

# IAD metody v počítání Markovových řetězců

Ivana Pultarová

Katedra matematiky, Fakulta stavební, ČVUT  
Ústav informatiky, AV ČR

SNA 2006

## Přehled

- Markovovy řetězce, stochastické matice, 2.
- Iterační agregační - deagregační (IAD) metody, 3-5.
- Lokální konvergence pro polynomickou základní iteraci, 6-15.
- Diskuse, otázky, 16.
- Literatura, 17.

Stochastická matice  $B$  typu  $N \times N$ :  $B \geq 0$ ,  $e^T B = e^T$ .

Hledáme vektor stacionárního rozdělení pravděpodobnosti  $\hat{x}$  matice  $B$  (Perronův - Frobeniův vektor),

$$B\hat{x} = \hat{x}.$$

Perronova - Frobeniova věta. Existence a jednoznačnost  $\hat{x}$  pro  $B$  ireducibilní.

Např. mocninná metoda pro ireducibilní a necyklickou matici  $B$ ,

$$\hat{x} = \lim_{k \rightarrow \infty} B^k y.$$

## Základní označení

$n$  je počet agregačních skupin ( $G_i$ ),

$G_1, \dots, G_n$  jsou disjunktní množiny indexů,  $\cup_{i=1}^n G_i = \{1, \dots, N\}$ ,

$I$  je jednotková matice a  $e$  je vektor jedniček,

$R$  je matice redukce typu  $n \times N$ ,  $R_{ij} = 1$  pro  $j \in G_i$  a 0 jinak,

$S(x)$  je matice prolongace typu  $N \times n$ ,  $S_{ji}(x) = x_j / \sum_{k \in G_i} x_k$  pro  $j \in G_i$  a 0 jinak,

$P(x)$  je projekce  $P(x) = S(x)R$

**Obecná iterační agregační - deagregační (IAD) metoda.** Opakují se kroky 2 - 5:

- 1 Zvolí se počáteční aproximace  $x^0 > 0$ ,  $\|x^0\|_1 = 1$ , a matice základní iterace  $T$ ;  $k := 0$ .
- 2 Vyřeší se  $RBS(x^k)z = z$ .
- 3 Prodloužení  $z$  na  $y^k = S(x^k)z$ .
- 4 Korekce základní iterací  $x^{k+1} = Ty^k$ .
- 5 Test konvergence,  $k := k + 1$ .

Základní iterace v kroku 4 může odpovídat např. mocninné metodě, blokové Jacobiově nebo Gaussově-Seidelově metodě, atd.

Jako základní iterace používáme násobení maticí  $p(B)$ , kde  $p$  je polynom,  $p(1) = 1$ . Takovou IAD metodu nazveme Algoritmus 1.

## Známé výsledky

**Stewart (94)** - odhad faktoru konvergence pro téměř úplně rozložitelné matice, kvantitativní odhady při splnění 4 podmínek (matice i řešení) a  $\epsilon \rightarrow 0$ .

**Mandel, Sekerka (83)** - Odhad asymptotického faktoru konvergence pro matici  $B$  s pozitivním řádkem.

**Courtois, Semal (86)** - Konvergence pro cyklickou iterační matici blokové Jacobiovy metody  $M^{-1}W$ ,  $I - B = M - W$ , je-li prováděna agregace. Otázka četnosti agregáčního kroku.

**Marek, Mayer (98 a 03)** - Odvození tvaru chybové matice. Poprvé uvedena tzv. rychlá konvergence.

**Ipsen, Kirkland (04)** - Speciální volba agregáčních skupin. Studium konvergence na základě jiné formulace algoritmu a použití stochastického doplňku.

## Lokální konvergence

Chyba se řídí vztahem

$$x^{k+1} - \hat{x} = J(x^k)(x^k - \hat{x}),$$

kde

$$J(x) = T(I - P(x)Z)^{-1}(I - P(x)),$$

kde  $Z$  je dáno spektrálním rozkladem matice  $B$ ,

$$B = P + Z, \quad P^2 = P, \quad PZ = ZP = 0,$$

$P$  je Perronova-Frobeniova projekce příslušná  $B$ .

