

**МАТЭМАТЫКА**

УДК 517.977

*И. В. ГАЙШУН<sup>1</sup>, В. В. ГОРЯЧКИН<sup>2</sup>, В. В. КРАХОТКО<sup>2</sup>*

**ОЦЕНКА РЕШЕНИЙ ДВУХПАРАМЕТРИЧЕСКОЙ ДИСКРЕТНОЙ СИСТЕМЫ  
С ИНТЕРВАЛЬНЫМИ КОЭФФИЦИЕНТАМИ**

<sup>1</sup>*Институт математики НАН Беларуси*

<sup>2</sup>*Белорусский государственный университет*

*(Поступила в редакцию 11.07.2014)*

**Введение.** Многомерные дискретные системы находят широкое применение в различных разделах науки и техники (см., напр. [1–4]). Ряд теоретических результатов, относящихся к таким системам, изложен в монографии [4]. Предлагаемая статья посвящена многомерным дискретным системам, у которых коэффициенты точно неизвестны и могут изменяться произвольным образом в некоторых интервалах.

В работе приняты следующие обозначения. Если  $A$  – матрица с действительными элементами  $a_{ij}$ , то запись  $A \geq 0$  ( $A > 0$ ,  $A \leq 0$ ,  $A < 0$ ) означает, что  $a_{ij} \geq 0$  ( $a_{ij} > 0$ ,  $a_{ij} \leq 0$ ,  $a_{ij} < 0$ );  $|A|$  – это матрица с элементами  $|a_{ij}|$ .

**1. Многомерные дискретные системы с неопределенными коэффициентами.** Пусть  $A_0$ ,  $D_0$ ,  $B_0$  – фиксированные матрицы с действительными элементами размеров  $n \times n$ ,  $n \times n$ ,  $n \times m$ ;  $\Delta A$ ,  $\Delta D$ ,  $\Delta B$  – заданные неотрицательные матрицы таких же размеров. Рассматриваются многомерные дискретные системы

$$x(t+1, s) = Ax(t, s+1) + Dx(t, s) + Bu(t, s), \quad (1)$$

коэффициенты которых неизвестны и удовлетворяют неравенствам

$$|A - A_0| \leq \Delta A, |D - D_0| \leq \Delta D, |B - B_0| \leq \Delta B. \quad (2)$$

Независимые переменные  $t$  и  $s$  изменяются в множестве  $\mathbf{Z}_+$  – положительных целых чисел и в множестве  $\mathbf{Z}$  целых чисел соответственно. Функция  $u: \mathbf{Z}_+ \times \mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{R}^m$  трактуется как управление, принимающее значения в множестве  $U \subset \mathbf{R}^m$ .

При любом начальном условии  $x(0, s) = \alpha(s)$  и при фиксированных матрицах  $A$ ,  $D$ ,  $B$  и фиксированном управлении  $u(t, s)$  система (1) имеет единственное решение, которое определяется следующим образом [5]:

$$x(t, s) = \sum_{j=0}^t G(t, j)\alpha(s+j) + \sum_{i=0}^{t-1} \sum_{j=0}^{t-i-1} G(t-i-1, j)Bu(i, s+j), \quad (3)$$

где матрицы  $G(i, j)$  находятся из рекуррентных соотношений

$$\begin{aligned} G(i+1, j) &= AG(i, j-1) + DG(i, j), \\ G(0, 0) &= E, G(i, j) = 0 \quad (j < 0 \text{ или } i < j). \end{aligned} \quad (4)$$

Далее предполагается, что начальное условие  $\alpha(s)$  может изменяться согласно неравенству

$$|\alpha(s) - \alpha_0(s)| \leq \Delta\alpha(s), \quad (5)$$

где  $\alpha_0(s)$  и  $\Delta\alpha(s)$  – известные  $n$ -вектор функции, при этом  $\Delta\alpha(s)$  – вектор с неотрицательными компонентами.

