

Оглавление

1	Линейные функционалы	2
1.1	Продолжение линейных функционалов	2
1.1.1	Продолжение линейного функционала в комплексном линейном пространстве	2
1.1.2	Продолжение линейного функционала в нормированном пространстве	3

Глава 1

Линейные функционалы

1.1. Продолжение линейных функционалов

1.1.1. Продолжение линейного функционала в комплексном линейном пространстве

Теорема 1 (Боненбллюст—Собчик). X линейно над \mathbb{C} , p — полуформа, L — подпространство X , $f \in \mathcal{L}in(L, \mathbb{C})$, $|f(x)| \stackrel{L}{\leq} p(x)$

$$\exists g \in \mathcal{L}in(X, \mathbb{C}) : \begin{cases} g|_L = f, \\ |g(x)| \stackrel{X}{\leq} p(x) \end{cases}$$

Доказательство (овеществление). X линейно и над \mathbb{R} , т. е.

$$\left. \begin{array}{l} a, b \in \mathbb{R} \\ x, y \in X \end{array} \right\} \implies ax + by \in X$$

Также, L — подпространство и в вещественном смысле.

$$f(x) = u(x) + iv(x), \quad u(x), v(x) \in \mathbb{R}$$

Проверим, что $u, v \in \mathcal{L}in(L, \mathbb{R})$. Пусть $x, y \in L$.

$$f(x) = u(x) + iv(x), \quad f(y) = u(y) + iv(y)$$

$$f(x + y) = u(x + y) + iv(x + y)$$

Сложим первые два равенства:

$$f(x + y) = (u(x) + u(y)) + i(v(x) + v(y))$$

Вещественные и мнимые части равны:

$$u(x + y) = u(x) + u(y), \quad v(x + y) = v(x) + v(y)$$

Возьмём $x \in X$, $a \in \mathbb{R}$.

$$f(x) = u(x) + iv(x)$$

$$f(ax) = u(ax) + iv(ax)$$

$$f(ax) = af(x) = au(x) + iav(x) \implies \begin{cases} u(ax) = au(x) \\ v(ax) = av(x) \end{cases}$$

$$\implies u, v \in \mathcal{L}in(L, \mathbb{R})$$

$$f \in \mathcal{L}in(X, \mathbb{C}) \implies f(ix) = if(x) \implies u(ix) + iv(ix) = i(u(x) + iv(x)) \implies u(ix) = -v(x)$$

Применим теорему Хана–Банаха к u , а v определим из этого тождества.

$$u(x) \leq |f(x)| \leq p(x) \quad \forall x \in L \xrightarrow[\text{т. Хана–Банаха}]{\quad}$$

$$\implies \exists \varphi \in \mathcal{L}in(X, \mathbb{R}) : \begin{cases} \varphi|_L = u, \\ \varphi(x) \leq p(x) \end{cases} \xrightarrow[p-\text{полунорма}]{} |\varphi(x)| \stackrel{L}{\leq} p(x)$$

$$x \in X \quad \psi(x) := -\varphi(ix) \implies \psi \in \mathcal{L}in(X, \mathbb{R}) \quad (1.1)$$

$$g(x) := \varphi(x) + i\psi(x) \implies g \in \mathcal{L}in(X, \mathbb{R}), \quad g(x) \stackrel{L}{=} f(x)$$

$$g(ix) = \varphi(ix) + i\psi(ix)i(-i\varphi(ix) + \psi(ix)) \xrightarrow{(1.1)} i(\varphi(x) + i\psi(x)) \implies g \in \mathcal{L}in(X, \mathbb{C})$$

Проверим подчинение.

$$x \in X, \quad g(x) \in \mathbb{C} \quad g(x) = re^{i\theta}, \quad r \geq 0, \quad \theta \in \mathbb{R}$$

$$\implies |g(x)| = r = g(xe^{-i\theta}) = \varphi(xe^{-i\theta}) + i\psi(xe^{-i\theta})$$

Слева вещественное число, справа — комплексное, значит, мнимая часть равна нулю:

$$|g(x)| = \varphi(xe^{-i\theta}) \leq p(xe^{-i\theta}) \xrightarrow[p-\text{полунорма}]{} p(x)$$