Studiem  $J(\hat{x})$  lze najít některé postačující podmínky pro lokální konvergenci.

Rekurentní formule pro  $J(x)$ , je-li  $T = B$ ,

$$J(x) = B(I - P(x)) + BP(x)J(x).$$

**Věta 1.** Je-li  $p(t) = \alpha t + (1 - \alpha)$  a  $\alpha \in (0, 1)$ , pak jediným pevným bodem Algoritmu 1 je přesné řešení  $\hat{x}$ .

**Věta 2.** Je-li  $p(t) = \alpha t + (1 - \alpha)$  a  $\alpha \in (0, 1)$ , pak Algoritmus 1 konverguje lokálně pro každou ireducibilní stochastickou matici  $B$  k přesnému řešení.

**Věta 3.** Je-li  $p(t) = t$  a základní iterace je doplněna krokem

$$x^{k+1} := \alpha x^{k+1} + (1 - \alpha)x^k,$$

$\alpha \in (0, 1)$ , pak Algoritmus 1 konverguje lokálně pro každou ireducibilní stochastickou matici  $B$  k přesnému řešení  $\hat{x}$ .

**Věta 4.** Je-li  $p(t) = t$  a diagonála matice  $B$  je kladná, pak Algoritmus 1 konverguje lokálně k přesnému řešení  $\hat{x}$ .



### Věta 5.

Je-li  $p(t) = t$  a matice  $B$  obsahuje alespoň jeden kladný řádek, pak Algoritmus 1 konverguje lokálně k přesnému řešení  $\hat{x}$  a asymptotický faktor konvergence je

$$\sqrt{1 - \beta},$$

kde  $\beta$  je minimální prvek tohoto řádku.

Je-li matice  $B$  kladná, pak asymptotický faktor konvergence je

$$1 - \beta,$$

kde

$$\beta = \max\{\|v\|_1; B \geq ve^T, v \geq 0\}.$$

## Divergence.

Obecně lze tedy ukázat, že

$$\rho(J(p, \hat{x})) < 1$$

pro  $p(t) = \alpha t + (1 - \alpha)$  a  $\alpha \in (0, 1)$ , ale

$$\rho(J(p, \hat{x})) \leq 1$$

pro  $\alpha = 0$  nebo  $1$ . Právě pro  $\alpha = 1$  lze najít matici takovou, že Algoritmus 1 nekonverguje k řešení ani v lokálním smyslu.

### Příklad 1.

$$B = \left( \begin{array}{c|cc} 1/2 & 0 & 1/2 \\ \hline 1/2 & 0 & 1/2 \\ 0 & 1 & 0 \end{array} \right),$$

agregační skupiny  $G_1 = \{1\}$  a  $G_2 = \{2, 3\}$ . Polynom  $p(t) = t$ . Oscilace. Konvergence pouze pro množinu počátečních přiblížení míry nula.

Zobecnění takové situace.

**Příklad 2.**

$$B = \left( \begin{array}{ccc|cccc} \times & \dots & \times & \times & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ \times & \dots & \times & \times & 0 & \dots & 0 \\ \hline 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & \times \\ \times & \dots & \times & \times & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & \times & 0 \end{array} \right) .$$

Vysvětlení na základě formulace algoritmu pomocí stochastického doplňku.

**Lemma 1.** Pro aproximace  $x^k$ ,  $k = 1, 2, \dots$ , získané Algoritmem 1 pro  $p(t) = t$  platí

$$BP(x^k)x^{k+1} = x^{k+1} .$$

Vyberme některou agregační skupinu  $G_i$ . Potom (po vhodné permutaci) máme  $B$  ve tvaru