Выберем какое-либо управление  $u = u(t, s)$ . Совокупность всех решений системы (1), когда матрицы  $A, D, B$  независимо пробегает неравенства (2), а функция  $\alpha(s)$  – неравенство (5), обозначим через  $X(t, s, u)$  и назовем пучком решений. Сечением в точке  $(\tau, \sigma) \in \mathbf{Z}_+ \times \mathbf{Z}$  этого пучка назовем множество  $X(\tau, \sigma, u) \subset \mathbf{R}^n$ , полученное из семейства  $X(t, s, u)$  при  $t = \tau, s = \sigma$ .

**2. Оценка сечения пучка решений.** Пусть  $X(\tau, \sigma, u)$  – сечение пучка решений. Рассмотрим задачу построения параллелепипеда  $P(u) \subset \mathbf{R}^n$  с ребрами, параллельными координатным осям, содержащего множество  $X(\tau, \sigma, u)$ . Для решения этой задачи нам потребуется ряд вспомогательных утверждений.

Обозначим через  $G_0(i, j), G_{|0|}(i, j), \hat{G}(i, j)$  матрицы, полученные при  $A = A_0, D = D_0; A = |A_0|, D = |D_0|; A = |A_0| + \Delta A, D = |D_0| + \Delta D$ .

**Л е м м а 1.** Для любых матриц  $A, D$ , удовлетворяющих неравенствам (2), справедливы оценки

$$\begin{aligned} |G(i, j) - G_0(i, j)| &\leq \hat{G}(i, j) - G_{|0|}(i, j); \\ |G(i, j)| - \hat{G}(i, j) &\leq 0; \end{aligned}$$

кроме того,

$$|G_0(i, j)| - G_{|0|}(i, j) \leq 0 \quad (6)$$

$$(i = 0, 1, 2, \dots, j = 0, 1, 2, \dots).$$

**Д о к а з а т е л ь с т в о.** Докажем неравенства (6). Для этого воспользуемся математической индукцией по индексу  $i$ . Очевидно, при  $i = 0$  это неравенство выполняется. Предположим, что оно выполняется при некотором  $i$  и проверим его для  $i + 1$ . Но это действительно так, поскольку

$$|G_0(i + 1, j)| - G_{|0|}(i + 1, j) \leq |A_0|(|G_0(i, j - 1)| - G_{|0|}(i, j - 1)) + |D_0|(|G_0(i, j)| - G_{|0|}(i, j)) \leq 0.$$

Остальные неравенства, фигурирующие в лемме, доказываются аналогично.

Очевидно,  $\Delta G(i, j) = \hat{G}(i, j) - G_{|0|}(i, j) \geq 0$ , поэтому из леммы 1 следует, что  $|G(i, j) - G_0(i, j)| \leq \Delta G(i, j)$ .

**Л е м м а 2.** Для любых матриц  $A, D, B$ , удовлетворяющих неравенствам (2), имеет место неравенство

$$|G(i, j)B - G_0(i, j)B_0| \leq (|G_0(i, j)| + \Delta G(i, j))\Delta B + \Delta G(i, j)|B_0|.$$

**Д о к а з а т е л ь с т в о** вытекает из следующих соотношений:

$$\begin{aligned} |G(i, j)B - G_0(i, j)B_0| &= |G(i, j)B - G_0(i, j)B + G_0(i, j)B - G_0(i, j)B_0| \leq \\ &\leq \Delta G(i, j)|B| + |G_0(i, j)|\Delta B \leq (|G_0(i, j)| + \Delta G(i, j))\Delta B + \Delta G(i, j)|B_0|. \end{aligned}$$

Фиксируем числа  $\tau, \sigma$  и введем в рассмотрение вектор-столбцы

$$\alpha = (\alpha(\sigma), \alpha(\sigma + 1), \dots, \alpha(\sigma + \tau)), \alpha_0 = (\alpha_0(\sigma), \alpha_0(\sigma + 1), \dots, \alpha_0(\sigma + \tau)),$$

$$\Delta \alpha = (\Delta \alpha(\sigma), \Delta \alpha(\sigma + 1), \dots, \Delta \alpha(\sigma + \tau)),$$

$$u = (u(0, \sigma), \dots, u(0, \sigma + \tau - 1), u(1, \sigma), \dots, u(\tau - 1, \sigma))$$

