

2. Дмитриев О.Ю. Разложение по собственным функциям дифференциального оператора  $n$ -го порядка с нерегулярными краевыми условиями // Математика и ее приложения. Саратов, 1991. С. 70 – 72.

3. Дмитриев О.Ю. Разложение по собственным функциям дифференциального оператора  $n$ -го порядка с нерегулярными краевыми условиями // Современные проблемы теории функций и их приложения. Саратов, 1996. С. 41 – 42.

УДК 519.853

С. И. Дудов

## ОБ УСТОЙЧИВОСТИ РЕШЕНИЯ ЗАДАЧИ О ВНУТРЕННЕЙ ОЦЕНКЕ ВЫПУКЛОГО КОМПАКТА ШАРОМ ПРОИЗВОЛЬНОЙ НОРМЫ\*

1. Пусть  $D$  – выпуклый телесный компакт из конечномерного действительного пространства  $R^P$ , а функция  $n(x)$  удовлетворяет на  $R^P$  аксиомам нормы. Задачу о вложении в данный компакт  $D$  шара нормы  $n(\cdot)$  максимального радиуса можно записать в виде

$$\rho_{\Omega}(x) \stackrel{df}{=} \min_{y \in \Omega} n(x - y) \rightarrow \max_{x \in D}, \quad (1)$$

где  $\Omega = R^P \setminus D$ . Эта, так называемая, задача о внутренней оценке компакта  $D$  шаром нормы  $n(\cdot)$  рассматривалась в работе [1]. В ней получено необходимое и достаточное условие решения, доказана единственность решения для случая строго выпуклого компакта  $D$ , предложена схема алгоритма приближенного решения задачи для оценки произвольного выпуклого компакта.

Здесь мы рассмотрим вопрос об устойчивости решения задачи (1) относительно погрешности задания компакта  $D$ .

Приведем используемые далее обозначения, вспомогательные понятия и факты. Под  $Kv(R^P)$  будем понимать пространство всех выпуклых

компактов из  $R^P$  с метрикой  $h(A, B) = \max \left\{ \sup_{a \in A} \inf_{b \in B} n(a - b), \sup_{b \in B} \inf_{a \in A} n(a - b) \right\}$ ,

$G(x_0) = \{x \in R^P : \rho_{\Omega}(x) \geq \rho_{\Omega}(x_0)\}$ ,  $G^c(x_0) = \{x \in R^P : \rho_{\Omega}(x) \leq \rho_{\Omega}(x_0)\}$ ,

$o_p = (0, \dots, 0) \in R^P$ ,  $\|\cdot\|$  – евклидова норма в  $R^P$ ,  $\rho(D) = \max_{x \in D} \rho_{\Omega}(x)$ ,

$X(D) = \{y \in D : \rho_{\Omega}(y) = \rho(D)\}$ ,  $A^*B = \{c \in R^P : c + B \subset A\}$ ,

\* Работа выполнена при поддержке программы «Ведущие научные школы», проект № 00-15-96123.

$Bn(x, r) = \{y \in R^p : n(x - y) \leq r\}$ ,  $B(x, r) = \{y \in R^p : \|x - y\| \leq r\}$ ,  $\text{int } D$  – внутренность множества  $D$ .

ЛЕММА 1 [2]. Если  $\rho_\Omega(y) \geq \rho_\Omega(x)$ , то  $\rho_\Omega(y) = \rho_{G^c(x)}(y) + \rho_\Omega(x)$ .

Нетрудно показать, что имеет место

ЛЕММА 2. Если  $\rho_\Omega(x_0) > 0$ , то справедливо представление

$$G(x_0) = D^* \text{--} Bn(o_p, \rho_\Omega(x_0)).$$

**Определение 1** [3]. Множество  $A \subset R^p$  называется  $r$ -сильно выпуклым множеством, если оно может быть представлено как пересечение евклидовых замкнутых шаров радиуса  $r$ .

**Определение 2** [3]. Пусть  $A \subset R^p$  – ограниченное множество, а числа  $\rho > 0$  и  $r > 0$  такие, что  $B(o_p, \rho)^* A \neq \emptyset$  и  $r \geq \rho$ . Сильно выпуклой  $r$ -оболочкой множества  $A$  называется пересечение всех замкнутых евклидовых шаров радиуса  $r$ , содержащих данное множество  $A$ . Будем ее обозначать  $\text{str } co_r A$ .

