

Ю. С. БАРКОВСКИЙ

О ВПОЛНЕ ПРАВИЛЬНЫХ КРОСС-НОРМАХ

Кросс-норма, определенная на алгебраическом тензорном произведении банаховых пространств, называется вполне правильной, если относительно этой нормы $\|A \otimes B\| = \|A\| \|B\|$ для любых ограниченных операторов A и B . В заметке показано, что всякая вполне правильная кросс-норма мажорирует «минимальную» кросс-норму ϵ . Показано также, что кросс-норма, относительно которой $\|A \otimes B\| < \infty$ при $\|A\| < \infty$, $\|B\| < \infty$, эквивалентна некоторой вполне правильной кросс-норме.

1. Определение. Пусть X и Y — банаховы пространства, $X \hat{\otimes} Y$ — их алгебраическое тензорное произведение. Вводя в $X \hat{\otimes} Y$ кросс-норму α , получаем линейное нормированное пространство $X \hat{\otimes} Y$. Его пополнение обозначается $\hat{X \hat{\otimes} Y}$ и называется (α) -тензорным произведением пространств X , Y .

Пусть $A : X \rightarrow X$, $B : Y \rightarrow Y$ — линейные операторы. Их тензорным произведением называется оператор $A \otimes B : X \hat{\otimes} Y \rightarrow X \hat{\otimes} Y$, $A \otimes B : \sum x_k \otimes y_k \mapsto \sum Ax_k \otimes By_k$.

Через $L(X)$ обозначается пространство всех ограниченных линейных операторов в X . В $X \hat{\otimes} Y$ вводятся кросс-нормы

$$\|\sum x_k \otimes y_k\|_\epsilon = \sup_{\substack{\varphi \in X^* \\ \psi \in Y^*}} \frac{|\sum \varphi(x_k) \psi(y_k)|}{\|\varphi\| \|\psi\|},$$

$$\|\sum x_k \otimes y_k\|_\pi = \inf \{ \sum \|u_i\| \|v_i\| : \sum u_i \otimes v_i = \sum x_k \otimes y_k \}.$$

Кросс-норма π — максимальная, она мажорирует всякую кросс-норму. Кросс-норма ϵ является минимальной в классе таких кросс-норм, сопряженные к которым в $X^* \hat{\otimes} Y^*$ также являются кросс-нормами [1].

Кросс-норма α называется правильной, если $A \in L(X)$, $B \in L(Y) \Rightarrow A \otimes B \in L(X \hat{\otimes} Y)$. Правильная кросс-норма называется вполне правильной, если $\|A \otimes B\| = \|A\| \|B\|$, $\forall A \in L(X)$, $B \in L(Y)$. Заметим, что $\|A \otimes B\| \geq \|A\| \|B\|$. Действительно,

$$\|A \otimes B\| \geq \sup \frac{\|(A \otimes B)(x \otimes y)\|}{\|x \otimes y\|} = \|A\| \|B\|.$$

Кросс-нормы ϵ и π вполне правильны. В [3] рассмотрены некоторые кросс-нормы, которые не являются вполне правильными.

2. Отображение T . Рассмотрим в $X \otimes Y$ функционал $T\alpha = \| \cdot \|_{T\alpha}$:

$$\| u \|_{T\alpha} = \sup \left\{ \frac{\|(A \otimes B) u\|_\alpha}{\| A \| \| B \|} : A \in L(X), B \in L(Y) \right\}.$$

Легко проверяется, что $T\alpha$ — кросс-норма и для всякого $u \in X \otimes Y$, $\| u \|_{T\alpha} \geq \| u \|_\alpha$. Более того, справедлива

Теорема 1. Отображение T является идемпотентом множества всех кросс-норм на множество вполне правильных кросс-норм.

Доказательство. Легко видеть, что α вполне правильна тогда и только тогда, когда $\alpha = T\alpha$. Далее, для любой кросс-нормы α :

$$\begin{aligned} \frac{\|(A \otimes B) u\|_{T\alpha}}{\| A \| \| B \|} &= \sup_{P, Q} \frac{\|(P \otimes Q)(A \otimes B) u\|_\alpha}{\| P \| \| A \| \| Q \| \| B \|} \leq \\ &\leq \sup_{P, Q} \frac{\|(PA \otimes QB) u\|_\alpha}{\| PA \| \| QB \|} \leq \| u \|_{T\alpha}. \end{aligned}$$

Отсюда $\| u \|_{T(T\alpha)} \leq \| u \|_{T\alpha}$ и, значит, $T(T\alpha) = T\alpha$.