и матрицы

$$L = (G(\tau, 0), G(\tau, 1), \dots, G(\tau, \tau)), L_0 = (G_0(\tau, 0), G_0(\tau, 1), \dots, G_0(\tau, \tau)),$$

$$M = (G(\tau - 1, 0)B, \dots, G(\tau - 1, \tau - 1)B, G(\tau - 2, 0)B, \dots, G(0, 0)B),$$

$$M_0 = (G_0(\tau - 1, 0)B_0, \dots, G_0(\tau - 1, \tau - 1)B_0, G_0(\tau - 2, 0)B_0, \dots, G_0(0, 0)B_0).$$

В силу лемм 1, 2 справедливы оценки

$$|L - L_0| \leq \Delta L, |M - M_0| \leq \Delta M,$$

где

$$\Delta L = (\Delta G(\tau, 0), \Delta G(\tau, 1), \dots, \Delta G(\tau, \tau)),$$

$$\begin{aligned} \Delta M = & (|G_0(\tau - 1, 0)| + \Delta G(\tau - 1, 0))\Delta B + \Delta G(\tau - 1, 0)|B_0|, \dots, \\ & (|G_0(\tau - 1, \tau - 1)| + \Delta G(\tau - 1, \tau - 1))\Delta B + \Delta G(\tau - 1, \tau - 1)|B_0|, \\ & (|G_0(\tau - 2, 0)| + \Delta G(\tau - 2, 0))\Delta B + \Delta G(\tau - 2, 0)|B_0|, \dots, (|G_0(0, 0)| + \Delta G(0, 0))\Delta B + \Delta G(0, 0)|B_0|. \end{aligned}$$

Кроме того, произвольный элемент  $x(\tau, \sigma, u)$  сечения  $X(\tau, \sigma, u)$  пучка решений может быть представлен в виде

$$x(\tau, \sigma, u) = L\alpha + Mu.$$

Оценим разность  $|x(\tau, \sigma, u) - x_0(\tau, \sigma, u)|$ , где  $x_0(\tau, \sigma, u)$  – решение системы (1) при  $A = A_0$ ,  $D = D_0$ ,  $B = B_0$ ,  $\alpha(s) = \alpha_0(s)$ .

Воспользовавшись леммой 2, получим

$$|x(\tau, \sigma, u) - x_0(\tau, \sigma, u)| \leq (|L_0| + \Delta L)\Delta\alpha + \Delta L|\alpha_0| + \Delta M|u|.$$

Это значит, что справедлива

**Т е о р е м а.** Сечение  $X(\tau, \sigma, u)$  пучка решений  $X(t, s, u)$  содержится в параллелепипеде

$$P(u) = \{x \in \mathbf{R}^n : |x - x_0(\tau, \sigma, u)| \leq g + \Delta M|u|\},$$

где  $g = (|L_0| + \Delta L)\Delta\alpha + \Delta L|\alpha_0|$ .

**3. Задача терминального управления.** Пусть задан многогранник

$$F = \{x \in \mathbf{R}^n : Kx \leq f\},$$

где  $K$  –  $(q \times n)$ -матрица,  $f$  –  $q$ -вектор-столбец.

Задача терминального управления заключается в следующем: выбрать такое управление  $u^0 = u^0(t, s)$ , при котором сечение  $X(\tau, \sigma, u^0)$  в фиксированной точке  $(\tau, \sigma)$  содержится в множестве  $F$ . Однако, как легко убедиться, сформулированная задача разрешима не всегда. Поэтому поставим задачу терминального управления несколько иначе.

