

Periodické vlastnosti matic

Monika Molnárová

Technická univerzita Košice

`monika.molnarova@tuke.sk`

Referencie

- 1 E. Draženská, M. Molnárová, *Periods of Monge matrices with zero-weight cycles*, Proc. of the Conf. Informatics and Algorithms, Prešov (1998), 327-330.
- 2 M. Molnárová, *Periods of matrices with zero-weight cycles in max-algebra*, Tatra Mountains Math. Publ. **16** (1999), 135–141.
- 3 M. Molnárová, *Computational complexity of Nachtigall's representation*, Optimization **52** (2003), 93–104.
- 4 M. Molnárová, J. Pribiš, *Matrix period in max-algebra*, Discrete Appl. Math. **103** (2000), 167–175.
- 5 M. Molnárová *Generalized matrix period in max-plus algebra*, Linear Algebra and its Applications **404** (2005), 345–366.

Obsah

- 1 Periodické vlastnosti matíc
 - Periodickosť matíc spĺňajúcich podmienku cyklov
 - Nutná a postačujúca podmienka periodickosti matice
 - Lineárne periodické matice

Periodické správanie sa matice - Príklad 2

$$A = \begin{pmatrix} \varepsilon & 1 & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & -1 \\ 0 & 0 & \varepsilon \end{pmatrix} \quad A^2 = \begin{pmatrix} \varepsilon & \varepsilon & 0 \\ -1 & -1 & \varepsilon \\ \varepsilon & 1 & -1 \end{pmatrix} \quad \dots \quad A^4 = \begin{pmatrix} \varepsilon & 1 & -1 \\ -2 & -2 & -1 \\ 0 & 0 & -2 \end{pmatrix}$$

$$A^5 = \begin{pmatrix} -1 & -1 & 0 \\ -1 & -1 & -3 \\ -2 & 1 & -1 \end{pmatrix} = A^8$$

$$A^6 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & -2 \\ -3 & 0 & -2 \\ -1 & -1 & 0 \end{pmatrix} = A^9$$

$$A^7 = \begin{pmatrix} -2 & 1 & -1 \\ -2 & -2 & -1 \\ 0 & 0 & -2 \end{pmatrix} = A^{10}$$

Podmienka cyklov

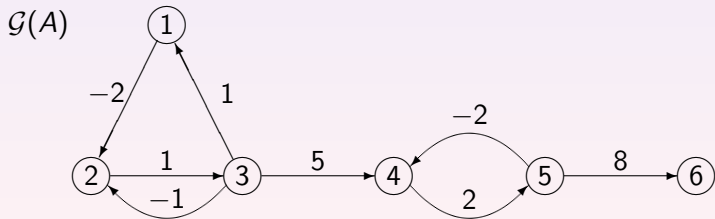
Definícia

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$. Hovoríme, že matica A spĺňa **podmienku cyklov**, ak váha každého cyklu v digrafe $\mathcal{G}(A)$ je rovná 0, t. j. $w(c) = 0$.

$$A = \left(\begin{array}{ccc|ccc} \varepsilon & -2 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & 1 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ 1 & -1 & \varepsilon & 5 & \varepsilon & \varepsilon \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 2 & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & -2 & \varepsilon & 8 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \end{array} \right)$$

Podmienka cyklov

$$A = \left(\begin{array}{ccc|cc|c} \varepsilon & -2 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & 1 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \hline 1 & -1 & \varepsilon & 5 & \varepsilon & \varepsilon \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 2 & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & -2 & \varepsilon & 8 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \end{array} \right)$$



Periódá silne súvislého komponentu - Definícia

Definícia

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$. $\text{SCC}^*(\mathcal{G}(A))$ označme množinu všetkých netriviálnych silne súvislých komponentov $\mathcal{G}(A)$ a $\text{SCC}(\mathcal{G}(A))$ množinu všetkých silne súvislých komponentov. Pre každý komponent $\mathcal{K} \in \text{SCC}(\mathcal{G}(A))$ označme $\lambda(\mathcal{K})$ maximálnu priemernú váhu cyklu v \mathcal{K} . **Periódou silne súvislého komponentu** definujeme ako

$$\text{per}(\mathcal{K}) = \text{nsd} \{ |c|; c \text{ je cyklus v } \mathcal{K}, |c| > 0 \}. \quad (2)$$

