

**МЕТОДИКА ПОСТРОЕНИЯ  
МНОЖЕСТВА ДОПУСТИМЫХ УПРАВЛЕНИЙ  
В СПЕКТРАЛЬНОЙ ОБЛАСТИ<sup>1</sup>**

**Рыбаков К.А. (Москва)**

*rkoffice@mail.ru*

Будем предполагать, что задана функция  $u(t): T = [t_0, t_1] \rightarrow \mathbb{R}^1$ . Система функций  $\{q(i, t)\}_{i=0}^{\infty}$  образует ортонормированный базис пространства  $L_2(T)$  [2], функции  $\{q(i, t)\}_{i=0}^{\infty}$  непрерывны либо односторонне непрерывны на  $T$ . Таким образом, если  $u(t) \in L_2(T)$ , то

$$u(t) = \sum_{i=0}^{\infty} u_i \cdot q(i, t), \quad t \in T,$$

где  $u_i$  — коэффициенты разложения функции  $u(t)$ :

$$u_i = (q(i, t), u(t))_{L_2(T)} = \int_{t_0}^{t_1} q(i, t)u(t)dt, \quad i = 0, 1, 2, \dots$$

Спектральной характеристикой  $U$  функции  $u(t)$ , определенной относительно базисной системы  $\{q(i, t)\}_{i=0}^{\infty}$ , называется [3, 4] упорядоченная совокупность коэффициентов разложения  $u_i$ , представленных в виде бесконечной матрицы-столбца (транспонированной матрицы-строки):

$$U = [u_0 \quad u_1 \quad u_2 \quad \dots]^T.$$

Преобразование, ставящее в соответствие функции ее спектральную характеристику, называют спектральным преобразованием и обозначают  $\mathbb{S}$ , тогда  $U = \mathbb{S}[u(t)]$ ,  $u(t) = \mathbb{S}^{-1}[U]$ ,  $\mathbb{S}^{-1}$  — обратное спектральное преобразование.

Наряду с точным представлением функции  $u(t)$  в виде ряда можно рассматривать задачу приближенного представления в виде частичной суммы:

$$u(t) \approx u_L(t) = \sum_{i=0}^{L-1} u_i q(i, t),$$

---

<sup>1</sup>Актуальные проблемы прикладной математики, информатики и механики. VIII Международная конференция, Воронеж, 12-14 декабря 2013 г.: Материалы конф. — Воронеж: Изд.-полиграф. центр «Научная книга», 2014. — С. 255–260.

где  $L$  называется порядком усечения спектральных характеристик [3, 4]. В этом случае спектральная характеристика представляется конечной матрицей-столбцом:

$$U_L = [u_0 \ u_1 \ \dots \ u_{L-1}]^T \in \mathbb{R}^L.$$

Пространство  $L_2(T)$  линейно, конечномерное подпространство  $L_2(T)_L$ , образованное первыми  $L$  базисными функциями  $q(0, t)$ ,  $q(1, t)$ ,  $\dots$ ,  $q(L-1, t)$ , линейно по построению:

$$L_2(T)_L = \text{Lin}\{q(0, t), q(1, t), \dots, q(L-1, t)\},$$

поэтому множество всех спектральных характеристик функций из  $L_2(T)_L$  совпадает с  $\mathbb{R}^L$ . Для функций из  $L_2(T)$  множество всех спектральных характеристик — пространство квадратично суммируемых последовательностей  $l_2$ .

Предположим, что для функций  $u(t)$  заданы дополнительные условия вида  $|u(t)| \leq v$ ,  $t \in T$ , часто используемые в задачах оптимального управления с ограничениями, т.е.  $u(t)$  — допустимые управления некоторой динамической системой,  $t$  — время. Задача построения множества допустимых управлений в спектральной области состоит в построении множества спектральных характеристик  $\mathbb{U}_L \subset \mathbb{R}^L$ , соответствующих функциям из

$$L_2(T)_L \cap \{u(t) : |u(t)| \leq v\}$$

при спектральном преобразовании  $\mathbb{S}$ .

Нетрудно показать, что множество  $\mathbb{U}_L$  — выпуклое, замкнутое, ограниченное подмножество  $\mathbb{R}^L$ , симметричное относительно нуля  $[0 \ 0 \ \dots \ 0]^T$ , соответствующего управлению  $u(t) \equiv 0$ . Граница множества  $\mathbb{U}_L$  является образом управлений, достигающих заданного ограничения  $v$ .