□

1.1.2. Продолжение линейного функционала в нормированном пространстве

Теорема 2. $(X, \|\cdot\|)$ над \mathbb{K} , L — подпространство X в алгебраическом смысле, $f \in L^*$

$$\exists g \in X^* : \begin{cases} g|_L = f, \\ \|g\|_{X^*} = \|f\|_{L^*}. \end{cases}$$

Доказательство. Обозначим $M = \|f\|_{L^*}$.

$$p(x) := M \cdot \|x\| \implies p — \text{норма на } X$$

Возьмём $x \in L$.

$$|f(x)| \leq \|f\|_{L^*} \|x\| = M \|x\| = p(x) \implies f \text{ подчинён } p$$

Применяем теорему Хана–Банаха или Бонеблюста–Собчика:

$$\begin{aligned} \exists g \in \mathcal{L}in(X, \mathbb{K}) : & \begin{cases} g|_L = f, \\ |g(x)| \leq p(x) \end{cases} \\ \implies |g(x)| & \stackrel{X}{\leq} M \cdot \|x\| \implies \|g\|_{X^*} \implies g \in X^* \\ \|g\|_{X^*} &= \sup_{\substack{x \in X \\ \|x\| \leq 1}} |g(x)| \geq \sup_{\substack{x \in L \\ \|x\| \geq 1}} |g(x)| = \|f\|_{L^*} \end{aligned}$$

□

Следствие (о достаточном множестве линейных функционалов). $(X, \|\cdot\|)$ над \mathbb{K} , $x_0 \in X$

1.

$$\exists g \in X^* : \begin{cases} \|g\| = 1, \\ g(x_0) = \|x_0\|. \end{cases}$$

$$2. \|x_0\| = \max\{|h(x_0)| \mid \|h\|_{X^*} \leq 1\}.$$

Доказательство.

- $x_0 \neq 0$

Рассмотрим $L = \{ \alpha x_0 \}_{\alpha \in \mathbb{K}}$. Определим $f : L \rightarrow \mathbb{K} : f(\alpha x_0) = \alpha \|x_0\|$. Понятно, что $f \in \mathcal{L}in(L, \mathbb{K})$, $f(x_0) = \|x_0\|$, $|f(\alpha x_0)| = |\alpha| \|x_0\|$.

$$\implies \|f\|_{L^*} = 1$$

По теореме

$$\exists g \in X^* : \begin{cases} \|g\|_{X^*} = 1, \\ g(x_0) = \|x_0\|. \end{cases}$$

Рассмотрим $h \in X^* : \|h\| \leq 1$.

$$|h(x_0)| \leq \|h\| \|x_0\| \leq \|x_0\| \implies \sup_{\|h\| \leq 1} |h(x_0)| \leq \|x_0\|$$

$$\text{Но } \exists g : \begin{cases} \|g\| = 1, \\ |g(x_0)| = \|x_0\|. \end{cases}$$

- $x_0 = 0$

Возьмём $g \in X^* : \|g\| = 1$.

$$g(x_0) = 0$$

□

Замечание. Теперь имеем две похожие формулы:

$$\|f\| = \sup_{\|x\| \leq 1} |f(x)|$$

$$\|x\| = \max_{\|f\|_{X^*} \leq 1} |f(x)|$$

Следствие (расстояние до подпространства). $(X, \|\cdot\|)$, L — замкнутое подпространство X , $x_0 \in X \setminus L$, $d := \rho(x_0, L)$

1.

$$\exists g \in X^* : \begin{cases} \|g\| = 1, \\ g(x_0) = d, \\ g|_L = 0; \end{cases}$$

$$2. d = \min\{|h(x_0)| \mid \|h\| \leq 1, h|_L = 0\}.$$

Доказательство. $M := \mathcal{L}in(x_0, L) = \{ \alpha x_0 + y \mid y \in L \}$

Определим $f : M \rightarrow \mathbb{K} : f(\alpha x_0 + y) = \alpha$.

$$\implies f(y) = 0 \quad \forall y \in L$$

$$f(x_0) = 1$$

Понятно, что $f \in \mathcal{L}in(M, \mathbb{K})$.

