

## ПРИМЕНЕНИЕ МЕТОДОВ ЧЕБЫШЕВСКИХ ТОЧЕК ПРИ ИССЛЕДОВАНИЯХ ДИНАМИЧЕСКИХ СИСТЕМ

Рассматриваются методы чебышевских точек в задачах исследования динамических систем при аппроксимации множеств достижимости множествами простой структуры: шарами, кубами, параллелепипедами.

**Ключевые слова:** аппроксимация; выпуклый многогранник; динамическая система; задача линейного программирования; чебышевский центр.

Т. И. БЕЛЫХ

PhD in Physical and Mathematical Sciences, Associate Professor,  
Baikal State University of Economics and Law

## METHODS OF CHEBYSHEV POINTS IN STUDYING DYNAMICAL SYSTEMS

The article deals with the methods of Chebyshev points in studying dynamical systems while approximating attainability sets by the sets of a simple structure: balls, cubes, parallelepipeds.

**Keywords:** approximation; convex polyhedron; dynamic system; linear programming problem; Chebyshev center.

Математическая модель поведения некоторого объекта во времени описывается системой линейных разностных уравнений [2]:

$$x^{i+1} = x^i + A_i x^i + B_i u^i, \quad x(0) = x^0, \quad i = 1, 2, \dots, T; \quad (1)$$

$$\begin{aligned} x^i \in R_x^i &= \{x^i \in E^n : C^i x^i \leq c^i\} \subset E^n; \\ u^i \in R_u^i &= \{u^i \in E^m : A^i u^i \leq b^i\} \subset E^m, \end{aligned} \quad (2)$$

где  $C^i$  —  $(r_i \times n)$  матрица,  $c^i \in E^{r_i}$ ;  $A^i$  —  $(l_i \times m)$  матрица,  $b^i \in E^{l_i}$ .

Множество достижимости системы (1), (2) в момент времени  $i$  обозначим через  $X^i$ . Задача состоит в том, чтобы во множество  $X^i \cap R_x^i$  вписать  $n$ -мерный шар (куб)  $\underline{B}^i$  максимального объема и вокруг множества  $X^i \cap R_x^i$  описать параллелепипед  $\bar{B}^i$  минимального объема. Очевидно, что справедливы следующие включения:  $\underline{B}^i \subset X^i \cap R_x^i \subset \bar{B}^i$ . Множества  $\underline{B}^i$  и  $\bar{B}^i$  будем называть простейшими аппроксимациями множества достижимости  $X^i \cap R_x^i$ .

В математической литературе известны более точные аппроксимации множеств достижимости, например, эллипсоидами [6], выпуклыми многогранниками [5]. Однако именно аппроксимации множеств достижимости шарами, кубами, параллелепипедами,

несмотря на их грубость, наиболее часто применяются при практических исследованиях динамических систем, например в задачах развития систем энергетики в условиях неопределенности.

Рекуррентно выражая правую часть каждого уравнения системы линейных разностных уравнений (1) через начальные условия, будем иметь:

$$\begin{aligned} x^i &= \prod_{j=0}^{i-1} (E + A_j) x^0 + \prod_{j=1}^{i-1} (E + A_j) B_0 u^0 + \\ &+ \prod_{j=2}^{i-1} (E + A_j) B_1 u^1 + \dots + B_{i-1} u^{i-1}. \end{aligned}$$

После соответствующих обозначений, получим

$$x^i = D^i s^i + d^i,$$

где  $D^i$  — матрица размерности  $(n \times (m \times i))$ ;  $d^i \in E^n$  — заданный вектор;  $s^i = (u^0, \dots, u^{i-1})^T \in E^{m \times i}$ .

Задача, которую мы сформулировали, эквивалентна аппроксимации вписанным шаром (кубом) максимального объема не пустого и ограниченного множества

$$R^i = \{x^i \in E^n : x^i = D^i s^i + d^i, \bar{A}^i s^i \leq \bar{b}^i, x^i \in R_x^i\}, \quad (3)$$

где  $\bar{A}^i = (A^0, \dots, A^{i-1})^T$  — матрица размерности  $(l_i \times (m \times n))$ ;  $\bar{b}^i = (b^0, \dots, b^{i-1})^T \in E^{m \times i}$ .