Ak \mathcal{K} je triviálny, tak $\text{per}(\mathcal{K}) = 0$.

$$A_{11} = \begin{pmatrix} \varepsilon & -2 & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & 1 \\ 1 & -1 & \varepsilon \end{pmatrix} \quad \text{per}(\mathcal{K}_1) = \text{gcd} \{ 2, 3 \} = 1$$

Periódá silne súvislého komponentu - Balcerov-Veinottov algoritmus

Vytvárame tri postupnosti. Postupnosť digrafov (\mathcal{G}_r ; $r = 1, 2, \dots$), postupnosť podmnožín ($I_r \subseteq N$; $r = 1, 2, \dots$) a postupnosť rôznych vrcholov ($j_r \in I_r$; $r = 1, 2, \dots$).

- Algoritmus štartuje s hodnotami $\mathcal{G}_1 = \mathcal{G}$, $I_1 = \{1\}$ a $j_1 = 1$.
- Množina I_2 je množina tých vrcholov, do ktorých vedie hrana z vrchola j_1 v digrafe \mathcal{G}_1 . Digraf \mathcal{G}_2 vznikne kondenzáciou vrcholov množiny I_2 do jedného vrchola, pričom tento vrchol preberá všetky hrany, ktoré viedli z pôvodných vrcholov do nejakého vrchola.
- Všeobecne pre $r > 0$ je I_r množina terminálnych vrcholov tých hrán, ktoré vedú z vrchola j_{r-1} v digrafe \mathcal{G}_{r-1} . Vrchol j_r vyberáme z I_r (napr. minimálnu hodnotu) a \mathcal{G}_r je kondenzácia \mathcal{G}_{r-1} , kde vrcholy z množiny I_r sa kondenzujú do vrchola j_r .
- Digraf \mathcal{G}_{2n-2} je cyklus a jeho dĺžka predstavuje periódu pôvodného digrafu \mathcal{G} .

Balcerov-Veinottov algoritmus - Príklad

$$A = \begin{pmatrix} \varepsilon & 0 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ 0 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 \\ 0 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \end{pmatrix}$$

Postačujúca podmienka periodickosti matice

Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$ spĺňa podmienku cyklov. Nech $d \in \mathbb{N}$. Potom sú nasledujúce podmienky ekvivalentné

- (i) $\text{per}(A) \mid d$,
- (ii) $(\forall \mathcal{K} \in \text{SCC}^*(\mathcal{G})) \quad \text{per}(\mathcal{K}) \mid d$.

Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$ spĺňa podmienku cyklov. Potom

$$\text{per}(A) = \text{nsn} \{ \text{per}(\mathcal{K}); \mathcal{K} \in \text{SCC}^*(\mathcal{G}) \}$$

Algoritmus overenia postačujúcej podmienky periodickosti matice

Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$. Podmienka cyklov sa dá overiť v čase $O(n^3)$.

- 1 nájdeme $\Delta(A)$
- 2 overíme $\delta_{ii} \leq 0$ pre všetky i
- 3 nájdeme $\Delta(A')$ (konjugovanej matice)
- 4 overíme $\delta'_{ii} \leq 0$ pre všetky i

$0 \leq \min \leq \max \leq 0 \implies$ platia rovnosti

Algoritmus výpočtu periódy matice

Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$ spĺňa podmienku cyklov. Perióda matice $\text{per}(A)$ sa dá vypočítať v čase $O(n^3)$.

- 1 nájdeme silne súvislé komponenty v čase $O(n^3)$ pomocou $\Delta(A)$ (δ_{ij} aj δ_{ji} konečné)
- 2 vypočítame periódu každého netriviálneho sil. súv. komponentu v čase $O(n^2)$ pomocou Balcerovho-Veinottovho algoritmu
- 3 vypočítame $\text{per}(A)$ v čase $O(n \log n)$ ako najmenší spoločný násobok períód všetkých netriviálnych silne súvislých komponentov s použitím Euklidovho algoritmu na výpočet najväčšieho spoločného deliteľa $\text{nsd}\{a, b\}$

$$\text{nsn}\{a, b\} = \frac{ab}{\text{nsd}\{a, b\}}$$

Periódá matice - Príklad

Príklad: Overme podmienku cyklov a v kladnom prípade vypočítajme periódu matice.

