

ного шара $S = \{x \in X, \|x\| \leq 1\}$ гильбертова пространства X служат точки поверхности этого шара, т. е. точки, имеющие норму 1 (см. гл. I, § 5 (1)). Приложения понятия крайних точек к конкретным функциональным пространствам см., например, в книге Гофмана [1].

Простой пример. Обозначим через $C[0, 1]$ пространство вещественных непрерывных функций $x(t)$, заданных на сегменте $[0, 1]$, с нормой $\|x\| = \max |x(t)|$. Сопряженным пространством $X = C[0, 1]'$ служит пространство вещественных бэровских мер на $[0, 1]$ с ограниченными полными вариациями. Единичный шар K пространства X бикомпактен в слабой* топологии X (см. теорему 1 из приложения к гл. IV). Нетрудно заметить, что между крайними точками из K и линейными функционалами $f_{t_0} \in X$ вида $\langle x, f_{t_0} \rangle = x(t_0)$, $t_0 \in [0, 1]$, существует взаимно однозначное соответствие. В таком случае сформулированное следствие означает, что всякий линейный функционал $f \in X$ может быть представлен как слабый* предел функционалов вида

$$\sum_{j=1}^n \alpha_j(x)(t_j), \quad \text{где } \alpha_j > 0, \quad \sum_{j=1}^n \alpha_j = 1 \quad \text{и} \quad t_j \in [0, 1].$$

Шоке [1] установил недавно следующий более точный результат: если X — метрическое пространство, то множество E является G_δ -множеством и для любого $x \in K$ существует неотрицательная мера Бэра $\mu_x(B)$, определенная на бэровских множествах B из X , такая, что

$$\mu_x(X - E) = 0, \quad \mu_x(E) = 1 \quad \text{и} \quad x = \int_E y \mu_x(dy).$$

По поводу единственности μ_x см. Шоке — Мейер [2] и указанную там литературу.

2. Векторные структуры

Понятие „положительности“ в применении к конкретным функциональным пространствам весьма важно как в теоретическом отношении, так и для практических приложений. Абстрактная трактовка понятия „положительности“ была предложена Риссом [6] и разрабатывалась в дальнейшем многими авторами, в частности, Фрейденталем [2] и Биркгофом [1]¹⁾. Соответствующие результаты составляют содержание теории *векторных структур*. Мы начнем с определения векторной структуры.

¹⁾ Функциональный анализ в полуупорядоченных пространствах интенсивно разрабатывался советскими математиками — Л. В. Канторовичем [2*], М. Г. Крейном [3*], [4*] и др. Исторические сведения по этому вопросу и подробную библиографию см., например, в монографии Б. З. Вулиха [2*]. — *Прим. перев.*

Определение 1. Вещественное линейное пространство X называется *векторной структурой*, если X является структурой по отношению частичного упорядочения $x \leqslant y$, удовлетворяющему условиям

$$\text{если } x \leqslant y, \text{ то } x + z \leqslant y + z; \quad (1)$$

$$\text{если } x \leqslant y, \text{ то } \alpha x \leqslant \alpha y \text{ (или } \alpha x \geqslant \alpha y)$$

$$\text{при всех } \alpha \geqslant 0 \text{ (соответственно } \alpha \leqslant 0). \quad (2)$$

Предложение 1. Для произвольного элемента x векторной структуры X определим выражения

$$x^+ = x \vee 0 \quad \text{и} \quad x^- = x \wedge 0. \quad (3)$$

Тогда

$$x \vee y = (x - y)^+ + y, \quad x \wedge y = -((-x) \vee (-y)). \quad (4)$$

Доказательство. Утверждение следует из того, что взаимно однозначные отображения $x \rightarrow x + z$ и $x \rightarrow \alpha x$ ($\alpha > 0$) пространства X на себя сохраняют отношение частичного упорядочения, установленное в X .

Пример. Совокупность $A(S, \mathfrak{B})$ всех вещественных σ -аддитивных функций множества $x(B)$, заданных и конечных на σ -аддитивном семействе (S, \mathfrak{B}) множеств $B \subseteq S$, с операциями

$$(x + y)(B) = x(B) + y(B), \quad (\alpha x)(B) = \alpha x(B)$$

и отношением частичного упорядочения $x \leqslant y$, определяемым условием $x(B) \leqslant y(B)$ при $B \in \mathfrak{B}$, образует векторную структуру. В этом случае x^+ есть не что иное, как положительная вариация $\bar{V}(x; B)$ меры x на множестве B :

$$x^+(B) = \sup_{\substack{N \subseteq B \\ N \in \mathfrak{B}}} x(N) = \bar{V}(x; B). \quad (5)$$

