

Н.К. Кривулин

ОЦЕНИВАНИЕ КОНСТАНТЫ ЛЯПУНОВА ДЛЯ ОБОБЩЕННЫХ  
ЛИНЕЙНЫХ СТОХАСТИЧЕСКИХ СИСТЕМ

## 1 Введение

Динамика многих реальных систем и процессов может быть описана при помощи векторных уравнений вида

$$\mathbf{x}(k) = A^T(k) \otimes \mathbf{x}(k-1),$$

которые являются линейными в некоторой идемпотентной алгебре. Такие обобщенные линейные динамические модели находят применение при анализе производственных систем, бизнес-процессов, вычислительных систем и сетей [1]. В частности, указанные модели оказываются весьма удобными при описании некоторых классов систем и сетей с очередями [2].

Одной из важных характеристик системы является средняя скорость роста вектора состояний системы  $\mathbf{x}(k)$ , которая может быть определена как величина

$$\lambda = \lim_{k \rightarrow \infty} \frac{1}{k} \|\mathbf{x}(k)\|,$$

где  $\|\cdot\|$  есть некоторый идемпотентный аналог обычной векторной нормы. По аналогии с традиционной теорией линейных динамических систем показатель скорости роста  $\lambda$  естественно назвать обобщенной константой (показателем) Ляпунова.

В случае стохастических систем, для которых матрица  $A(k)$  является случайной, точное определение значения  $\lambda$  обычно оказывается достаточно сложной задачей. В этой ситуации разработка методов оценивания обобщенной константы Ляпунова представляется весьма актуальной. Ряд результатов в области построения оценок, а также точного вычисления  $\lambda$  представлены в [1, 3, 4, 5].

---

©Н.К. Кривулин

Работа выполнена при поддержке гранта РФФИ N 99-01-39137 ГФЕНК.

В настоящей работе рассматривается стохастическая модель обобщенной линейной динамической системы. На основе применения аппарата и методов идемпотентной алгебры для модели получен ряд нижних оценок и предложен общий подход к построению верхних оценок обобщенной константы Ляпунова.

## 2 Идемпотентная алгебра

Обозначим через  $\mathbb{R}_\varepsilon$  множество вещественных чисел, расширенное путем добавления элемента  $\varepsilon = -\infty$ . Пусть на  $\mathbb{R}_\varepsilon$  заданы операции  $\oplus$  и  $\otimes$  следующим образом:

$$x \oplus y = \max(x, y), \quad x \otimes y = x + y$$

для любых  $x, y \in \mathbb{R}_\varepsilon$  при условии, что  $x \otimes \varepsilon = \varepsilon \otimes x = \varepsilon$ .

Множество  $\mathbb{R}_\varepsilon$  с операциями  $\oplus$  и  $\otimes$  является коммутативным полукольцом с идемпотентным сложением. Нулевым и единичным элементами относительно введенных операций являются  $\varepsilon$  и  $0$  соответственно. Такое полукольцо обычно называют идемпотентной алгеброй [1, 6].

Заметим, что в идемпотентной алгебре для всякого  $x \neq \varepsilon$  определен обратный элемент  $x^{-1}$  относительно операции  $\otimes$ , который представляет собой  $-x$  в обычной арифметике.

### 2.1 Алгебра матриц

Идемпотентная алгебра  $(n \times n)$ -матриц вводится обычным путем: для любых двух матриц  $A = (a_{ij})$  и  $B = (b_{ij})$  имеем

$$\{A \oplus B\}_{ij} = a_{ij} \oplus b_{ij}, \quad \{A \otimes B\}_{ij} = \bigoplus_{k=1}^n a_{ik} \otimes b_{kj}.$$

Матрица  $\mathcal{E}$ , все элементы которой равны  $\varepsilon$ , и матрица  $E$  с элементами, равными нулю на главной диагонали и  $\varepsilon$  вне ее, выполняют функции нулевой и единичной матриц соответственно.