Для приближенного построения множества допустимых управлений в спектральной области выберем конечное множество управлений, достигающих ограничения  $v$ . Их выпуклая комбинация образует замкнутую многогранную область, граница которой — выпуклый многогранник.

Выпуклый многогранник может быть задан множеством вершин и плоскостями граней [1]. Найдем для некоторых классов управлений соответствующие им множества вершин.

Выберем функции  $a_i(t) = \alpha_i q(i, t)$ , где величины  $\alpha_i$  определяются из условия  $\max |a_i(t)| = v$ ,  $i = 0, 1, \dots, L-1$ . Тогда спектральные характеристики  $A_i = \mathbb{S}[a_i(t)] = \alpha_i E_i$ , где  $E_i$  — орты координатных осей, или столбцы единичной матрицы порядка  $L$ . Это является следствием ортогональности функций  $\{q(l, t)\}_{l=0,1,\dots,L-1; l \neq i}$  и  $a_i(t)$ .

Для аппроксимации множества  $\mathbb{U}_L$  можно брать в качестве управлений суммы двух и более функций  $a_i(t)$  с разными весовыми коэффициентами. Для этого, например, введем множество мультииндексов

$$J(m) = \left\{ (j_0, j_1, \dots, j_{L-1}) : j_i \in \mathbb{Z} \cap [-m, m], \sum_{i=0}^{L-1} |j_i| \neq 0 \right\}$$

и функции

$$a_j(t) = \gamma_j \sum_{i=0}^{L-1} j_i a_i(t), \quad j \in J(m),$$

где величины  $\gamma_j$  определяются из условия  $\max |a_j(t)| = v$ ,  $m$  — натуральное число.

В  $J(m)$  требуется дополнительно отождествить пропорциональные индексы, т.е. вместо  $J(m)$  нужно рассматривать его факторизацию по отношению эквивалентности:  $j_1 \sim j_2$ ,  $j_1, j_2 \in J(m)$ , если  $j_1 = \chi j_2$ , где  $\chi$  — некоторое ненулевое рациональное число.

Далее найдем спектральные характеристики функций  $a_j(t)$ :

$$A_j = \mathbb{S}[a_j(t)] = \gamma_j [j_0 \alpha_0 \quad j_1 \alpha_1 \quad \dots \quad j_{L-1} \alpha_{L-1}]^T = \gamma_j \sum_{i=0}^{L-1} j_i \alpha_i E_i,$$

которые образуют множество вершин многогранника, аппроксимирующего множество  $\mathbb{U}_L$ :  $\mathbb{U}_L^{(m)} = \text{Conv}\{A_j, j \in J(m)\}$ ,  $\mathbb{U}_L^{(m)} \subseteq \mathbb{U}_L$ .

Рассмотрим другой класс функций — функции, порожденные кусочно-постоянными функциями. Выберем натуральное число  $n$  и определим функции

$$b_i(t) = vI(t - t_0 - i\eta/n), \quad i = 0, 1, \dots, n-1,$$

где  $I(t)$  — индикатор множества  $[0, \eta/n)$ ,  $\eta = t_1 - t_0$ .

Далее определим множество мультииндексов

$$K(n) = \{(k_0, k_1, \dots, k_{n-1}) : k_i \in \{\pm 1\}\},$$

а также функции

$$\hat{b}_k(t) = \sum_{i=0}^{n-1} k_i b_i(t) \quad \text{и} \quad b_k(t) = \beta_k \hat{b}_k(t), \quad k \in K(n),$$

где  $\beta_k$  определяются из условия  $\max |\mathbb{S}^{-1}[\hat{B}_k]| = v$ , в котором  $\hat{B}_k$  — усеченная спектральная характеристика функции  $\hat{b}_k(t)$ ,  $k \in K(n)$ .

Введение функций  $\hat{b}_k(t)$  связано с тем, что если построить проекцию  $L_2(T) \cap \{u(t): |u(t)| \leq v\}$  на  $L_2(T)_L$ , то она, вообще говоря, не совпадет с  $L_2(T)_L \cap \{u(t): |u(t)| \leq v\}$ , поскольку при обратном преобразовании усеченной спектральной характеристики результат может не удовлетворять исходным ограничениям или не достигать заданного значения  $v$ . Более того, с ростом  $n$  норма  $b_i(t)$ ,  $i = 0, 1, \dots, n-1$ , будет уменьшаться, а соответствующие им усеченные спектральные характеристики — приближаться к нулю.