Известно [1], что решение задачи об аппроксимации выпуклого многогранника  $R$ , заданного явно, максимальным шаром (кубом)  $\underline{B}^i$  с центром в точке  $x^i$  радиуса  $r^i$  эквивалентно решению задачи линейного программирования вида:

$$\min\{x_{n+1} : \sum_{j=1}^n c_{kj}x_j - c_k \leq N_k x_{n+1}, k = \overline{1, r_i}\},$$

где  $x^i$  — центр шара (куба);  $r^i = x_{n+1}$  — радиус шара (куба);  $N_k = \sqrt{\sum_{j=1}^n c_{kj}^2}$  — для шара;  $N_k = \sqrt{\sum_{j=1}^n |c_{kj}|}$  — для куба.

Точку  $x^i$  называют чебышевской точкой системы линейных алгебраических неравенств:  $C^i x \leq c^i$  [4].

Решение задачи (3) осложняется неявным заданием множеств  $R^i$ .

Пусть  $\{x^{i0}, x_{n+1}^{i0}\}$  чебышевский центр множеств  $R_x^i \supset R^i$ , причем  $x^{i0} \in R^i$ . Найдем  $s^{i0}, \alpha^{i0}$  из решения задачи:

$$\min_{\|\alpha'\| \leq 1} \max_{x \in R^i} \alpha^{i0'}(x^i - x^{i0}) = \min_{\|\alpha'\| \leq 1} \max_{s \in R_s^i} \alpha^{i0'}(D^i s^i - \bar{x}^{i0}),$$

где  $R_s^i = \{s^i : \bar{A}^i s^i \leq b^i\}$ ;  $\bar{x}^{i0} = d^i - x^{i0}$ .

Согласно построению точка  $\bar{x}^{i0} = D^i s^{i0} + d^i$  принадлежит границе  $R^i$ . В том случае, если точка  $\bar{x}^{i0}$  не содержится внутри множества  $\underline{B}^0$ , т.е.  $\bar{x}^{i0} \in \text{int } \underline{B}^0$ , то  $\underline{B}^0$  есть шар максимального объема, вписанный в  $R^i$ , т.е.  $\underline{B}^0$  — решение исходной задачи. Если это не так, то построим полупространство  $\alpha^{i0'}(x^i - \bar{x}^{i0}) \leq 0$ , опорное в точке  $\bar{x}^{i0}$  к множеству  $R^i$  и отсекающее от множества  $R^i$  часть шара  $\underline{B}^0$ . После этого сформируем множество

$$R^{i1} = \{x^i : x^i \in R_x^i, \alpha^{i0'}(x^i - \bar{x}^{i0}) \leq 0\}.$$

Найдем шар максимального объема  $\underline{B}^{i1}$ , вписанный в  $R^{i1} \supset R^i$ , с центром в точке  $x^{i1}$ . Пусть точка  $x^{i1}$  принадлежит  $R^{i1}$ . Проверим,

содержится ли шар  $\underline{B}^{i1}$  во множестве  $R^i$ . Для этого найдем  $s^{i1}, \alpha^{i1}$  из решения задачи

$$\min_{\|\alpha'\| \leq 1} \max_{s \in R_s^i} \alpha^{i1'}(D^i s^i - \bar{x}^{i1}),$$

где  $R_s^i = \{s^i : \bar{A}^i s^i \leq b^i\}$ ;  $\bar{x}^{i1} = d^i - x^{i1}$ .

Определим  $\bar{x}^{i1} = D^i s^{i1} + d^i$ . Если точка  $\bar{x}^{i1}$  не содержится внутри множества  $\underline{B}^{i1}$ , то  $\underline{B}^{i1}$  есть решение исходной задачи. Иначе построим полупространство  $\alpha^{i1'}(x^i - \bar{x}^{i1}) \leq 0$ , опорное в точке  $\bar{x}^{i1}$  к множеству  $R^i$  и отсекающее от множества  $R^i$  часть шара  $\underline{B}^{i1}$ . Затем найдем новое приближение и продолжим итерационный процесс. На  $k$ -ом шаге итерационного процесса  $\bar{x}^{ik}$  не принадлежит множеству  $R^{ik}$ . Тогда для построения отсечения решим вспомогательную задачу  $\min\{\|x - x^{ik}\| : x \in R^i\}$ . Пусть точка  $\bar{x}^{ik}$  разрешает вспомогательную задачу, положим  $\alpha^{ik} = \bar{x}^{ik} - x^{ik}$ . Построим отсекающее полупространство  $\alpha^{ik'}(x^i - \bar{x}^{ik}) \leq 0$ , не содержащее  $\bar{x}^{ik}$ . Сформируем множество  $R^{ik} = \{x : x \in R^{ik-1}, \alpha^{ik'}(x^i - \bar{x}^{ik}) \leq 0\}$ , найдем его чебышевский центр и продолжим итерационный процесс. Построенная последовательность шаров  $\underline{B}^k$  сходится к шару  $\underline{B}^*$ , разрешающему исходную задачу (1), (2). Доказательство аналогично [3].