Рассмотрим некоторые следствия.

1. Кросс-норма $T\alpha$ минимальна в классе всех вполне правильных кросс-норм, мажорирующих α .

В самом деле, если $\alpha \leq \gamma$ и γ вполне правильна, то, очевидно, $T\alpha \leq T\gamma$, а по теореме 1 $T\gamma = \gamma$.

2. Кросс-норма ε минимальна в классе вполне правильных кросс-норм.

Действительно, достаточно показать, что $T\alpha \geq \varepsilon$ для любой кросс-нормы α . Это так, поскольку $\| u \|_\varepsilon$ — не что иное, как $\sup \{\| A \|^{-1} \| B \|^{-1} \|(A \otimes B) u\|_\alpha\}$ по всем одномерным $A \in L(X)$, $B \in L(Y)$. Следовательно, если α вполне правильна, то $\alpha \geq \varepsilon$. В некоторых работах (см. например, [4]) эти два свойства кросс-нормы рассматриваются как независимые.

3. Правильные кросс-нормы.

Теорема 2. Кросс-норма α правильна тогда и только тогда, когда она эквивалентна $T\alpha$, т. е. вполне правильной кросс-норме.

Доказательство. Достаточность, конечно, тривиальна. Докажем необходимость. Пусть α — правильная кросс-норма. Рассмотрим множество $L_\otimes(X) = \{A \otimes I : A \in L(X)\}$. Так как α правильна, то $L_\otimes(X)$ — линейное многообразие в $L(X \hat{\otimes} Y)$. По-

кажем, что $L_\otimes(X)$ замкнуто. Пусть $A_n \otimes I \rightarrow \hat{A}$, $\hat{A} \in L(X \hat{\otimes} Y)$.

В силу оценки $\| A \| \leq \| A \otimes I \|$, фундаментальна и сходится в $L(X)$ последовательность $\{A_n\}$: $A_n \rightarrow A_0$. Для произвольного $u \in X \otimes Y$, $u = \sum x_k \otimes y_k$ имеем $\|(A_n \otimes I - A_0 \otimes I) u\|_\alpha \leq \sum_k \|(A_n - A_0)x_k\| \|y_k\| \rightarrow 0$ ($n \rightarrow \infty$). Следовательно, $\hat{A}u = (A_0 \otimes I)u$.

Так как $X \otimes Y$ плотно в $\hat{\underset{\alpha}{X}} \otimes Y$, то $\hat{A} = A_0 \otimes I$.

Банаховы пространства $L(X)$ и $L_{\otimes}(X)$ естественным образом отождествляются и, по теореме Банаха, действующие в них нормы эквивалентны: $\|A \otimes I\| \leq C_1 \|A\|$. Аналогично получаем: $\|I \otimes B\| \leq C_2 \|B\|$, $\|A \otimes B\| \leq \|A \otimes I\| \|I \otimes B\| \leq C_1 C_2 \|A\| \|B\|$. Окончательно:

$$\|u\|_{T_\alpha} = \sup_{A, B} \frac{\|(A \otimes B)u\|_\alpha}{\|A\| \|B\|} \leq C \|u\|_\alpha \quad (C = C_1 C_2).$$

Теорема доказана.

Список литературы: 1. *Shatten R.* A theory of cross-spaces. Princeton, 1950.
2. *Дей М. М.* Нормированные линейные пространства. М., Изд-во иностр. лит., 1961. 3. *Okayasu T.* Some cross-norms which are not uniformly cross.— Proc. Jap. Acad., 1970, vol. 46, No 1, p. 54-57. 4. *Ichinose T.* On the spectra of tensor products of linear operators in Banach spaces.— J. reine und agnew. Math., 1970, Bd 244, S. 119-153.

Поступила 16 января 1973 г.