ЛЕММА 3 [3]. Если  $A \subset R^p$  –  $r$ -сильно выпуклое множество, то множество  $A^* B$ , если оно не пусто, также  $r$ -сильно выпукло.

ЛЕММА 4 [3]. Пусть  $r > 0$ , а точки  $a_0$  и  $a_1$  из  $R^p$  таковы, что  $0 < \|a_0 - a_1\| < 2r$ . Тогда справедливо представление

$$\text{str } co_r \{a_0, a_1\} = \bigcup_{\alpha \in [0, 1]} B(a_\alpha, r_\alpha),$$

где  $a_\alpha = (1 - \alpha)a_0 + \alpha a_1$ ,  $r_\alpha = r - \sqrt{r^2 - \alpha(1 - \alpha)\|a_0 - a_1\|^2}$ .

2. Пусть  $\varepsilon > 0$  – погрешность задания компакта  $D \in K\nu(R^p)$  компактом  $D_\varepsilon \in K\nu(R^p)$ , то есть

$$h(D, D_\varepsilon) \leq \varepsilon, \tag{2}$$

а  $C_0$  – положительная константа (она существует в силу эквивалентности норм в  $R^p$ ), для которой

$$\|x\| \leq C_0 n(x), \quad \forall x \in R^p. \tag{3}$$

ТЕОРЕМА. Имеет место неравенство

$$|\rho(D) - \rho(D_\varepsilon)| \leq \varepsilon. \tag{4}$$

Кроме того, если  $D$  –  $r$ -сильно выпуклое множество, а  $\varepsilon \in \left(0, \frac{r}{C_0}\right)$  и достаточно мало, чтобы  $X(D_\varepsilon) \subset \text{int } D$ , то

$$\|x^* - x_\varepsilon\| \leq 4\sqrt{C_0 \varepsilon (r - C_0 \varepsilon)}, \quad \forall x_\varepsilon \in X(D_\varepsilon), \tag{5}$$

где  $x^*$  – единственное решение задачи (1).

Доказательство. Легко показать, что из (2) для любого  $x \in R^p$  следует оценка

$$|\rho_{\Omega}(x) - \rho_{\Omega_{\varepsilon}}(x)| \leq \varepsilon, \quad \Omega_{\varepsilon} = \overline{R^p \setminus D_{\varepsilon}}, \quad (6)$$

пользуясь которой уже нетрудно получить (4).

Пусть теперь  $D$  —  $r$ -сильно выпуклое множество. Тогда, как и для любого строго выпуклого компакта [1], задача (1) имеет единственное решение, то есть  $X(D) = \{x^*\}$ . Возьмем произвольный элемент  $x_{\varepsilon} \in X(D_{\varepsilon})$ .

Так как  $\rho_{\Omega}(x^*) \geq \rho_{\Omega}(x_{\varepsilon})$ , то по лемме 1

$$\rho_{\Omega}(x^*) = \rho_{G^c(x_{\varepsilon})}(x^*) + \rho_{\Omega}(x_{\varepsilon}). \quad (7)$$

Отсюда, учитывая что  $x^*$  — решение задачи (1), вытекает

$$\rho_{G^c(x_{\varepsilon})}(x^*) = \max_{x \in G(x_{\varepsilon})} \rho_{G^c(x_{\varepsilon})}(x). \quad (8)$$

Поскольку  $x_{\varepsilon} \in X(D_{\varepsilon})$  и в соответствии с (6) выполняется  $|\rho_{\Omega}(x_{\varepsilon}) - \rho_{\Omega_{\varepsilon}}(x_{\varepsilon})| \leq \varepsilon$ , то из (7) следует  $\rho_{G^c(x_{\varepsilon})}(x^*) \leq 2\varepsilon$ . Поэтому, принимая во внимание (3) и (8), можно дать оценку сверху для максимального радиуса евклидова шара вложенного в  $G(x_{\varepsilon})$ :

$$\max_{x \in G(x_{\varepsilon})} \min_{y \in G^c(x_{\varepsilon})} \|x - y\| \leq 2\varepsilon C_0. \quad (9)$$