Для всякой матрицы  $A \neq \mathcal{E}$  можно определить степени:  $A^0 = E$  и  $A^k \otimes A^l = A^{k+l}$  для любых целых  $k, l \geq 0$ .

Введем обычную операцию арифметического сложения матриц как внешнюю по отношению к рассматриваемой алгебре. При записи алгебраических выражений будем предполагать, что в любой последователь-

ности операций арифметическое сложение выполняется после операций  $\otimes$  и  $\oplus$ .

Нетрудно проверить, что для любых матриц  $A, B, C$  и  $D$  справедливо неравенство

$$(A + B) \otimes (C + D) \leq A \otimes C + B \otimes D. \quad (1)$$

## 2.2 Функции от матриц

Для любой матрицы  $A = (a_{ij})$  можно определить следующие величины:

$$\|A\| = \bigoplus_{1 \leq i, j \leq n} a_{ij}, \quad \text{tr}(A) = \bigoplus_{i=1}^n a_{ii}.$$

Пусть  $A$  и  $B$  – некоторые матрицы. Ясно, что из покомпонентного неравенства  $A \leq B$  следует  $\|A\| \leq \|B\|$ . Кроме того, выполняются очевидные соотношения:

$$\|A \oplus B\| = \|A\| \oplus \|B\|, \quad \|A \otimes B\| \leq \|A\| \otimes \|B\|, \quad \|A + B\| \leq \|A\| + \|B\|.$$

Для любого числа  $c > 0$  имеем  $\|cA\| = c\|A\|$  при условии  $c\varepsilon = \varepsilon$ .

## 2.3 Собственные числа матриц

Рассмотрим произвольную матрицу  $A$ . Собственное число  $\lambda$  и соответствующий ему собственный вектор  $\mathbf{x}$  матрицы  $A$  удовлетворяют равенству

$$A \otimes \mathbf{x} = \lambda \otimes \mathbf{x}.$$

Следующий результат был получен в [7] (см. также [8]).

**Теорема 1.** Для любой матрицы  $A$  существует предел

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{1}{k} \|A^k\| = \rho(A),$$

где  $\rho(A)$  – максимальное собственное число матрицы, которое вычисляется по формуле

$$\rho(A) = \bigoplus_{i=1}^n \frac{1}{i} \text{tr}(A^i).$$

## 2.4 Случайные матрицы

Пусть элементы матрицы  $A$  являются случайными величинами. Обозначим через  $\mathbb{E}[A]$  матрицу, полученную в результате применения оператора математического ожидания к каждому элементу матрицы  $A$  при условии, что  $\mathbb{E}[\varepsilon] = \varepsilon$ .

Предположим, что  $A$  и  $B$  – случайные матрицы. Нетрудно проверить справедливость следующих соотношений

$$\mathbb{E}[A \oplus B] \geq \mathbb{E}[A] \oplus \mathbb{E}[B], \quad \mathbb{E}[A \otimes B] \geq \mathbb{E}[A] \otimes \mathbb{E}[B], \quad \mathbb{E}\|A\| \geq \|\mathbb{E}[A]\|.$$

Кроме того, если матрицы  $A$  и  $B$  независимы, то

$$\mathbb{E}[A \oplus B] \geq \mathbb{E}[A \oplus \mathbb{E}[B]], \quad \mathbb{E}\|A \otimes B\| \geq \mathbb{E}\|A \otimes \mathbb{E}[B]\|.$$

## 3 Обобщенные линейные системы

Рассмотрим систему, динамика которой описывается обобщенным линейным уравнением

$$\mathbf{x}(k) = A^T(k) \otimes \mathbf{x}(k-1),$$

где  $A(k)$  – случайная  $(n \times n)$ -матрица,  $\mathbf{x}(k)$  –  $n$ -мерный вектор. Будем предполагать, что матрицы  $A(k)$ ,  $k = 1, 2, \dots$ , одинаково распределены и независимы, а математическое ожидание  $\mathbb{E}\|A(1)\|$  конечно.