Воспользуемся теоремой о норме линейного функционала:

$$\|f\|_{M^*} = \frac{1}{d}$$

$$f_1 := df \implies \|f_1\| = 1, \quad f_1(x_0) = d$$

$$\exists g \in X^* : \begin{cases} \|g\| = 1, \\ g|_M = f_1 \end{cases} \implies g|_L = 0, \quad g(x_0) = d$$

Возьмём $h \in X^*$: $\|h\| \leq 1$, $h|_L = 0$.

$$\begin{aligned} |h(x_0)| &= |h(x_0 - y)| \leq \|h\| \cdot \|x_0 - y\| \leq \|x_0 - y\| \quad \forall y \in L \\ \implies |h(x_0)| &\leq d \implies \sup_{\substack{\|h\| \leq 1 \\ h|_L = 0}} |h(x_0)| \leq d \\ \exists g : \quad &\begin{cases} g(x_0) = d, \\ g|_L = 0, \\ \|g\| \leq 1. \end{cases} \\ \implies d &= \max_{\substack{\|h\| \leq 1 \\ h|_L = 0}} |h(x_0)| \end{aligned}$$

□

Замечание. Если $L = \{0\}$, то получим предыдущее следствие.

Следствие (критерий полноты семейства элементов в нормированном пространстве).

$(X, \|\cdot\|)$, $\{x_\alpha \in X\}_{\alpha \in A}$
 $\{x_\alpha\}$ — полная система элементов **тогда и только тогда**, когда

$$(f \in X^* \quad f(x_\alpha) = 0 \quad \forall \alpha \in A) \implies f = \mathbb{O}$$

Доказательство. $L := \overline{\mathcal{L}\{x_\alpha\}}_{\alpha \in A}$

• \implies

$\{x_\alpha\}$ — полное, $f \in X^*$, $f(x_\alpha) = 0$

$$x = \sum_{k=1}^n c_k x_{\alpha_k} \implies f(x) = 0$$

То есть, $\forall x \in \mathcal{L}\{x_\alpha\} \quad f(x) = 0$.

Возьмём $x \in X$.

$$\exists \{x_n \in \mathcal{L}\{x_\alpha\}\}_{n=1}^\infty : \quad \lim x_n = x$$

f непрерывна $\implies f(x) = \lim f(x_n) = 0 \implies f = \mathbb{O}$.

• \Leftarrow

Пусть $L \subsetneq X$, т. е. $\exists x_0 \neq 0 \in X \setminus L$. По первому следствию

$$\exists g \in X^* : \quad \begin{cases} \|g\| = 1, \\ g(x_0) = \|x_0\| \end{cases} \implies g \neq \mathbb{O}$$

При этом, $g|_L = 0 \implies g(x_\alpha) = 0 \quad \forall \alpha$.

□

Теорема 3. $(X, \|\cdot\|)$

Если X^* сепарабельно, то X сепарабельно.

Доказательство. X^* сепарабельно $\iff \exists \{f_n\}_{n=1}^\infty : \quad f_n$ плотны в X^* , т. е.

$$\forall f \in X^* \quad \exists \{f_{n_k}\}_{k=1}^\infty : \quad \lim \|f - f_{n_k}\| = 0$$

Пусть $f \in X^*$.

$$\|f\| = \sup_{\|x\|=1} |f(x)| \implies \exists x : \begin{cases} \|x\| = 1, \\ \|f\| \leq 2|f(x)| \end{cases}$$

Пусть теперь $f \neq \mathbb{O}$.

$$\exists x_n : \|x_n\| = 1, \|f_n\| \leq 2|f_n(x_n)|$$

Проверим, что $\{x_n\}$ полна в X (по следствию 3). Пусть $f \in X^*$, $f(x_n) = 0 \quad \forall n$.

$$\exists f_{n_k} \in X^* : \lim \|f - f_{n_k}\| = 0$$

$$\frac{1}{2}\|f_{n_k}\| \leq |f_{n_k}(x_{n_k})| = |\underbrace{f(x_{n_k})}_{0} - f_{n_k}(x_{n_k})| \leq \|f - f_{n_k}\| \cdot \underbrace{\|x_{n_k}\|}_1$$

$$\implies \lim \|f_{n_k}\| = 0 \implies f = \mathbb{O} \implies \{x_n\} \text{ полна}$$

□