$$B = \begin{pmatrix} B_{11} & B_{G_i}^C \\ B_{G_i}^R & B_{G_i} \end{pmatrix}.$$

Stejně rozdělíme  $P(x^k)$  na blokově diagonální matici

$$P(x^k) = \begin{pmatrix} P(x^k)_1 & 0 \\ 0 & P(x^k)_{G_i} \end{pmatrix}.$$

Potom rovnice  $BP(x^k)x^{k+1} = x^{k+1}$  lze vyjádřit ve tvaru  $x^{k+1} = \rho_{k+1}\tilde{B}_{G_i}(x^k)e$ , kde  $\rho_{k+1}$  je faktor zaručující  $\|x^k\|_1 = 1$  a

$$\tilde{B}_{G_i}(x^k) = \begin{pmatrix} 0 & (I - B_{11}P(x^k)_1)^{-1}B_{G_i}^C \\ 0 & S_{G_i}(x^k) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ P(x^k)_{G_i} \end{pmatrix},$$

kde  $S_{G_i}$  je stochastická matice,

$$S_{G_i}(x^k) = B_{G_i} + B_{G_i}^R P(x^k)_1 (I - B_{11}P(x^k)_1)^{-1} B_{G_i}^C.$$

**Věta 6.** Je-li matice  $S_{G_i}(x)$  cyklická indexu  $m$  pro některý vektor  $x$  potom posloupnost  $\{x^k\}_{k=0}^{\infty}$  získaná Algoritmem 1 konverguje k přesnému řešení  $\hat{x}$  pouze v případě, že částečné součty části  $x_{G_i}^0$  počátečního vektoru  $x^0$  odpovídající blokům cykličnosti matice  $S_{G_i}(x)$  jsou stejné.

Z toho ihned dostaneme

**Věta 7.** Je-li matice  $S_{G_i}(x)$  cyklická pro některý vektor  $x$ , pak množina počátečních přiblížení, pro která Algoritmus 1 konverguje k přesnému řešení, má míru nula v množině všech přípustných počátečních přiblížení.

## Vyšší stupeň polynomu $p$

**Příklad 3.** Uvažujme primitivní stochastickou matici  $B_1$

$$B_1 = \left( \begin{array}{cc|ccc} 0 & 0 & 0 & 1/2 & 0 \\ 1 & 1/2 & 0 & 1/2 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1/2 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right).$$

Agregační skupiny jsou  $G_1 = \{1, 2\}$  a  $G_2 = \{3, 4, 5\}$ . Potom máme

$$\hat{x}^1 = (1, 4, 2, 2, 2)^T / 11.$$

Nechť  $p_1(t) = t$  a  $p_2(t) = t^2$ . Spektrální poloměry matic  $J(., \hat{x}^1)$  jsou

$$\rho(J(p_1, \hat{x}^1)) = 1 \quad \text{a} \quad \rho(J(p_2, \hat{x}^1)) = 1.1570 > 1.$$

#### Příklad 4.

$$B_2 = \left( \begin{array}{cc|ccc} 0 & 0 & 0 & 1/2 & 0 \\ 1 & 1/2 & 1/100 & 1/2 & 1/100 \\ \hline 0 & 0 & 0 & 0 & 99/100 \\ 0 & 0 & 99/100 & 0 & 0 \\ 0 & 1/2 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right).$$

Agregační skupiny jsou  $G_1 = \{1, 2\}$  a  $G_2 = \{3, 4, 5\}$ . Potom pro stacionární rozdělení pravděpodobnosti  $\hat{x}^2$  máme

$$\rho(J(p_1, \hat{x}^2)) = 0.9855 < 1$$

a

$$\rho(J(p_2, \hat{x}^2)) = 1.1271 > 1$$

kde opět  $p_1(t) = t$  a  $p_2(t) = t^2$ .

Všimněme si, že Algoritmus 1 s  $p(t) = t^k$  konverguje lokálně pro  $k = 1$  ale diverguje (i v lokálním smyslu) pro  $k = 2$ . Tedy více kroků v základní iteraci poruší konvergenci.