При условии, что существует предел

$$\lambda = \lim_{k \rightarrow \infty} \frac{1}{k} \|\mathbf{x}(k)\|,$$

величину  $\lambda$  часто называют обобщенной константой Ляпунова для рассматриваемой системы [1, 4].

Введем матрицу

$$A_k = A(1) \otimes \dots \otimes A(k).$$

Предполагая, что координаты начального вектора  $\mathbf{x}(0)$  ограничены, обобщенную константу Ляпунова можно представить в виде

$$\lambda = \lim_{k \rightarrow \infty} \frac{1}{k} \|A_k\|. \quad (2)$$

Удобным инструментом для проверки существования предела является эргодическая теорема, доказанная в [9]. Из этой теоремы следует,

что для рассматриваемой системы предел (2) существует с вероятностью 1, а также существует предел

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{1}{k} \mathbb{E} \|A_k\| = \lambda.$$

Простые верхнюю и нижнюю границы для  $\lambda$  можно получить следующим образом. Так как для  $\|A_k\|$  выполняется

$$\|A_k\| \leq \|A(1)\| \otimes \cdots \otimes \|A(k)\| = \|A(1)\| + \cdots + \|A(k)\|,$$

то очевидно, что

$$\lambda = \lim_{k \rightarrow \infty} \frac{1}{k} \|A_k\| \leq \mathbb{E} \|A(1)\|. \quad (3)$$

С другой стороны, выполняются неравенства

$$\mathbb{E} \|A_k\| \geq \|\mathbb{E}[A_k]\| \geq \|\mathbb{E}[A(1)] \otimes \cdots \otimes \mathbb{E}[A(k)]\| = \|(\mathbb{E}[A(1)])^k\|,$$

откуда в силу теоремы 1 следует оценка

$$\lambda \geq \rho(\mathbb{E}[A(1)]). \quad (4)$$

Заметим, что неравенства (3) и (4) являются точными в том смысле, что можно указать системы для которых они превращаются в равенства.

### Пример 1.

Пусть  $\alpha_1, \alpha_2, \dots$ , – независимые одинаково распределенные случайные величины. Рассмотрим систему с матрицей

$$A(k) = \begin{pmatrix} \alpha_k & 0 \\ 0 & \alpha_k \end{pmatrix}.$$

Нетрудно проверить, что

$$\|A_k\| = \bigotimes_{i=1}^k (0 \oplus \alpha_i) = \sum_{i=1}^k (0 \oplus \alpha_i),$$

откуда

$$\lambda = \lim_{k \rightarrow \infty} \frac{1}{k} \|A_k\| = \mathbb{E}[0 \oplus \alpha_1] = \mathbb{E} \|A(1)\|.$$

**Пример 2.**

Пусть  $\alpha_1, \alpha_2, \dots$ , и  $\beta_1, \beta_2, \dots$ , – две последовательности независимых и одинаково распределенных случайных величин. Определим матрицу системы  $A(k)$  в виде

$$A(k) = \begin{pmatrix} \alpha_k & \varepsilon \\ \varepsilon & \beta_k \end{pmatrix}.$$

Так как тогда

$$A_k = \begin{pmatrix} \alpha_1 \otimes \dots \otimes \alpha_k & \varepsilon \\ \varepsilon & \beta_1 \otimes \dots \otimes \beta_k \end{pmatrix},$$

то

$$\|A_k\| = \bigotimes_{i=1}^k \alpha_i \oplus \bigotimes_{i=1}^k \beta_i = \left( \sum_{i=1}^k \alpha_i \right) \oplus \left( \sum_{i=1}^k \beta_i \right).$$

Вычисление предела приводит к следующему результату:

$$\lambda = \mathbb{E}[\alpha_1] \oplus \mathbb{E}[\beta_1] = \rho(\mathbb{E}[A(1)]).$$

**Пример 3.**

Пусть  $\{\alpha_k\}$ ,  $\{\beta_k\}$ ,  $\{\gamma_k\}$  и  $\{\delta_k\}$  – последовательности случайных величин, имеющих экспоненциальное распределение со средним 1. Будем предполагать, что элементы каждой последовательности, а также сами последовательности независимы.