$$A = \left(\begin{array}{ccc|ccc} \varepsilon & -2 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & 1 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ 1 & -1 & \varepsilon & 5 & \varepsilon & \varepsilon \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 2 & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & -2 & \varepsilon & 8 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \end{array} \right)$$

Riešenie:

$$K_1 = \{1, 2, 3\} \quad \text{per}(K_1) = \text{nsd} \{2, 3\} = 1$$

$$K_2 = \{4, 5\} \quad \text{per}(K_2) = \text{nsd} \{2\} = 2$$

$$\text{per}(A) = \text{nsn} \{ \text{per}(K); K \in \text{SCC}^*(\mathcal{G}) \} = \text{nsn} \{2, 1\} = 2$$

Periódá matice - Príklad

$$A^{10} = \left(\begin{array}{ccc|cc|c} 0 & -2 & -1 & 4 & 6 & 14 \\ 2 & 0 & 1 & 6 & 8 & 16 \\ 1 & -1 & 0 & 5 & 7 & 15 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon & 10 \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \end{array} \right) \quad A^{11} = \left(\begin{array}{ccc|cc|c} 0 & -2 & -1 & 4 & 6 & 14 \\ 2 & 0 & 1 & 6 & 8 & 16 \\ 1 & -1 & 0 & 5 & 7 & 15 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 2 & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & -2 & \varepsilon & 8 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \end{array} \right)$$

$$A^{12} = \left(\begin{array}{ccc|cc|c} 0 & -2 & -1 & 4 & 6 & 14 \\ 2 & 0 & 1 & 6 & 8 & 16 \\ 1 & -1 & 0 & 5 & 7 & 15 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon & 10 \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \end{array} \right) \quad A^{13} = \left(\begin{array}{ccc|cc|c} 0 & -2 & -1 & 4 & 6 & 14 \\ 2 & 0 & 1 & 6 & 8 & 16 \\ 1 & -1 & 0 & 5 & 7 & 15 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 2 & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & -2 & \varepsilon & 8 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \end{array} \right)$$

Periódá vysoko súvislého komponentu - Definícia

Definícia

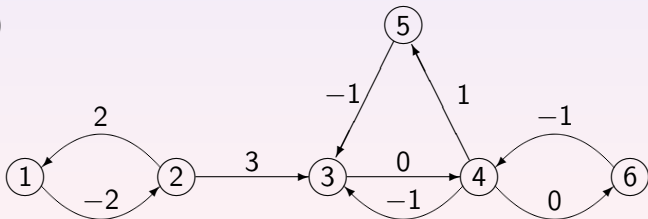
Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$. Hovoríme, že dva vrcholy $i, j \in \mathcal{G}(A)$ sú **vysoko-spojené**, zapisujeme $i \equiv_h j$, ak i a j ležia na spoločnom cykle c s priemernou váhou $\bar{w}(c) = \lambda(A)$. Poddigrafy generované triedami ekvivalencie reflexívneho uzáveru \equiv_h nazývame **vysoko súvislé komponenty** $\mathcal{G}(A)$. Množinu všetkých vysoko súvislých komponentov $\mathcal{G}(A)$ označme $\text{HCC}(\mathcal{G}(A))$. $\mathcal{K} \in \text{HCC}(\mathcal{G}(A))$ sa nazýva triviálnym, ak \mathcal{K} neobsahuje cyklus kladnej dĺžky s priemernou váhou rovnou $\lambda(A)$. Množinu všetkých netriviálnych vysoko súvislých komponentov označujeme $\text{HCC}^*(\mathcal{G}(A))$. Pre každý $\mathcal{K} \in \text{HCC}(\mathcal{G}(A))$ definujeme vysokú periódou \mathcal{K} ako

$$\text{hper}(\mathcal{K}) = \gcd \{ |c| ; c \text{ je cyklus v } \mathcal{K}, |c| > 0, \bar{w}(c) = \lambda(A) \}.$$

Ak \mathcal{K} je triviálny, tak $\text{hper}(\mathcal{K}) = 0$.