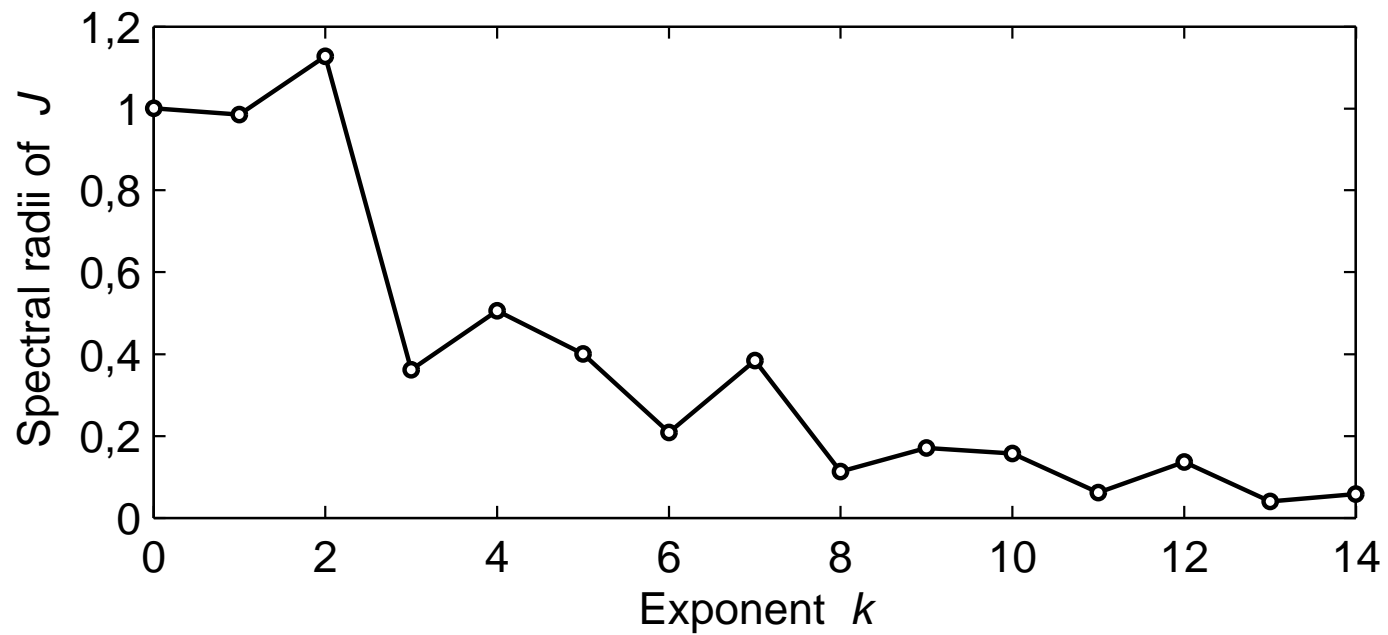


Figure 1: Spektrální poloměr matic  $J(p_k, \hat{x})$  pro  $B_2$  a  $p_k(t) = t^k$ .



## Závěr a další otázky

- Lokální konvergence IAD metody není zaručena pro  $B$  ireducibilní a necyklickou. Tyto výsledky zatím platí pro  $T = B^k$ .

- Otázky.

Jaká mocnina je dostatečná pro lokální konvergenci - na základě struktury nenulových prvků matice  $B$ ?

Oscilace v případě divergence?

Je bloková Jacobiova metoda postačující pro lokální konvergenci?

Je konvergence v lokálním smyslu vždy postačující pro konvergenci?

### Poděkování.

Tato práce byla podpořena projektem Informační společnost č. 1ET400300415.

## Literatura

- P. J. Courtois, P. Semal, *Block iterative algorithms for stochastic matrices*, 1986
- I. C. F. Ipsen, S. Kirkland, *Convergence analysis of an improved PageRank algorithm*, 2004
- I. Marek, P. Mayer, *Convergence theory of some classes of iterative aggregation - disaggregation methods for computing stationary probability vectors of stochastic matrices*, 2003
- I. Marek, I. Pultarová, *A note on local and global convergence analysis of iterative aggregation-disaggregation methods*, 2004
- I. Pultarová, *Local convergence analysis of IAD methods with polynomial correction based on sparsity of stochastic matrices*, 2005
- W. J. Stewart, *Introduction to the numerical solutions of Markov chains*, 1994