Рассмотрим систему с матрицей

$$A(k) = \begin{pmatrix} \alpha_k & \beta_k \\ \gamma_k & \delta_k \end{pmatrix}. \quad (5)$$

Заметим, что для этой системы известно точное значение константы Ляпунова [4, 3]:  $\lambda = 407/228 \approx 1,7851$ .

Определим границы для  $\lambda$  в соответствии с (4) и (3). Так как

$$\mathbb{E}[A(1)] = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix},$$

то для нижней границы будем иметь  $\rho(\mathbb{E}[A(1)]) = 1$ .

Вычисление верхней границы дает величину

$$\mathbb{E}\|A(1)\| = \mathbb{E}[\alpha_1 \oplus \beta_1 \oplus \gamma_1 \oplus \delta_1] = \frac{25}{12} \approx 2,0833.$$

## 4 Специальные виды матриц

### 4.1 Матрицы вида $A = \mathbf{u} \otimes \mathbf{v}^T$

Пусть для некоторой матрицы  $A$  выполняется

$$A = \mathbf{u} \otimes \mathbf{v}^T,$$

где  $\mathbf{u}$  и  $\mathbf{v}$  – некоторые вектора.

Нетрудно проверить, что тогда  $\|A\| = \|\mathbf{u}\| \otimes \|\mathbf{v}\|$ . Кроме того вектор  $\mathbf{u}$  является собственным вектором матрицы:

$$A \otimes \mathbf{u} = \mathbf{u} \otimes \mathbf{v}^T \otimes \mathbf{u} = (\mathbf{v}^T \otimes \mathbf{u}) \otimes \mathbf{u}.$$

Аналогично, вектор  $\mathbf{v}$  является собственным вектором  $A^T$ .

Рассмотрим матрицы  $A$  и  $B$  такие, что

$$A = \mathbf{u} \otimes \mathbf{v}^T, \quad B = \mathbf{r} \otimes \mathbf{s}^T,$$

где  $\mathbf{u}$ ,  $\mathbf{v}$ ,  $\mathbf{r}$  и  $\mathbf{s}$  – некоторые вектора. Ясно, что

$$\|A \otimes B\| = \|(\mathbf{u} \otimes \mathbf{v}^T) \otimes (\mathbf{r} \otimes \mathbf{s}^T)\| = (\mathbf{v}^T \otimes \mathbf{r}) \otimes \|\mathbf{u}\| \otimes \|\mathbf{s}\|.$$

Предположим, что для любого  $k = 1, 2, \dots$ , справедливо представление  $A(k) = \mathbf{u}(k) \otimes \mathbf{v}^T(k)$ . Тогда для матрицы  $A_k = A(1) \otimes \dots \otimes A(k)$  будем иметь

$$\begin{aligned} \|A_k\| &= \|\mathbf{u}(1)\| \otimes \|\mathbf{v}(k)\| \otimes \bigotimes_{i=1}^{k-1} \mathbf{v}(i)^T \otimes \mathbf{u}(i+1) \\ &= \|\mathbf{u}(1)\| + \|\mathbf{v}(k)\| + \sum_{i=1}^{k-1} \mathbf{v}(i)^T \otimes \mathbf{u}(i+1). \end{aligned}$$

В этом случае константа Ляпунова равна

$$\lambda = \lim_{k \rightarrow \infty} \frac{1}{k} \|A_k\| = \mathbb{E}[\mathbf{v}(1)^T \otimes \mathbf{u}(2)].$$

Нетрудно проверить, что произведение любых двух матриц  $A = (a_{ij})$  и  $B = (b_{ij})$  может быть представлено в виде

$$A \otimes B = \bigoplus_{i=1}^n \mathbf{a}_i \otimes \mathbf{b}^i,$$

где  $\mathbf{a}_i = (a_{1i}, \dots, a_{ni})^T$ ,  $\mathbf{b}^i = (b_{i1}, \dots, b_{in})$ . Заметим, что при этом

$$\|A \otimes B\| = \bigoplus_{i=1}^n \|\mathbf{a}_i\| \otimes \|\mathbf{b}^i\|.$$