Доказательство. Мы должны показать, что $\bar{V}(x; B) = (x \vee 0)(B)$. Ясно, что $\bar{V}(x; B) \geqslant 0$ и $x(B) \leqslant \bar{V}(x; B)$ на \mathfrak{B} . Если $0 \leqslant y(B)$ и $x(B) \leqslant y(B)$ для $B \in \mathfrak{B}$, то $y(B) = y(N) + y(B - N) \geqslant x(N)$ при любом $N \subseteq B$, так что $y(B) \geqslant \bar{V}(x; B)$ на семействе \mathfrak{B} .

Предложение 2. Для всякой векторной структуры X выполняются следующие условия:

$$x \vee_\wedge y + z = (x + z) \vee_\wedge (y + z), \quad (6)$$

$$\alpha(x \vee_\wedge y) = (\alpha x) \vee_\wedge (\alpha y) \quad \text{при } \alpha > 0, \quad (7)$$

$$\alpha(x \vee_\wedge y) = (\alpha x) \wedge_\vee (\alpha y) \quad \text{при } \alpha < 0, \quad (8)$$

$$x \wedge y = -(-x) \vee (-y), \quad x^- = -(-x)^+, \quad x^+ = -(-x)^-. \quad (9)$$

Доказательство. Свойства (6) — (9) вытекают из (1) и (2).
Следствие.

$$x + y = x \vee y + x \wedge y, \text{ в частности } x = x^+ + x^-. \quad (10)$$

Доказательство. Мы имеем

$$x \vee y - x - y = 0 \vee (y - x) - y = (-y) \vee (-x) = -(y \wedge x).$$

Предложение 3. Всякая векторная структура X обладает следующими свойствами:

$$x \vee_{\wedge} y = y \vee_{\wedge} x \text{ (коммутативность)}, \quad (11)$$

$$\left. \begin{aligned} x \vee (y \vee z) &= (x \vee y) \vee z = \sup(x, y, z), \\ x \wedge (y \wedge z) &= (x \wedge y) \wedge z = \inf(x, y, z), \end{aligned} \right\} \text{ (ассоциативность)} \quad (12)$$

$$(x \wedge y) \vee z = (x \vee z) \wedge (y \vee z), \quad (14)$$

$$(x \vee y) \wedge z = (x \wedge z) \vee (y \wedge z). \quad (15)$$

Доказательство. Мы должны доказать только свойство дистрибутивности. Ясно, что $(x \wedge y) \vee z \leq x \vee z, y \vee z$. Пусть $w \leq x \vee z, y \vee z$. Тогда $w \leq x \vee z = x + z - x \wedge z$, и поэтому $x + z \geq w + x \wedge z$. Точно так же $y + z \geq w + y \wedge z$. Следовательно,

$$\begin{aligned} w + (x \wedge z) \wedge (y \wedge z) &= (w + x \wedge z) \wedge (w + y \wedge z) \leq \\ &\leq (x + z) \wedge (y + z) = x \wedge y + z, \end{aligned}$$

и поэтому

$$w \leq (x \wedge y) + z - (x \wedge y) \wedge z = (x \wedge y) \vee z.$$

Тем самым мы установили (14); свойство (15) доказывается при помощи подстановки в (14) соответственно $-x, -y$ и $-z$ вместо x, y и z .

Замечание 1. *Дистрибутивное тождество*

$$x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z) \quad (16)$$

в произвольной структуре может и не выполняться. Структуры, удовлетворяющие этому тождеству, называются *дистрибутивными*.
Модулярное тождество:

$$\text{если } x \leq z, \text{ то } x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge z \quad (17)$$

слабее дистрибутивного тождества (15). Структуры, удовлетворяющие условию (17), называются *модулярными*. Рассмотрим некоторую группу G . Совокупность всех инвариантных подгрупп N группы G , частично упорядоченная отношением включения, образует модулярную структуру, если определить $N_1 \vee N_2$ как инвариантную подгруппу,

порожденную подгруппами N_1 и N_2 ¹⁾, а $N_1 \wedge N_2$ — как инвариантную подгруппу $N_1 \cap N_2$.

Замечание 2. Типичным примером *дистрибутивных структур* являются *булевы алгебры*: дистрибутивная структура B называется булевой алгеброй, если выполняются следующие условия: (1°) в B существуют элементы 0 (нуль) и 1 (единица), такие, что $0 \leq x \leq 1$ для любого $x \in B$; (2°) для любого $x \in B$ существует однозначно определенный элемент x' , называемый *дополнением* x , такой, что $x \vee x' = 1$, $x \wedge x' = 0$. Совокупность всех подмножеств некоторого фиксированного множества, частично упорядоченная отношением включения, представляет собой пример булевой алгебры.

