

УДК 517.98

ОБ ОПЕРАТОРЕ ВЗЯТИЯ ПОЛЯРЫ

А. М. Рубинов, А. А. Ягубов

Изучаются условия, при которых оператор, переводящий совокупность всех выпуклых, замкнутых, содержащих ноль подмножеств гильбертова пространства в себя, является оператором взятия поляры.

1. Рассмотрим вещественное гильбертово пространство H . Через conv обозначим совокупность всех выпуклых замкнутых подмножеств этого пространства, содержащих ноль. Поляру множества $U \in \text{conv}$ обозначим через $\mathcal{P}(U)$:

$$\mathcal{P}(U) = \{y \in H : (y, x) \leq 1 \text{ для всех } x \in U\}.$$

Понятно, что $\mathcal{P}(U) \in \text{conv}$. Хорошо известно (см., например, [1, 2]), что оператор $\mathcal{P} : \text{conv} \rightarrow \text{conv}$ обладает следующими свойствами:

а) $\mathcal{P}(B) = B$ (B - единичный шар пространства H).

б) Для любого линейного ограниченного оператора $A : H \rightarrow H$ и любого $U \in \text{conv}$ выполняется $\mathcal{P}(AU) = (A^*)^{-1} \mathcal{P}(U)$. Здесь A^* - оператор, сопряженный A .

в) Если $U_\alpha \in \text{conv} (\alpha \in \Lambda)$, где Λ - произвольное множество индексов, то

$$v_1) \mathcal{P}(\overline{\text{co}}_{\alpha \in \Lambda} U_\alpha) = \bigcap_{\alpha \in \Lambda} \mathcal{P}(U_\alpha);$$

$$v_2) \mathcal{P}(\bigcap_{\alpha \in \Lambda} U_\alpha) = \overline{\text{co}}_{\alpha \in \Lambda} \mathcal{P}(U_\alpha)$$

(символ $\overline{\text{co}}$ обозначает оператор взятия выпуклой замкнутой оболочки).

Теми же свойствами, наряду с оператором \mathcal{P} , обладает оператор $-\mathcal{P}$, где

$$(-\mathcal{X})(U) = -(\mathcal{X}(U)) = \{y \in H : (y, x) \geq -1 \text{ для всех } x \in U\}.$$

В настоящей заметке показывается, что свойства а)-в) полностью характеризуют операторы \mathcal{X} и $-\mathcal{X}$; при этом достаточно, чтобы свойство б) выполнялось не в полном объеме, а лишь для некоторых специальных операторов A , свойство в₂) выполнялось только для конечного множества индексов Λ . Если пространство H конечномерно и рассматриваемые операторы непрерывны в некоторых топологиях, то справедливость свойства в₁) можно требовать лишь для конечного множества индексов.

2. Рассмотрим оператор $P: \text{conv} \rightarrow \text{conv}$ со следующими свойствами:

$$\alpha) P(B) = B.$$

$$\beta) P(AU) = (A^*)^{-1} P(U) \quad \text{для любого } U \in \text{conv} \text{ и операторов } A:$$

$$\beta_1) A = cI, \quad \text{где } I - \text{тождественный оператор, } c - \text{число;}$$

$\beta_2) A = A_U$, где A_U - оператор ортогонального проектирования на одномерное подпространство, проходящее через вектор U ; если $\|U\| = 1$, то $A_U x = (x, U) U$;

$\beta_3) A = \tilde{A}_U$, где \tilde{A}_U - оператор ортогонального проектирования на гиперплоскость, ортогональную вектору U ; если $\|U\| = 1$, то $\tilde{A}_U x = x - (x, U) U$;

$\beta_4) A = A_{u, v, \alpha}$, где $A_{u, v, \alpha}$ - оператор "двумерного поворота"; $A_{u, v, \alpha} = T_\alpha \circ P_{u, v}$; здесь $P_{u, v}$ - оператор ортогонального проектирования на плоскость, натянутую на векторы u, v , T_α - оператор поворота на угол α , определенный на плоскости.