Рассмотрим две последовательные матрицы  $A(k)$  и  $A(k+1)$ . Очевидно, что для любого  $j = 1, \dots, n$ , выполняется неравенство

$$A(k) \otimes A(k+1) \geq \mathbf{a}_j(k) \otimes \mathbf{a}^j(k+1),$$

где  $\mathbf{a}_j(k)$  и  $\mathbf{a}^j(k+1)$  –  $j$ -й столбец матрицы  $A(k)$  и  $j$ -я строка матрицы  $A(k+1)$  соответственно.

Тогда при  $k = 2m$  имеем неравенство

$$\|A_k\| \geq \|\mathbf{a}_j(1)\| \otimes \|\mathbf{a}^j(k)\| \otimes \bigotimes_{i=1}^{m-1} \mathbf{a}^j(2i) \otimes \mathbf{a}_j(2i+1),$$

откуда следует нижняя оценка

$$\lambda \geq \frac{1}{2} \bigoplus_{j=1}^n \mathbb{E}[\mathbf{a}^j(1) \otimes \mathbf{a}_j(2)]. \quad (6)$$

#### Пример 4.

Вычислим оценку (6) для системы (5). Учитывая, что

$$\begin{aligned} \mathbf{a}^1(1) &= (\alpha_1, \beta_1), & \mathbf{a}^2(1) &= (\gamma_1, \delta_1), \\ \mathbf{a}_1(2) &= (\alpha_2, \gamma_2)^T, & \mathbf{a}_2(2) &= (\beta_2, \delta_2)^T, \end{aligned}$$

получим

$$\lambda \geq \frac{1}{2} (\mathbb{E}[\alpha_1 \otimes \alpha_2 \oplus \beta_1 \otimes \gamma_2] \oplus \mathbb{E}[\gamma_1 \otimes \beta_2 \oplus \delta_1 \otimes \delta_2]) = 1,375.$$

Пусть  $A$  и  $B$  – случайные матрицы. Для математического ожидания  $\mathbb{E}\|A \otimes B\|$  выполняется неравенство

$$\mathbb{E}\|A \otimes B\| \geq \mathbb{E} \left[ \bigoplus_{i=1}^n \|\mathbf{a}_i\| \otimes \mathbb{E}\|\mathbf{b}^i\| \right] \geq \mathbb{E} \left[ \bigoplus_{i=1}^n \|\mathbf{a}_i\| \right] \otimes \min_{1 \leq i \leq n} \mathbb{E}\|\mathbf{b}^i\|.$$

Используя обозначение

$$\nu(B) = \min_{1 \leq i \leq n} \mathbb{E}\|\mathbf{b}^i\|,$$



окончательно запишем

$$\mathbb{E}\|A \otimes B\| \geq \mathbb{E}\|A\| \otimes \nu(B).$$

Последовательное применение последнего неравенства к матрице  $A_k$  позволяет заключить, что

$$\mathbb{E}\|A_k\| \geq E\|A(1)\| \otimes \bigotimes_{i=2}^k \nu(A(i)),$$

откуда следует

$$\lambda \geq \nu(A(1)).$$

Аналогично можно показать, что  $\lambda \geq \nu(A^T(1))$ . Объединив оба неравенства, имеем оценку

$$\lambda \geq \nu(A(1)) \oplus \nu(A^T(1)). \quad (7)$$

**Пример 5.**

Применение оценки (7) к системе (5) дает

$$\lambda \geq \min\{\mathbb{E}[\alpha_1 \oplus \beta_1], \mathbb{E}[\gamma_1 \oplus \delta_1]\} = 1,5.$$

## 4.2 Псевдоскалярные матрицы

Будем называть матрицу  $A$  псевдоскалярной, если для любого вектора  $\mathbf{u}$  выполняется хотя бы одно из равенств

$$\|A \otimes \mathbf{u}\| = \|A\| \otimes \|\mathbf{u}\|, \quad \|A^T \otimes \mathbf{u}\| = \|A^T\| \otimes \|\mathbf{u}\|.$$