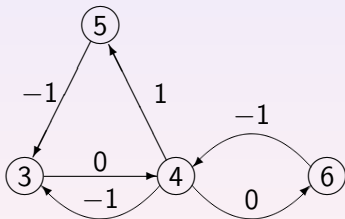
Vysoko súvislé komponenty

$$A = \left(\begin{array}{cc|cccc} \varepsilon & -2 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ 2 & \varepsilon & 3 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & -1 & \varepsilon & 1 & 0 \\ \varepsilon & \varepsilon & -1 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & -1 & \varepsilon & \varepsilon \end{array} \right)$$

 $\mathcal{G}(A)$ 

Vysoko súvislé komponenty

$$A_{22} = \begin{pmatrix} \varepsilon & 0 & \varepsilon & \varepsilon \\ -1 & \varepsilon & 1 & 0 \\ -1 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & -1 & \varepsilon & \varepsilon \end{pmatrix}$$

 $\mathcal{G}(A_{22})$


Nutná a postačujúca podmienka periodickosti matice

Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$. Potom sú nasledujúce podmienky ekvivalentné

- (i) A je takmer periodická,
- (ii) $(\forall \mathcal{K} \in \text{SCC}^*(\mathcal{G}(A))) \lambda(\mathcal{K}) = 0$.

Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$ je takmer periodická. Potom

$$\text{per}(A) = \text{nsn} \{ \text{hper}(\mathcal{K}); \mathcal{K} \in \text{HCC}^*(\mathcal{G}(A)) \}$$

Algoritmus overenia periodickosti a výpočtu periódy matice

Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$. Periodickosť matice sa dá overiť a perióda $\text{per}(A)$ sa dá vypočítať v čase $O(n^3)$.

- 1 nájdeme netriviálne silne súvislé komponenty v čase $O(n^3)$ pomocou $\Delta(A)$ (δ_{ij} aj δ_{ji} konečné)
- 2 vypočítame $\lambda(\mathcal{K})$ každého netriviálneho silne súvislého komponentu v čase $O(n^3)$ pomocou Karpovho algoritmu
- 3 nájdeme netriviálne vysoko súvislé komponenty a vypočítame ich vysoké periódy v čase $O(n^3)$ pomocou Gavalcovho algoritmu

Algoritmus overenia periodickosti a výpočtu periódy matice

- 4 vypočítame $\text{per}(A)$ v čase $O(n \log n)$ ako najmenší spoločný násobok vysokých períód všetkých netriviálnych vysoko súvislých komponentov s použitím Euclidovho algoritmu na výpočet najväčšieho spoločného deliteľa $\text{nsd}\{a, b\}$ a

$$\text{nsn}\{a, b\} = \frac{ab}{\text{nsd}\{a, b\}}$$

Gavalcov algoritmus nájdenia HCC^* a vysokých períód

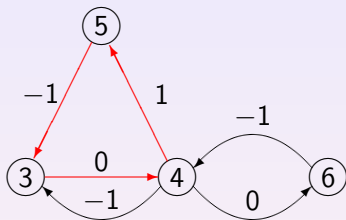
Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$. Nech $\mathcal{K} \in HCC^*(\mathcal{G}(A))$. Ak hrana $e \in E(\mathcal{K})$ nie je v žiadnom cykle váhy nula, tak $hper(\mathcal{K}) = hper(\mathcal{K} - e)$.

Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$. Nech $\mathcal{K} \in HCC^*(\mathcal{G}(A))$. Ak každá hrana $e \in E(\mathcal{K})$ je v nejakom cykle váhy nula, tak priemerná váha každého cyklu je nula a $hper(\mathcal{K}) = per(\mathcal{K})$.

$$D: a_{ij} + \delta_{ji} \leq 0$$

Gavalcov algoritmus nájdenia HCC^* a vysokých períód

Periódá matice - Príklad 1

Príklad 1: Overme podmienku periodickosti a v kladnom prípade vypočítajme periódu matice.

$$A = \left(\begin{array}{cc|cccc} \varepsilon & -2 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ 2 & \varepsilon & 3 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 0 & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & -1 & \varepsilon & 1 & 0 \\ \varepsilon & \varepsilon & -1 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & -1 & \varepsilon & \varepsilon \end{array} \right)$$

