

Е.В. Сорина

## УСЛОВИЯ ЕДИНСТВЕННОСТИ РЕШЕНИЯ ЗАДАЧИ О ВНЕШНЕЙ ОЦЕНКЕ СЕГМЕНТНОЙ ФУНКЦИИ ПОЛИНОМИАЛЬНОЙ ПОЛОСОЙ

Рассматривается задача о построении полосы наименьшей постоянной ширины с полиномиальной осью, содержащей график заданной сегментной функции. Методами выпуклого анализа получены достаточные условия единственности решения задачи.

Пусть задана сегментная функция (с.ф.)  $F(t) = [g_1(t), g_2(t)]$ ,  $t \in [c; d]$ ,  $g_1(t), g_2(t)$  – непрерывные функции, причём  $g_1(t) \leq g_2(t)$ ,  $P_n(A, t) = a_0 + a_1t + \dots + a_nt^n$ ,  $A = (a_0, a_1, \dots, a_n) \in R^{n+1}$  – вектор коэффициентов.

Рассмотрим экстремальную задачу

$$\rho(A) \equiv \max_{t \in [c; d]} \max \{P_n(A, t) - g_1(t), g_2(t) - P_n(A, t)\} \longrightarrow \min_{A \in R^{n+1}}. \quad (1)$$

Это задача о внешней оценке с.ф.  $F(t)$  полиномиальной полосой. Если  $A^*$  – решение задачи (1), то  $P_n(A^*, t)$  является осью полиномиальной полосы наименьшей ширины, которая содержит график с.ф.

Очевидно, задача (1) является обобщением задачи П.Л. Чебышёва о равномерном приближении непрерывной функции полиномом (случай, когда  $g_1(t) = g_2(t)$  при  $t \in [c; d]$ ). В дискретном случае, когда отрезок  $[c; d]$  заменяется конечной сеткой значений для  $t$ , задача рассматривалась И.Ю. Выгодчиковой [1].

Введём обозначения

$$R_1(A) = \{t \in [c; d] : \rho(A) = P_n(A, t) - g_1(t) > g_2(t) - P_n(A, t)\},$$

$$R_2(A) = \{t \in [c; d] : \rho(A) = g_2(t) - P_n(A, t) > P_n(A, t) - g_1(t)\},$$

$$R_3(A) = \{t \in [c; d] : \rho(A) = P_n(A, t) - g_1(t) = g_2(t) - P_n(A, t)\},$$

$$R(A) = R_1(A) \cup R_2(A) \cup R_3(A).$$

Отметим, что если  $R_3(A) \neq \emptyset$ , то, очевидно,

$$R_3(A) = \{\hat{t} \in [c; d] : g_2(\hat{t}) - g_1(\hat{t}) = \max_{t \in [c; d]} (g_2(t) - g_1(t))\}.$$

Ранее в работе [2] был получен критерий решения задачи (1):

**Теорема 1.** *Для того, чтобы вектор коэффициентов  $A^*$  был решением задачи (1), необходимо и достаточно, чтобы выполнялось хотя бы одно из условий*

а)  $R_3(A^*) \neq \emptyset$ ;

б) существует упорядоченный набор точек  $\{t_i\}_{i=\overline{1, n+2}}$ ,  $c \leq t_1 < t_2 < \dots < t_{n+2} \leq d$ , такой что если  $t_i \in R_1(A^*)(R_2(A^*))$ , то  $t_{i+1} \in R_2(A^*)(R_1(A^*))$ .

В отличие от задачи П.Л. Чебышёва задача (1) может иметь не единственное решение. Приведём достаточные условия единственности.

**Теорема 2.** Если вектор  $A^*$  удовлетворяет одному из условий

1) множество  $R_3(A^*)$  содержит не менее  $(n+1)$  точки,

2) существует набор  $T = \{t_i\}_{i=\overline{1, n+2}} \subset R(A^*)$ , в котором можно выделить упорядоченные точки  $t_{i_1} < t_{i_2} < \dots < t_{i_l}$ ,  $l \leq n+2$ , из множества  $R_1(A^*) \cup R_2(A^*)$ , а остальные точки набора  $T$  содержатся в  $R_3(A^*)$ , и при этом если

$$t_{i_k} \in R_1(A^*)(R_2(A^*)), \text{ то } t_{i_{k+1}} \in \begin{cases} R_1(A^*)(R_2(A^*)), & i_{k+1} - i_k - \text{чётн.}, \\ R_2(A^*)(R_1(A^*)), & i_{k+1} - i_k - \text{нечётн.}, \end{cases}$$

то  $A^*$  является, причём единственным, решением задачи (1).

**Доказательство.** 1. Докажем, что  $A^*$  – решение задачи (1). Если выполнено условие 1) или условие 2) при  $l < n+2$ , то  $R_3(A^*) \neq \emptyset$  и  $A^*$  – решение задачи (1) в соответствии с условием а) теоремы 1. Если же выполнено условие 2) и  $R_3(A^*) = \emptyset$ , то выполняется условие б) теоремы 1. Таким образом, в любом случае  $A^*$  – решение задачи (1).