Спектральные характеристики функций  $b_k(t)$  вычисляются по определению:

$$B_k = \mathbb{S}[b_k(t)] = \beta_k \sum_{i=0}^{n-1} k_i \mathbb{S}[b_i(t)].$$

Они образуют множество вершин многогранника, аппроксимирующего множество  $\mathbb{U}_L: \mathbb{U}_L^{(n)} = \text{Conv}\{B_k, k \in K(n)\}$ ,  $\mathbb{U}_L^{(n)} \subseteq \mathbb{U}_L$ .

Функции  $b_k(t)$ ,  $k \in K(n)$ , в общем случае уже не являются кусочно-постоянными и не ортогональны при непересекающихся носителях, поэтому они не так удобны, как введенные ранее функции  $a_j(t)$ ,  $j \in J(m)$ . Тем не менее, их тоже можно использовать для построения множества допустимых управлений в спектральной области.

Для построения множества вершин многогранника возможно объединение  $\{A_j, j \in J(m)\}$  и  $\{B_k, k \in K(n)\}$ :

$$\mathbb{U}_L^{(m,n)} = \text{Conv}\{\{A_j, j \in J(m)\} \cup \{B_k, k \in K(n)\}\}, \quad \mathbb{U}_L^{(m,n)} \subseteq \mathbb{U}_L,$$

а также добавление вершин, полученных другим способом, например, на основе моделирования случайных функций из множества  $L_2(T)_L \cap \{u(t): |u(t)| \leq v\}$ .

Выпуклую многогранную область можно построить как пересечение полупространств, заданных граничными плоскостями. Уравнение гиперплоскости в  $\mathbb{R}^L$ , проходящей через вершины  $U_0, U_1, \dots$ ,

$U_{L-1} \in \mathbb{R}^L$ , задается в виде

$$\det(X - U_0, U_1 - U_0, U_2 - U_0, \dots, U_{L-1} - U_0) = 0,$$

где  $X = [x_0 \ x_1 \ \dots \ x_{L-1}]^T \in \mathbb{R}^L$ . Чтобы гиперплоскость была граничной, очевидно, остальные точки, являющиеся вершинами многогранника, и нуль, должны быть по одну сторону этой гиперплоскости. Раскрывая определитель, уравнение гиперплоскости можно переписать следующим образом:  $n_0x_0 + n_1x_1 + \dots + n_{L-1}x_{L-1} - d = 0$ , где  $d > 0$ , тогда  $N = [n_0 \ n_1 \ \dots \ n_{L-1}]^T$  — внешняя нормаль к гиперплоскости [1]. Все точки  $X$ , для которых

$$(N, X) - d = n_0x_0 + n_1x_1 + \dots + n_{L-1}x_{L-1} - d < 0,$$

лежат в полупространстве, содержащем нуль.

Таким образом, можно перейти от задания выпуклого многогранника множеством вершин к заданию его плоскостями граней  $P_l$ , где  $l$  принимает значения из конечного множества. Каждая из этих плоскостей определяется внешней нормалью  $N_l$  и числом  $d_l$ , т.е. уравнением  $(N_l, X) - d_l = 0$ . Тогда проверка принадлежности точки  $U \in \mathbb{R}^L$ , которая соответствует некоторому управлению  $u(t) = \mathbb{S}^{-1}[U]$ , сводится к проверке условия  $(N_l, U) - d_l \leq 0$  для каждого  $l$ .

Построение плоскостей граней по известному множеству вершин многогранника может осуществляться методами вычислительной геометрии [5].

Работа выполнена при финансовой поддержке РФФИ (проект № 12-08-00892-а).

### Литература

1. Александров А.Д. Выпуклые многогранники. — М.: ГИТТЛ, 1950.
2. Колмогоров А.Н., Фомин С.В. Элементы теории функций и функционального анализа. — М.: Наука, 1976.
3. Пантелеев А.В., Рыбаков К.А. Прикладной вероятностный анализ нелинейных систем управления спектральным методом. — М.: Изд-во МАИ-ПРИНТ, 2010.
4. Пантелеев А.В., Рыбаков К.А. Методы и алгоритмы синтеза оптимальных стохастических систем управления при неполной информации. — М.: Изд-во МАИ, 2012.
5. Препарата Ф., Шеймос М. Вычислительная геометрия: Введение. — М.: Мир, 1989.