Из условия теоремы  $X(D_{\varepsilon}) \subset \text{int } D$  следует  $\rho_{\Omega}(x_{\varepsilon}) > 0$ . Тогда, применяя леммы 2 и 3, заключаем, что множество  $G(x_{\varepsilon})$  является  $r$ -сильно выпуклым. Поскольку  $x^* \in G(x_{\varepsilon})$  и  $x_{\varepsilon} \in G(x_{\varepsilon})$ , то [3]

$$\text{str } co_r \{x^*, x_{\varepsilon}\} \subset G(x_{\varepsilon}). \quad (10)$$

Из леммы 4 легко сделать вывод, что максимальный радиус евклидова шара, вложенного в множество  $\text{str } co_r \{x^*, x_{\varepsilon}\}$ , равен  $r - \sqrt{r^2 - \frac{1}{4} \|x^* - x_{\varepsilon}\|^2}$ .

Поэтому, учитывая (9) – (10), получаем неравенство

$$r - \sqrt{r^2 - \frac{1}{4} \|x^* - x_{\varepsilon}\|^2} \leq 2C_0\varepsilon,$$

очевидное преобразование которого и дает (5). Теорема доказана.

*Замечание.* Один из способов получения приближенного решения задачи (1) может заключаться в следующем. Можно задать сетку векторов на единичной евклидовой сфере пространства  $R^p$  с центром в  $o_p$  и построить опорные гиперплоскости к компакт  $D$ , для которых эти вектора являются нормальными. Результаты работы [3] позволяют в зависимости от «мелкости» этой сетки дать оценку погрешности аппроксимации компакта  $D$  многогранником, который образуют построенные гиперплоскости. Далее, решив соответствующую задачу о внутренней оценке построенного

многогранника, которая сводится к задаче линейного программирования [1], мы, используя оценку погрешности аппроксимации выпуклого компакта  $D$  многогранником и теореме 1, имеем возможность оценить погрешность полученного приближенного решения задачи (1).

#### БИБЛИОГРАФИЧЕСКИЙ СПИСОК

1. Дудов С.И. Внутренняя оценка выпуклого множества телом нормы // ЖВМ и МФ. 1996. Т. 36. № 5. С. 153 –159.
2. Дудов С.И. Об обобщенном градиенте функции расстояния // Итоги науки и техники. Сер. Современная математика и ее приложения. Темат. обзоры. 1999. Т. 61(2). Негладкий анализ и оптимизация. С. 5 – 14.
3. Половинкин Е.С. Сильно выпуклый анализ // Мат. сб. 1996. Т. 187. № 2. С. 102 – 130.

УДК 519.853.3

И. В. Златорунская

### ОЦЕНКА ПОГРЕШНОСТИ РЕШЕНИЯ ОДНОЙ ЭКСТРЕМАЛЬНОЙ ЗАДАЧИ\*

1. Пусть  $D$  заданный выпуклый компакт из  $R^P$ , функция  $n(x)$  удовлетворяет аксиомам нормы на  $R^P$ ,  $\rho(A, B) = \sup_{x \in A} \inf_{y \in B} n(x - y)$  – уклонение множества  $A$  от множества  $B$ ,  $h(A, B) = \max \{ \rho(A, B), \rho(B, A) \}$  – расстояние Хаусдорфа между множествами  $A$  и  $B$  в норме  $n(x)$ ,  $Bn(x, r) = \{ y \in R^P : n(x - y) \leq r \}$  – шар в норме  $n(x)$  с центром в точке  $x$  и радиусом  $r$ . Тогда задачу о наилучшем приближении выпуклого компакта  $D$  шаром нормы  $n(x)$  в метрике Хаусдорфа, порожденной этой нормой, можно записать в виде

$$h(D, Bn(x, r)) \rightarrow \min_{x \in R^P, r \geq 0} \quad (1)$$

Свойства решения этой задачи изучались в [1] для случая евклидовой нормы и в [2] для произвольной нормы  $n(x)$ .

В данной статье мы рассмотрим вопрос о погрешности решения задачи (1) при аппроксимации компакта  $D$  многогранником, а именно оценим разность  $|h_0(D) - h_0(D_c)|$ , где  $h_0(D) = \min_{x \in R^P, r > 0} h(D, Bn(x, r))$ ,  $D_c$  – многогранник, аппроксимирующий компакт  $D$ .

---

\* Работа выполнена при поддержке программы «Ведущие научные школы», проект № 00-15-96123.