$\gamma)$ Если $U_\lambda \in \text{conv} (\lambda \in \Lambda)$, то

$$\gamma_1) P(\text{co} \bigcup_{\lambda \in \Lambda} U_\lambda) = \bigcap_{\lambda \in \Lambda} P(U_\lambda) \quad \text{для любого множества индексов } \Lambda;$$

$$\gamma_2) P(\bigcap_{\lambda \in \Lambda} U_\lambda) = \text{co} \bigcup_{\lambda \in \Lambda} P(U_\lambda) \quad \text{для любого множества индексов } \Lambda.$$

ТЕОРЕМА I. Пусть оператор $P: \text{conv} \rightarrow \text{conv}$ обладает свойствами $\alpha)$ - $\gamma)$. Тогда либо $P = \mathcal{X}$, либо $P = -\mathcal{X}$.

Доказательство теоремы опирается на ряд лемм.

ЛЕММА I. Пусть $v \in H, C = \{x \in B : (x, v) = 0\}$. Тогда $P(C) = B + R_v$ (где $R_v = \{\lambda v : \lambda \in (-\infty, \infty)\}$).

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Не умаляя общности, считаем, что $\|v\| = 1$.

Рассмотрим гиперплоскость H_ν , ортогональную вектору ν , и оператор \hat{A}_ν проектирования на эту гиперплоскость: $\hat{A}_\nu x = x - (x, \nu)\nu$. Понятно, что $\hat{A}_\nu \nu = 0$. Используя самосопряженность оператора \hat{A}_ν , получим, что $P(C) = (\hat{A}_\nu)^{-1}(B)$. Так как $\hat{A}_\nu(H) = H_\nu$ и $B \cap H_\nu = C$, то $(\hat{A}_\nu)^{-1}(B) = (\hat{A}_\nu)^{-1}(C)$. Последнее множество, как легко проверить, совпадает с $C + R_\nu = B + R_\nu$. Лемма доказана.

ЛЕММА 2. Пусть $\nu \in H$, $\|\nu\| = 1$ и $W = \{x \in B : (\nu, x) \geq 0\}$ — один из двух единичных полушаров, определяемых вектором ν . Тогда либо $P(W) = X(W)$, либо $P(W) = -X(W)$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Обозначим $P(W) = \mathcal{X}$. Рассмотрим множество $-W$: второй полушар, определенный элементом ν . Так как $-W = (-I)W$, то в силу А₁) $P(-W) = -P(W) = -\mathcal{X}$. Так как $W \cup (-W) = B$, $W \cap (-W) = C$, где C — множество, определенное в лемме 1, то, используя свойства α), γ) и лемму 1, получим следующую систему уравнений относительно множества \mathcal{X} :

$$\mathcal{X} \cap (-\mathcal{X}) = B; \quad \mathcal{X} \cup (-\mathcal{X}) = B + R_\nu. \quad (I)$$

Покажем, что решением этой системы (в пространстве $\text{con} \nu$) могут служить лишь множества $\mathcal{X}_+ = B + R_\nu$ и $\mathcal{X}_- = B - R_\nu$ (здесь $R_\nu = \{\lambda \nu : \lambda \geq 0\}$). Отметим, что $\mathcal{X}_+ = -\mathcal{X}_-$. Второе из равенств (I) показывает, что $R_\nu \subset \mathcal{X} \cup (-\mathcal{X})$. В частности, точки $n\nu$, где $n \in N = \{0, 1, 2, \dots\}$, содержатся в этом объединении. Пусть $N_+ = \{n \in N : n\nu \in \mathcal{X}\}$, $N_- = \{n \in N : n\nu \in -\mathcal{X}\}$. Хотя одно из множеств N_+ , N_- бесконечно. Пусть, например, N_+ бесконечно и n_0 — наименьший элемент N_+ . Из выпуклости множества \mathcal{X} в этом случае следует, что луч $[n_0, +\infty)\nu$ содержится в \mathcal{X} . Если $n_0 > 0$, то точка $0 = 0 \cdot \nu$ не входит в \mathcal{X} . Понятно, что одновременно $0 \notin -\mathcal{X}$ и, следовательно, $0 \notin \mathcal{X} \cup (-\mathcal{X})$. Это, однако, невозможно, так как $0 \in R_\nu$. Таким образом, $n_0 = 0$. Снова привлекая выпуклость \mathcal{X} , получим, что в рассматриваемом случае $N_+ = N$, $N_- = \emptyset$ и $R_\nu \subset \mathcal{X}$. Первое из равенств (I) показывает $B \subset \mathcal{X}$. Из выпуклости и замкнутости \mathcal{X} вытекает, что $\overline{\text{co}}(B \cup R_\nu) \subset \mathcal{X}$. Так как R_ν — луч, исходящий из нуля, то $\overline{\text{co}}(B \cup R_\nu) = B + R_\nu$, и, следовательно, $\mathcal{X}_+ \subset \mathcal{X}$. Таким же образом предположение о том, что множество N_- бесконечно, приводит к включению $\mathcal{X}_- \subset \mathcal{X}$.