Пусть  $\varepsilon$  –  $q$ -вектор с неотрицательными координатами и  $F_\varepsilon = \{x \in \mathbf{R}^n : Kx \leq f + \varepsilon\}$  –  $\varepsilon$ -окрестность множества  $F$ . Требуется указать такое управление  $u^* = u^*(t, s)$ , что  $X(\tau, \sigma, u^*) \subset F_\varepsilon$  и сумма  $\varepsilon_1 + \varepsilon_2 + \dots + \varepsilon_q$  – минимальна. Минимальность суммы  $\varepsilon_1 + \varepsilon_2 + \dots + \varepsilon_q$  означает следующее: если для некоторого другого управления  $\hat{u} = \hat{u}(t, s)$  справедливо включение  $X(\tau, \sigma, \hat{u}) \subset F_\eta$ , то  $\varepsilon_1 + \varepsilon_2 + \dots + \varepsilon_q < \eta_1 + \eta_2 + \dots + \eta_q$ .

Сформулированная задача попадания в минимальную окрестность множества  $F$  является достаточно сложной. Поэтому рассмотрим более простую задачу о включении параллелепипеда  $P(u)$ , построенного в предыдущем разделе, в минимальную окрестность  $F_\varepsilon$ . Ясно, что условие  $P(u) \subset F_\varepsilon$  обеспечивает требование  $X(\tau, \sigma, u) \subset F_\varepsilon$ , т. е. разрешима задача терминального управления.

Используя результаты работ [6, 7], нетрудно прийти к выводу, что задача включения параллелепипеда  $P(u)$  в множество  $F_\varepsilon$  эквивалентна задаче нелинейного программирования

$$\begin{aligned} \varepsilon_1 + \varepsilon_2 + \dots + \varepsilon_q & \rightarrow \min, \\ KM_0u + |K|\Delta M|u| - \varepsilon & \leq f - KL_0\alpha_0 - |K|g = \xi, \\ \varepsilon & \geq 0, u \in U, \end{aligned} \tag{7}$$

где минимум берется по переменным  $u, \varepsilon$ .

В случае, когда  $U$  многогранник, следуя [7], введем в рассмотрение задачу линейного программирования

$$\begin{aligned} \varepsilon_1 + \varepsilon_2 + \dots + \varepsilon_q & \rightarrow \min, \\ KM_0u + |K|\Delta Mw - \varepsilon & \leq \xi, \\ \varepsilon & \geq 0, |u| \leq w, u \in U, \end{aligned} \tag{8}$$

в которой минимизация проводится по переменным  $u, \varepsilon, w$ . Связь между задачами (7) и (8) описывается следующими утверждениями, доказанными в работе [7, с. 145].

1. Пусть  $P_1$  и  $P_2$  – множества планов задач (7) и (8). Тогда  $P_1$  есть ортогональная проекция множества  $P_2$  на подпространство переменных  $u, \varepsilon, w$ .
2. Оптимальный план  $u^*, \varepsilon^*, w^*$  задачи (8) существует, при этом пара  $u^*, \varepsilon^*$  является решением задачи (7).

Сформулированные утверждения дают конструктивный способ решения задачи терминального управления попадания в минимальную окрестность множества  $F$ .

### Литература

1. Прэнтт У. Цифровая обработка изображений: в 2 кн. М., 1982. Кн. 1.
2. Прэнтт У. Цифровая обработка изображений: в 2 кн. М., 1982. Кн. 2.
3. Kaczorek T. Two-dimensional linear systems. Berlin, 1985.
4. Гайшун И. В. Многомерные системы управления. Минск, 1996.
5. Гайшун И. В., Горячкин В. В. // Изв. АН БССР. Сер. физ.-мат. наук. 1989. № 4. С. 3–8.
6. Ащепков Л. Т. // Журн. вычисл. математики и мат. физики. 1980. № 2. С. 510–513.
7. Ащепков Л. Т., Бадам У. Модели и методы повышения живучести управляемых систем. Владивосток, 2006.

*I. V. GAISHUN, V. V. GORYACHKIN, V. V. KRAKHOTKO*

### ESTIMATES OF SOLUTIONS OF TWO-PARAMETER DISCRETE SYSTEMS WITH INTERVAL COEFFICIENTS

#### Summary

External evaluations of trajectories for a stationary two-parameter discrete system with interval coefficients were obtained, with the use of which a constructive method of management, resulting in a minimum set of solutions in a neighborhood of a given polyhedron, was proposed.