Очевидно, что если  $A$  – псевдоскалярная матрица, то для любой матрицы  $B$  будет выполняться по крайней мере одно из равенств

$$\|A \otimes B\| = \|A\| \otimes \|B\|, \quad \|B \otimes A\| = \|A\| \otimes \|B\|.$$

Пусть  $A(k)$  – псевдоскалярная матрица для любого  $k = 1, 2, \dots$ . Ясно, что тогда

$$\|A_k\| = \bigotimes_{i=1}^k \|A(i)\|$$

и следовательно,

$$\lambda = \mathbb{E}\|A(1)\|.$$

Легко видеть, что матрица, все элементы которой равны, является псевдоскалярной. В частности, псевдоскалярной матрицей будет нулевая матрица, все элементы которой равны 0. Кроме того, нетрудно проверить, что произведение любой матрицы  $A$  и нулевой матрицы представляет собой псевдоскалярную матрицу, причем  $\|A \otimes 0\| = \|A\|$ .

Будем называть матрицу  $A$  неразложимой, если выполняется условие  $a_{ij} > \varepsilon$  при всех  $i = 1, \dots, n$ , и  $j = 1, \dots, n$ .

Предположим, что матрица  $A(k)$  является неразложимой для любого  $k = 1, 2, \dots$ . При  $k = 2m$  будем иметь

$$\begin{aligned} \mathbb{E}\|A_k\| &\geq \mathbb{E} \left\| \bigotimes_{i=1}^m A(2i-1) \otimes \mathbb{E}[A(2i)] \right\| \\ &\geq \mathbb{E} \left\| \bigotimes_{i=1}^m A(2i-1) \otimes 0 \right\| \otimes \bigotimes_{i=1}^m \mu(\mathbb{E}[A(2i)]) \\ &= m\mathbb{E}\|A(1)\| + m\mu(\mathbb{E}[A(1)]), \end{aligned}$$

где  $\mu(A) = \min\{a_{ij} | 1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq n\}$  для любой матрицы  $A$ .

Из полученного неравенства следует оценка для случая неразложимой матрицы  $A(1)$

$$\lambda \geq \frac{1}{2}\mathbb{E}\|A(1)\| + \frac{1}{2}\mu(\mathbb{E}[A(1)]). \quad (8)$$

**Пример 6.**

Для системы (5) имеем  $\mathbb{E}\|A(1)\| \approx 2,0833$ ,  $\mu(\mathbb{E}[A(1)]) = 1$ . Тогда оценка (8) принимает вид

$$\lambda \geq \frac{1}{2}(2,0833 + 1) \approx 1,5416.$$

Следующее утверждение представляет достаточные условия для того, чтобы матрица являлась псевдоскалярной.

**Лемма 1.** Если матрица  $A$  удовлетворяет хотя бы одному из условий:

- 1) для любых двух столбцов  $\mathbf{a}_{j_1}$ ,  $\mathbf{a}_{j_2}$  выполняется  $\|\mathbf{a}_{j_1}\| = \|\mathbf{a}_{j_2}\|$ ;

2) для любых двух строк  $\mathbf{a}^{i_1}, \mathbf{a}^{i_2}$  выполняется  $\|\mathbf{a}^{i_1}\| = \|\mathbf{a}^{i_2}\|$ ;

то  $A$  является псевдоскалярной.