Покажем теперь, что соотношение $\mathcal{X}_+ \subset \mathcal{X}$ равносильно равенству $\mathcal{X}_+ = \mathcal{X}$. Допустим противное. Тогда пусть существу-

ет элемент такой $x \in \mathcal{L}$, что $x \notin \mathcal{L}_+ = B + R_+ \nu$. Второе из равенств (I) показывает, что $x \in B + R_+ \nu = C + R_+ \nu$. Это означает, что при некоторых $c \in C$ и $\mu \in R_+$ справедливо равенство $x = c + \mu \nu$. Если $\mu \geq 0$, то $x \in C + R_+ \nu \in \mathcal{L}_+$, что невозможно. Таким образом, $\mu < 0$ и поэтому $-x = -c + (-\mu)\nu \in C + R_+ \nu \subset \mathcal{L}_+ \subset \mathcal{L}$. Последние соотношения показывают, что $x \in -\mathcal{L}$. Следовательно, $x \in \mathcal{L} \cap (-\mathcal{L}) = B$. В то же время, так как $x \notin \mathcal{L}_+ = B + R_+ \nu$, то $x \notin B$. Полученное противоречие и показывает, что $\mathcal{L}_+ = \mathcal{L}$. Таким же образом соотношение $\mathcal{L}_- \subset \mathcal{L}$ приводит к равенству $\mathcal{L}_- = \mathcal{L}$. Итак, показано, что если $\mathcal{L} = P(W)$, то либо $\mathcal{L} = \mathcal{L}_+$, либо $\mathcal{L} = \mathcal{L}_-$. Для завершения доказательства осталось заметить, что $\mathcal{L}(W) = \mathcal{L}_-$, $-\mathcal{L}(W) = \mathcal{L}_+$. (Это можно проверить, используя равенства $W = B \cap H_+$, $\mathcal{L}(W) = -R_+ \nu$, $\mathcal{L}(B) = B$, где $H_+ = \{x \in H: (x, \nu) \geq 0\}$.) Лемма доказана.