Для того, чтобы вокруг множества  $X^i \cap R_x^i$  описать параллелепипед  $\bar{B}^i$  минимального объема, нужно решить  $2n$  задач линейного программирования вида:

$$\underline{x}_i = \arg\min\{x_i : x, s \in R^i\}, i = \overline{1, n};$$

$$\bar{x}_i = \arg\max\{x_i : x, s \in R^i\}, i = \overline{1, n}.$$

Тогда параллелепипед минимального объема  $\bar{B}^i$  имеет следующий вид:

$$\bar{B}^i = \{x : \underline{x}_i \leq x \leq \bar{x}_i\}, i = \overline{1, n}.$$

#### Список использованной литературы

1. Ащепков Л. Т. О построении максимального куба, вписанного в данную область / Л. Т. Ащепков // Журнал вычислительной математики и математической физики. — 1980. — № 2. — С. 510–513.
2. Белых Т. И. Методы чебышевских точек выпуклых множеств и их приложения / Т. И. Белых, В. П. Булатов, Э. Н. Яськова // Журнал вычислительной математики и математической физики. — 2008. — Т. 48, № 1. — С. 18–32.
3. Булатов В. П. Методы погружения в задачах оптимизации / В. П. Булатов. — Новосибирск : Наука, 1977. — 154 с.
4. Зуховицкий С. И. Линейное и выпуклое программирование / С. И. Зуховицкий, Л. И. Авдеева. — М. : Наука, 1964. — 460 с.
5. Лотов А. В. Численный метод построения множеств достижимости для линейных управляемых систем с фазовыми ограничениями / А. В. Лотов // Журнал вычислительной математики и математической физики. — 1975. — Т. 15, № 1. — С. 15–23.
6. Черноусько Ф. Л. Оптимальные гарантированные оценки неопределенностей при помощи эллипсоидов / Ф. Л. Черноусько // Известия АН СССР. Техническая кибернетика. — 1980. — № 3–5.

#### References

1. Ashchepkov L. T. O postroenii maksimal'nogo kuba, vpisanogo v dannuyu oblast' / L. T. Ashchepkov // Zhurnal vychislitel'noi matematiki i matematicheskoi fiziki. — 1980. — № 2. — S. 510–513.

2. Belykh T. I. Metody chebyshevskikh tochek vypuklykh mnozhestv i ikh prilozheniya / T. I. Belykh, V. P. Bulatov, E. N. Yas'kova // Zhurnal vychislitel'noi matematiki i matematicheskoi fiziki. — 2008. T. 48, № 1. — S. 18–32.
3. Bulatov V. P. Metody pogruzheniya v zadachakh optimizatsii / V. P. Bulatov. — Novosibirsk : Nauka, 1977. — 154 s.
4. Zukhovitskii S. I. Lineinoe i vypukloe programmirovaniye / S. I. Zukhovitskii, L. I. Avdeeva. — M. : Nauka, 1964. — 460 s.
5. Lotov A. V. Chislennyi metod postroeniya mnozhestv dostizhimosti dlya lineinykh upravlyaemykh sistem s fazovymi ogranicheniyami / A. V. Lotov // Zhurnal vychislitel'noi matematiki i matematicheskoi fiziki. — 1975. — T. 15, № 1. — S. 15–23.
6. Chernous'ko F. L. Optimal'nye garantirovannye otsenki neopredelennosti pri pomoshchi ellipsoidov / F. L. Chernous'ko // Izvestiya AN SSSR. Tekhnicheskaya kibernetika. — 1980. — № 3–5.

#### Информация об авторе

*Белых Татьяна Ивановна* — кандидат физико-математических наук, доцент, кафедра информатики и кибернетики, Байкальский государственный университет экономики и права, 664003, г. Иркутск, ул. Ленина, 11, e-mail: belych-ti@isea.ru.

#### Author

*Belykh Tatyana Ivanovna* — PhD in Physical and Mathematical Sciences, Associate Professor, Chair of Computer Science and Cybernetics, Baikal State University of Economics and Law, 11, Lenin Street, Irkutsk, 664003, e-mail: belych-ti@isea.ru.