos \varphi & \sin \varphi \\ -\sin \varphi & \cos \varphi \end{bmatrix}$.

Matice $R_{p,q,r}$ nuluje prvek na pozici $[A]_{q,r}$ se změnou řádku p,q. Pro prvky platí

$$0 = \sin \varphi \cdot A_p r + \cos \varphi \cdot A_p r$$

$$\sin \varphi = -\frac{A_{qr}}{\sqrt{A_{pr}^2 + A_{qr}^2}}$$

$$\cos \varphi = \frac{A_{pr}}{\sqrt{A_{pr}^2 + A_{qr}^2}}$$

Lanczosova metoda

Hledáme symetrickou třídiagonální matici T pomocí posloupnosti podobnostních transformací $T=Q^TAQ$, kde Q je ortogonální maticí.

$$\begin{bmatrix} s_1^Q, & \cdots, & s_n^Q \end{bmatrix} T = A \begin{bmatrix} s_1^Q, & \cdots, & s_n^Q \end{bmatrix}$$

$$s_{k-1}^Q b_{k-1} + s_k^Q + s_{k+1}^Q b_k = A s_k^Q$$

$$\left\langle s_k^Q, s_{k-1}^Q \right\rangle b_{k-1} + \left\langle s_k^Q, s_k^Q \right\rangle a_k + \left\langle s_k^Q, s_{k+1}^Q \right\rangle b_k = \left\langle s_k^Q, A s_k^Q \right\rangle$$

$$a_k = \left\langle A s_k^Q, s_k^Q \right\rangle$$

$$\left\langle s_{k+1}^Q, s_{k-1}^Q \right\rangle b_{k-1} + \left\langle s_{k+1}^Q, s_k^Q \right\rangle a_k + \left\langle s_{k+1}^Q, s_{k+1}^Q \right\rangle b_k = \left\langle s_{k+1}^Q, A s_k^Q \right\rangle$$

$$b_k = \left\langle A s_k^Q, s_{k+1}^Q \right\rangle$$

$$\left\langle s_k^Q, s_{k-1}^Q \right\rangle b_{k-1} + \left\langle s_k^Q, s_k^Q \right\rangle a_k + \left\langle s_k^Q, s_{k+1}^Q \right\rangle b_k = \left\langle s_k^Q, A s_k^Q \right\rangle$$

$$a_k = \left\langle A s_k^Q, s_k^Q \right\rangle$$

$$a_k = \left\langle A s_k^Q, s_k^Q \right\rangle$$

$$s_{k+1}^Q = \frac{1}{b_k} \left((A - a_k I) s_k^Q - b_{k-1} s_{k-1} Q \right) = \frac{r_k}{\|r_k\|}$$

$$r_k = (A - a_k I) s_k^Q - b_{k-1} s_{k-1} Q$$