ЛЕММА 3. Пусть $\nu \in H$, $\|\nu\| = 1$, $[0, \nu] = \{\lambda \nu: \lambda \in [0, 1]\}$. Тогда либо $P([0, \nu]) = \mathcal{L}([0, \nu])$, либо $P([0, \nu]) = -\mathcal{L}([0, \nu])$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим оператор проектирования на прямую $R\nu: A\nu x = (x, \nu)\nu$. Так как $[0, \nu] = A\nu(W)$, то, привлекая β_2 , получим, что $P([0, \nu]) = A\nu^{-1}(P(W))$. (Здесь используется самосопряженность оператора $A\nu$.) В то же время $\mathcal{L}([0, \nu]) = A\nu^{-1}(\mathcal{L}(W))$. Поэтому если $P(W) = \mathcal{L}(W)$, то $P([0, \nu]) = \mathcal{L}([0, \nu])$, если же $P(W) = -\mathcal{L}(W)$, то $P([0, \nu]) = -\mathcal{L}([0, \nu])$. Лемма доказана.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО ТЕОРЕМЫ 1. Выберем произвольный вектор ν , $\|\nu\| = 1$ и найдем $P([0, \nu])$. Если $P([0, \nu]) = \mathcal{L}([0, \nu])$, то, используя операторы "двумерного поворота" из β_4 , легко убедимся в том, что $P([0, w]) = \mathcal{L}([0, w])$ для любого $w \in H$, $\|w\| = 1$. Если $w \neq 0$, то, привлекая β_1 и используя оператор $A = \frac{1}{\|w\|} I$, можно проверить, что в этом случае $P([0, w]) = \mathcal{L}([0, w])$. Наконец, если $w = 0$, то $[0, w] = (0 \cdot I)\nu$ ($\|w\| = 1$). И снова используя β_1 , получим, что $P([0, \nu]) = \mathcal{L}([0, \nu]) \neq -\mathcal{L}([0, \nu])$. Пусть теперь $U \in \text{conv}$. Тогда $U = \text{conv} U = \text{conv} \{U \cap [0, w] : w \in H, \|w\| = 1\}$ и потому, привлекая β_1 , имеем

$$P(U) = \bigcap_{w \in U} P([0, w]) = \bigcap_{w \in U} \mathcal{L}([0, w]) = \mathcal{L}(U).$$

Подобным же образом, если $P([0, \nu]) = -\mathcal{L}([0, \nu])$, то для любого $U \in \text{conv}$ выполняется $P(U) = -\mathcal{L}(U)$. Теорема доказана.

3. Через $conv_0$ и $conv_1$ обозначим подмножества множества $conv$, состоящие соответственно из ограниченных множеств и множеств, содержащих ноль в качестве внутренней точки.

Пусть оператор P обладает свойствами $\alpha)$ - $\gamma)$, причем $\gamma_1)$ выполняется лишь для конечного множества индексов Λ ; тогда $P(U) \in conv_1$, если $U \in conv_0$. Действительно, из $\gamma_1)$ и $\gamma_2)$ вытекает антитонность P по включению: соотношение $U_1 \supset U_2$ влечет $P(U_1) \subset P(U_2)$. Поэтому если $U \in conv_0$, то $U \subset \mu B$ при некотором $\mu > 0$ и, следовательно, $P(U) \supset P(\mu B) = \frac{1}{\mu} P(B) = \frac{1}{\mu} B$.

В множестве $conv_0$ введем операции сложения и умножения на положительное число по Минковскому: $U+V = \{u+v: u \in U, v \in V\}$, $tU = \{tu: u \in U\}$. С помощью этих операций введем в $conv_0$ метрику Хаусдорфа:

$$\rho_H(U, V) = \inf \{t > 0: U \in V + tB, V \subset U + tB\}.$$

Заметим, что $\mathcal{K}(tU) = t^{-1} \mathcal{K}(U)$, $\mathcal{K}(U+V) = U \circ_{\alpha \in \Delta} [\alpha \mathcal{K}(U) \cap (1-\alpha) \mathcal{K}(V)]$ (см. [2]; здесь и ниже считается, что для $U \in conv_1$ умножение на ноль определяется равенством $0 \cdot U = \bigcap_{t>0} tU$). Это обстоятельство побуждает ввести в $conv_1$ операции инверсного умножения на число \odot и инверсного сложения \oplus . По определению,

$$t \odot U = \frac{1}{t} U \quad (t > 0, U \in conv_1);$$

$$U \oplus V = U \circ_{\alpha \in \Delta} [\alpha U \cap (1-\alpha) V] \quad (U, V \in conv_1).$$

С помощью этих операций введем в $conv_1$ метрику

$$\rho(U, V) = \inf \{t > 0: U \subset V \oplus (t \odot B), V \subset U \oplus (t \odot B)\}.$$

Из сказанного выше легко следует, что сужение оператора \mathcal{K} на $conv_0$ (обозначим его той же буквой \mathcal{K}), рассматриваемое как отображение $conv_0 \rightarrow conv_1$, линейно и изометрично, т.е.