2. Докажем единственность. Пусть  $R_3(A^*) \neq \emptyset$  и  $A$  – ещё одно решение задачи (1). Тогда  $R_3(A^*) = R_3(A)$  в силу определения множества  $R_3(\cdot)$ .

Если выполнено условие 1), то для точек  $\{t_i\}_{i=\overline{1, n+1}} \subset R_3(A^*)$ , как это следует из определения множества  $R_3(A)$ , будут выполняться равенства

$$P_n(A^*, t_i) = (g_1(t_i) + g_2(t_i))/2, i = \overline{1, n+1}, \quad (2)$$

которые представляют собой систему линейных алгебраических уравнений относительно  $(a_0, a_1, \dots, a_n)$ . Её определитель, являющийся определителем Вандермонда, отличен от нуля. Поэтому  $A^*$  – единственное решение системы (2), а следовательно, и задачи (1).

Пусть теперь выполняется только условие 2). Функция  $\rho(A)$  является выпуклой и конечной на  $R^{n+1}$ . Её субдифференциал, пользуясь субдифференциальным исчислением [3], можно записать в виде

$$\partial\rho(A) = \text{co}\{\partial_A f(A, t) : t \in R(A)\}, \quad (3)$$

где  $f(A, t) = \max\{P_n(A, t) - g_1(t), g_2(t) - P_n(A, t)\}$ , а  $\partial_A f(A, t)$  – субдифференциал функции  $f(A, t)$  по  $A$ . Тогда в соответствии с субдифференциаль-

ным исчислением можно выразить его в виде

$$\partial_A f(A, t) = \begin{cases} (1, t, \dots, t^n), & P_n(A, t) - g_1(t) > g_2(t) - P_n(A, t); \\ -(1, t, \dots, t^n), & g_2(t) - P_n(A, t) > P_n(A, t) - g_1(t); \\ [-(1, t, \dots, t^n), (1, t, \dots, t^n)], & P_n(A, t) = \frac{g_2(t) + g_1(t)}{2}. \end{cases} \quad (4)$$

Из (3) и (4) вытекает

$$\partial \rho(A)(\pi(A)) = \text{co}\{\xi(t)(1, t, \dots, t^n) : t \in R(A)\}, \quad (5)$$

где

$$\xi(t) = \begin{cases} 1, & \text{если } t \in R_1(A); \\ -1, & \text{если } t \in R_2(A); \\ [-1, 1], & \text{если } t \in R_3(A). \end{cases} \quad (6)$$

Учитывая (5) и (6), а также само условие 2), нетрудно выбрать для  $A^*$  селектор  $\eta(t) \in \xi(t)$  так, что если  $\eta(t_i) = +1(-1)$ , то  $\eta(t_{i+1}) = -1(+1)$ ,  $i = \overline{1, n+1}$ . Тогда по теореме 2 из [4] выполняется

$$O_{n+1} \in \text{int } \text{co}\{\eta(t_i)(1, t_i, \dots, t_i^n), i = \overline{1, n+2}\}.$$

Поэтому тем более  $O_{n+1} \in \text{int } \rho(A^*)$ , что, как известно из выпуклого анализа (см. [3]), говорит о том, что  $A^*$  – единственное решение задачи (1). Теорема доказана.

Приведём пример, показывающий существенность условий теоремы. Пусть  $g_1(t) = 1$ ,  $g_2(t) = t + 2$ ,  $t \in [0; 1]$ ,  $n = 1$ . Условие 1) теоремы 2 не выполняется, так как для оптимальных точек  $A$  множество  $R_3(A) = \{1\}$  содержит лишь одну точку. Также не существует набора точек  $T$ , удовлетворяющего условию 2). Множество решений этой задачи можно записать в виде

$$\Omega = \{A^* = (a_0^*, a_1^*) : 0 \leq a_1^* \leq 1; a_0^* = 2 - a_1^*\}.$$

Оно содержит более чем одну точку.

#### БИБЛИОГРАФИЧЕСКИЙ СПИСОК

1. *Выгодчиков И.Ю.* О наилучшем приближении дискретного мультиотображения алгебраическим полиномом // Математика. Механика: Сб. науч. тр. Саратов: Изд-во Саратов. ун-та. 2001. Вып. 3. С. 25-27.
2. *Дудов С.И., Сорина Е.В.* О приближении сегментной функции полиномиальной полосой // Современные проблемы теории функций и их приложения: Тез. докл. 14-й Саратов. зимней шк. Саратов, 28 янв. – 4 февр. 2008 г. Саратов, 2008. С. 67-68.
3. *Демьянов В.Ф., Васильев Л.В.* Недифференцируемая оптимизация. М.: Наука, 1981. 384 с.
4. *Дудов С.И.* О двух вспомогательных фактах для исследования задач полиномиального приближения // Математика. Механика: Сб. науч. тр. Саратов: Изд-во Саратов. ун-та. 2007. Вып. 9. С. 22-26.