Riešenie:

$$\mathcal{K}_1 = \{1, 2\} \quad \text{hper}(\mathcal{K}_1) = 2$$

$$\mathcal{K}_2 = \{3, 4, 5\} \quad \text{hper}(\mathcal{K}_2) = 3$$

$$\text{per}(A) = \text{nsn} \{ \text{hper}(\mathcal{K}); \mathcal{K} \in \text{HCC}^*(\mathcal{G}(A)) \} = \text{nsn} \{ 2, 3 \} = 6$$

Perióda matice - Príklad 1

$$A^9 = \left(\begin{array}{cc|cccc} \varepsilon & -2 & 1 & 1 & 2 & 1 \\ 2 & \varepsilon & 3 & 3 & 4 & 3 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & 0 & -1 & -1 & -2 \\ \varepsilon & \varepsilon & -2 & 0 & 0 & -1 \\ \varepsilon & \varepsilon & -2 & -3 & 0 & -1 \\ \varepsilon & \varepsilon & -1 & -2 & -2 & -3 \end{array} \right) = A^{15} = \dots$$

$$A^{10} = \left(\begin{array}{cc|cccc} 0 & \varepsilon & 1 & 1 & 2 & 1 \\ \varepsilon & 0 & 3 & 3 & 4 & 3 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & -2 & 0 & 0 & -1 \\ \varepsilon & \varepsilon & -1 & -2 & 1 & 0 \\ \varepsilon & \varepsilon & -1 & -2 & -2 & -3 \\ \varepsilon & \varepsilon & -3 & -1 & -1 & -2 \end{array} \right) = A^{16} = \dots$$

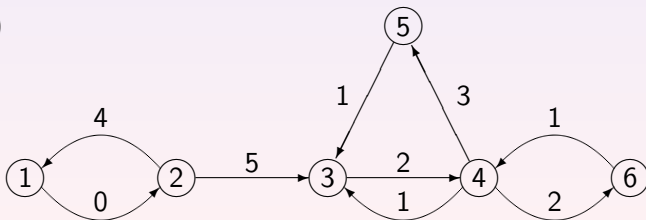
⋮

Periódá matice - Príklad 2

Príklad 2: Overme podmienku periodickosti matice.

$$A = \left(\begin{array}{c|cccc} \varepsilon & 0 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ 4 & \varepsilon & 5 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 2 & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & 1 & \varepsilon & 3 & 2 \\ \varepsilon & \varepsilon & 1 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 1 & \varepsilon & \varepsilon \end{array} \right)$$

$\mathcal{G}(A)$



Periódá matice - Príklad 2

$$A^9 = \left(\begin{array}{cc|cccc} \varepsilon & 16 & 19 & 19 & 20 & 19 \\ 20 & \varepsilon & 21 & 21 & 22 & 21 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & 18 & 17 & 17 & 16 \\ \varepsilon & \varepsilon & 16 & 18 & 18 & 17 \\ \varepsilon & \varepsilon & 16 & 15 & 18 & 17 \\ \varepsilon & \varepsilon & 17 & 16 & 16 & 15 \end{array} \right) \quad A^{15} = \left(\begin{array}{cc|cccc} \varepsilon & 28 & 31 & 31 & 32 & 31 \\ 32 & \varepsilon & 33 & 33 & 34 & 33 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & 30 & 29 & 29 & 28 \\ \varepsilon & \varepsilon & 28 & 30 & 30 & 29 \\ \varepsilon & \varepsilon & 28 & 27 & 30 & 29 \\ \varepsilon & \varepsilon & 29 & 28 & 28 & 27 \end{array} \right)$$

$$A^{10} = \left(\begin{array}{cc|cccc} 20 & \varepsilon & 21 & 21 & 22 & 21 \\ \varepsilon & 20 & 23 & 23 & 24 & 23 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & 18 & 20 & 20 & 19 \\ \varepsilon & \varepsilon & 19 & 18 & 21 & 20 \\ \varepsilon & \varepsilon & 19 & 18 & 18 & 17 \\ \varepsilon & \varepsilon & 17 & 19 & 19 & 18 \end{array} \right) \quad A^{16} = \left(\begin{array}{cc|cccc} 32 & \varepsilon & 33 & 33 & 34 & 33 \\ \varepsilon & 32 & 35 & 35 & 36 & 35 \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & 30 & 32 & 32 & 31 \\ \varepsilon & \varepsilon & 31 & 30 & 33 & 32 \\ \varepsilon & \varepsilon & 31 & 30 & 30 & 29 \\ \varepsilon & \varepsilon & 29 & 31 & 31 & 30 \end{array} \right)$$