**Доказательство.** Предположим, что матрица  $A$  удовлетворяет достаточному условию для столбцов:  $\|\mathbf{a}_{j_1}\| = \|\mathbf{a}_{j_2}\|$  для любых  $j_1, j_2$ . Тогда для произвольного вектора  $\mathbf{u}$  будем иметь

$$\begin{aligned} \|A \otimes \mathbf{u}\| &= \bigoplus_{i=1}^n \bigoplus_{j=1}^n a_{ij} \otimes u_j = \bigoplus_{j=1}^n \left( u_j \otimes \bigoplus_{i=1}^n a_{ij} \right) \\ &= \bigoplus_{j=1}^n (u_j \otimes \|\mathbf{a}_j\|) = \left( \bigoplus_{j=1}^n u_j \right) \otimes \left( \bigoplus_{j=1}^n \|\mathbf{a}_j\| \right) = \|\mathbf{u}\| \otimes \|A\|. \end{aligned}$$

Условие для строк рассматривается аналогично. ■

## 5 Разложение матриц

**Теорема 2.** Любую матрицу  $A$  можно представить в виде

$$A = \mathbf{u} \otimes \mathbf{v}^T + S, \quad (9)$$

где  $\mathbf{u}, \mathbf{v}$  – некоторые вектора,  $\mathbf{u} > \varepsilon, \mathbf{v} > \varepsilon$ ;  $S$  – псевдоскалярная матрица такая, что  $\|S\| = 0$ .

**Доказательство.** Очевидно, что для построения разложения (9) необходимо найти такие конечные вектора  $\mathbf{u}$  и  $\mathbf{v}$ , для которых матрица  $B = A - \mathbf{u} \otimes \mathbf{v}^T$  будет являться псевдоскалярной и  $\|B\| = 0$ . С этой целью потребуем, чтобы  $B$  удовлетворяла условию:  $\|\mathbf{b}_j\| = 0$  для всех  $j = 1, \dots, n$ .

Для каждого  $j$  запишем

$$0 = \|\mathbf{b}_j\| = \bigoplus_{i=1}^n (a_{ij} - u_i \otimes v_j) = \bigoplus_{i=1}^n (a_{ij} - u_i) - v_j,$$

откуда получим выражение для определения  $v_j$ :

$$v_j = \bigoplus_{i=1}^n (a_{ij} - u_i).$$

Таким образом показано, что любая пара векторов

$$\mathbf{u} = (u_1, \dots, u_n)^T > \varepsilon, \quad \mathbf{v}^T = \mathbf{u}^* \otimes A,$$

где  $\mathbf{u}^* = -\mathbf{u}^T$ , обеспечивает разложение матрицы  $A$  вида (9). ■

### 5.1 Построение верхних оценок

По теореме 2 для каждой матрицы  $A(k)$ ,  $k = 1, 2, \dots$ , найдутся такие вектора  $\mathbf{u}(k)$  и  $\mathbf{v}(k)$ , а также псевдоскалярная матрица  $S(k)$ , удовлетворяющая условию  $\|S(k)\| = 0$ , для которых будет выполняться равенство

$$A(k) = \mathbf{u}(k) \otimes \mathbf{v}(k)^T + S(k).$$

Тогда с учетом (1) будем иметь

$$\begin{aligned} \|A_k\| &= \|A(1) \otimes \dots \otimes A(k)\| \\ &\leq \left\| \bigotimes_{i=1}^k \mathbf{u}(i) \otimes \mathbf{v}(i)^T + \bigotimes_{i=1}^k S(i) \right\| \leq \left\| \bigotimes_{i=1}^k \mathbf{u}(i) \otimes \mathbf{v}(i)^T \right\| + \left\| \bigotimes_{i=1}^k S(i) \right\| \\ &= \|\mathbf{u}(i)\| \otimes \|\mathbf{v}(k)\| \otimes \bigotimes_{i=1}^{k-1} \mathbf{v}^T(i) \otimes \mathbf{u}(i+1). \end{aligned}$$

Теперь можно вычислить верхнюю оценку

$$\lambda \leq \mathbb{E}[\mathbf{v}^T(1) \otimes \mathbf{u}(2)].$$

Выразим вектор  $\mathbf{v}(1)$  через  $\mathbf{u}(1)$  также, как в теореме 2. Запишем полученную оценку в виде

$$\lambda \leq \mathbb{E}[\mathbf{u}^*(1) \otimes A(1) \otimes \mathbf{u}(2)]. \quad (10)$$

Ясно, что (10) определяет не одну, а целое семейство оценок. Выбор оптимальной оценки из указанного семейства не является очевидным и требует дальнейшего исследования. Ниже приведен пример построения и расчета одной из оценок в случае  $(2 \times 2)$ -матриц.