$$\mathcal{K}(tU) = t \odot \mathcal{K}(U) \quad (t > 0); \quad \mathcal{K}(U+V) = \mathcal{K}(U) \oplus \mathcal{K}(V); \quad \rho_H(U, V) = \rho(\mathcal{K}(U), \mathcal{K}(V)).$$

ТЕОРЕМА 2. Пусть оператор $P: conv_0 \rightarrow conv_1$ обладает свойствами $\alpha)$ и $\gamma)$, а свойство $\beta)$ выполняется лишь для операторов A из классов $\beta_1)$ - $\beta_3)$. Пусть, кроме того, P непрерывен. Тогда либо $P = \mathcal{K}$, либо $P = -\mathcal{K}$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. При доказательстве лемм I-3 оператор P

рассматривался лишь на множествах из $\text{con } v_0$, поэтому эти леммы верны и в рассматриваемом случае. Пусть $S = \{v \in H : \|v\| = 1\}$. Положим $S_+ = \{v \in S : P([0, v]) = \mathcal{X}([0, v])\}$, $S_- = \{v \in S : P([0, v]) = -\mathcal{X}([0, v])\}$. Из непрерывности операторов P и \mathcal{X} следует, что множества S_+ и S_- замкнуты. В силу леммы 3 $S_+ \cup S_- = S$. Отметим, наконец, что $S_+ \cap S_- = \emptyset$. Действительно, если $v \in S_+ \cap S_-$, то $\mathcal{X}([0, v]) = -\mathcal{X}([0, v])$, что невозможно. Так как единичная сфера связна, то одно из множеств S_+ и S_- пусто. Рассуждая далее так же, как при доказательстве теоремы I, легко убедиться в справедливости данной теоремы.

ЗАМЕЧАНИЕ. Как показывает теорема, в случае непрерывности P , справедливости свойства β) достаточно требовать лишь для простейших самосопряженных операторов. В рассматриваемом случае его можно сформулировать так: $P(Av) = A^{-1}(P(v))$ для операторов умножения на число и ортогонального проектирования на подпространства L , для которых $\dim L = 1$ или $\text{codim } L = 1$.

ТЕОРЕМА 3. Пусть пространство H конечномерно и непрерывный оператор $P: \text{con } v_0 \rightarrow \text{con } v_0$ обладает свойствами $\alpha_1)$ и $\beta_2)$, свойство $\beta_1)$ выполняется лишь для операторов из классов $\beta_1) - \beta_3)$, а свойство $\beta_1)$ — лишь для конечного множества индексов Λ . Тогда либо $P = \mathcal{X}$, либо $P = -\mathcal{X}$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассуждая так же, как при доказательстве теоремы 2, убедимся в том, что для всех w либо $P([0, w]) = \mathcal{X}([0, w])$, либо $P([0, w]) = -\mathcal{X}([0, w])$. Ради определенности рассмотрим лишь первый случай. Пусть $U \in \text{con } v_0$. Тогда существует счетное плотное в U подмножество $\{x_1, \dots, x_n, \dots\}$. Положим $U_n = \text{co } \bigcup_{i=1}^n [0, x_i]$. Так как пространство H конечномерно, то $U_n \rightarrow U$ по метрике Хаусдорфа. Используя свойство $\beta_1)$, для множества индексов $\{1, 2, \dots, n\}$ получим, что $P(U_n) = \mathcal{X}(U_n)$. Из непрерывности операторов P и \mathcal{X} следует, что $P(U) = \mathcal{X}(U)$.

ЛИТЕРАТУРА

1. КАНТОРОВИЧ Л.В., АКИЛОВ Г.П. Функциональный анализ. - М.: Наука, 1977.
2. ИОФФЕ А.Д., ТИХОМИРОВ В.М. Двойственность выпуклых функций и экстремальные задачи. - Усп. мат. наук, 1968, т.23, №6, с. 51-116.

Поступила в ред.-изд. отдел
31.10. 84 г.