⋮

Lineárne periodické matice - Definícia

Definícia

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$. Hovoríme, že A je **takmer lineárne periodická**, ak pre všetky i, j je lineárne periodická postupnosť

$a_{ij}^* = (a_{ij}^{(r)}; r \in \mathbb{N}^+)$, t. j.

$(\exists p > 0) (\exists R_{ij} \in \mathbb{N}) (\exists q_{ij} \in \mathbb{R}^*) (\forall r > R_{ij}) \quad a_{ij}^{(r+p)} = a_{ij}^{(r)} + p \times q_{ij}$.

Najmenšie p s touto vlastnosťou nazývame **lineárnou periódou** a_{ij}^* a označujeme $lper(a_{ij}^*)$. Číslo q_{ij} nazývame **lineárnym faktorom** a_{ij}^* a označujeme $lfac(a_{ij}^*)$. Číslo R_{ij} nazývame **lineárnym defektom** a_{ij}^* a označujeme $ldef(a_{ij}^*)$. Lineárna perióda A je definovaná ako

$$lper(A) = \text{nsn}\{lper(a_{ij}^*); i, j \in N\}.$$

Maticu $lfac(A) = Q$ s $q_{ij} = lfac(a_{ij}^*)$ nazývame **maticou lineárnych faktorov** matice A . Číslo $ldef(A) = \max\{R_{ij}; i, j \in N\}$ nazývame **lineárnym defektom** matice A .

Lineárne periodické matice s konštantnou maticou lineárnych faktorov

Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$ je takmer periodická matica s periódou $\text{per}(A)$.
Potom A je takmer lineárne periodická a platí

- 1 $\text{lper}(A) = \text{per}(A)$,
- 2 $\text{lfac}(A) = Q$ s $q_{ij} = 0$ pre $i, j \in N$.

Lineárne periodické matice s konštantnou maticou lineárnych faktorov

Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$. Potom sú nasledujúce podmienky ekvivalentné

- (i) A je takmer lineárne periodická a $\text{lfac}(A) = Q$ s $q_{ij} = \lambda(A)$ pre $i, j \in N$,
- (ii) $A_\lambda = \lambda^{-1} \otimes A$ je takmer periodická.

Navyše v kladnom prípade $\text{per}(A_\lambda) = \text{lper}(A)$.

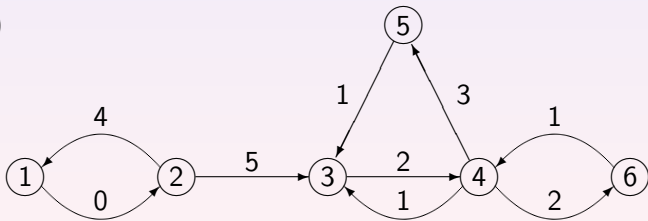
Veta

Nech $A \in \mathbb{R}^*(n, n)$. Potom sú nasledujúce podmienky ekvivalentné

- (i) A je takmer lineárne periodická a $\text{lfac}(A) = Q$ s $q_{ij} = \lambda(A)$ pre $i, j \in N$,
- (ii) $(\forall \mathcal{K} \in \text{SCC}^*(\mathcal{G}(A))) \lambda(\mathcal{K}) = \lambda(A)$.

Lineárna perióda matice - Príklad

$$A = \left(\begin{array}{cc|cccc} \varepsilon & 0 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ 4 & \varepsilon & 5 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \hline \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 2 & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & 1 & \varepsilon & 3 & 2 \\ \varepsilon & \varepsilon & 1 & \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon \\ \varepsilon & \varepsilon & \varepsilon & 1 & \varepsilon & \varepsilon \end{array} \right)$$

 $\mathcal{G}(A)$


Ďakujem za pozornosť.