#### Пример 7.

Рассмотрим систему (5) и выберем элементы вектора  $\mathbf{u}(1)$  следующим образом:

$$u_1(1) = 0, \quad u_2(1) = \frac{1}{2}(\alpha_1^{-1} \otimes \beta_1^{-1} \otimes \gamma_1 \otimes \delta_1).$$

Вычисление координат вектора  $\mathbf{v}(1)$  дает

$$\begin{aligned} v_1(1) &= \frac{1}{2}(\alpha_1 \otimes \delta_1^{-1} \otimes (\alpha_1 \otimes \delta_1 \oplus \beta_1 \otimes \gamma_1)), \\ v_2(1) &= \frac{1}{2}(\beta_1 \otimes \gamma_1^{-1} \otimes (\alpha_1 \otimes \delta_1 \oplus \beta_1 \otimes \gamma_1)). \end{aligned}$$

Теперь запишем

$$\begin{aligned} \mathbf{v}^T(1) \otimes \mathbf{u}(2) &= \frac{1}{2} \left( (\alpha_1 \otimes \delta_1^{-1} \otimes (\alpha_1 \otimes \delta_1 \oplus \beta_1 \otimes \gamma_1)) \right. \\ &\quad \left. \oplus (\beta_1 \otimes \gamma_1^{-1} \otimes (\alpha_1 \otimes \delta_1 \oplus \beta_1 \otimes \gamma_1)) \otimes \alpha_2^{-1} \otimes \beta_2^{-1} \otimes \gamma_2 \otimes \delta_2 \right). \end{aligned}$$

После вычисления математического ожидания, окончательно получим

$$\lambda \leq \mathbb{E}[\mathbf{v}^T(1) \otimes \mathbf{u}(2)] = \frac{123}{64} \approx 1,9219.$$

## Список литературы

- [1] **Baccelli F., Cohen G., Olsder G.J., Quadrat J.-P.** Synchronization and Linearity. – Chichester: Wiley, 1992.
- [2] **Krivulin N.K.** Max-plus algebra models of queueing networks // Proc. Intern. Workshop on Discrete Event Systems WODES'96. – London: IEE, 1996. – P. 76–81.
- [3] **Olsder G.J., Resing J.A.C., De Vries R.E., Keane M.S., Hooghiemstra G.** Discrete event systems with stochastic processing time // IEEE Transactions on Automatic Control. – 1990. – Vol. 35. – N 3. – P. 299-302.
- [4] **Jean-Marie A.** Analytical computation of Lyapunov exponents in stochastic event graphs // Performance Evaluation of Parallel and Distributed Systems; Solution Methods / Ed. by O. Boxma, G. Koole. – CWI Tracts, 1994. – P. 309-341.
- [5] **Krivulin N.K.** Products of random matrices and queueing systems performance evaluation // Simulation 2001: Proc. 4th St. Petersburg Workshop on Simulation / Ed. by S.M. Ermakov, Yu.N. Kashtanov and V.B. Melas. – NII Chemistry St. Petersburg University Publishers, 2001. – P. 304-309.
- [6] **Маслов В.П., Колокольцов В.Н.** Идемпотентный анализ и его применение в оптимальном управлении. – М.: Физматлит, 1994.

- [7] **Романовский И.В.** Оптимизация стационарного управления дискретным детерминированным процессом динамического программирования // Кибернетика. – 1967. – N 2. – С. 66-78.
- [8] **Воробьев Н.Н.** Экстремальная алгебра положительных матриц // Elektronische Informationsverarbeitung und Kybernetik. – 1967. – Bd. 3, N 1. – S. 39-72.
- [9] **Kingman J.F.C.** Subadditive ergodic theory // Annals of Probability. – 1973. – Vol. 1. – P. 883-909.