Предложение 4. Определим для векторной структуры X понятие абсолютной величины элемента

$$|x| = x \vee (-x). \quad (18)$$

Тогда

$$|x| \geq 0; \quad |x| = 0 \text{ тогда и только тогда, когда } x = 0. \quad (19)$$

$$|x + y| \leq |x| + |y|, \quad |\alpha x| = |\alpha| \cdot |x|. \quad (20)$$

Доказательство. Справедливо равенство

$$x^+ \wedge (-x^-) = x^+ \wedge (-x)^+ = 0. \quad (21)$$

Действительно, $0 = x - x = x \vee (-x) + x \wedge (-x) \geq 2(x \wedge (-x))$, и поэтому ввиду (14) $0 = (x \wedge (-x)) \vee 0 = x^+ \wedge (-x)^+$. Таким образом,

$$x^+ - x^- = x^+ + (-x)^+ = x^+ \vee (-x)^+.$$

С другой стороны, из неравенств $x \vee (-x) \geq x \wedge (-x) \geq -((-x) \vee x)$ следует, что $x \vee (-x) \geq 0$, откуда, согласно (21),

$$x \vee (-x) = (x \vee (-x)) \vee 0 = x^+ \vee (-x)^+ = x^+ + (-x)^+.$$

Итак, мы показали, что

$$x^+ - x^- = x^+ + (-x)^+ = x^+ \vee (-x)^+ = x \vee (-x). \quad (22)$$

Остается доказать (19) и (20). Если $x = x^+ + x^- \neq 0$, то либо x^+ , либо $(-x^-) > 0$, так что $|x| = x^+ \vee (-x^-) > 0$. Далее $|\alpha x| = (\alpha x) \vee (-\alpha x) = |\alpha|(x \vee (-x)) = |\alpha||x|$. Из условия $|x| + |y| \geq x + y$, $-x - y$ получается неравенство $|x| + |y| \geq (x + y) \vee (-x - y) = |x + y|$.

Замечание. Разложение $x = x^+ + x^-$, $x^+ \wedge (-x^-) = 0$, называется *жордановым разложением* элемента x . Элементы x^+ , x^-

¹⁾ Если G — мультипликативная группа, то инвариантная подгруппа, порожденная инвариантными подгруппами N_1 , N_2 , определяется как подгруппа элементов вида xy ($x \in N_1$, $y \in N_2$). — *Прим. перев.*

и $|x|$ отвечают соответственно *положительной вариации, отрицательной вариации и полной вариации* функции $x(t)$ с ограниченной вариацией.

Предложение 5. Для всякого $y \in X$ имеем

$$|x - x_1| = |x \vee y - x_1 \vee y| + |x \wedge y - x_1 \wedge y|. \quad (23)$$

Доказательство. Для любых $a, b \in X$

$$|a - b| = (a - b)^+ - (a - b)^- = a \vee b - b - (a \wedge b - b) = a \vee b - a \wedge b.$$

Поэтому правая часть (23), согласно (10), (14) и (15), равна

$$\begin{aligned} (x \vee y) \vee x_1 - (x \vee y) \wedge (x_1 \vee y) + (x \wedge y) \vee (x_1 \wedge y) - \\ - (x \wedge y) \wedge x_1 = \\ = (x \vee x_1) \vee y - (x \wedge x_1) \vee y + (x \vee x_1) \wedge y - (x \wedge x_1) \wedge y = \\ = x \vee x_1 + y - (x \wedge x_1 + y) = x \vee x_1 - x \wedge x_1 = |x - x_1|. \end{aligned}$$

Определение 2. Последовательность $\{x_n\}$ элементов векторной структуры X называется *O-сходящейся* к элементу $x \in X$, $x = O\text{-}\lim x_n$, если существует такая последовательность $\{w_n\}$, что

$|x - x_n| \leq w_n$ и $w_n \downarrow 0$. Здесь $w_n \downarrow 0$ означает, что $w_1 \geq w_2 \geq \dots$ и $\bigwedge_{n \geq 1} w_n = 0$. Если $O\text{-}\lim x_n$ последовательности $\{x_n\}$ существует,

то он определяется однозначно. В самом деле, если допустить, что

$O\text{-}\lim x_n = x$ и $O\text{-}\lim x_n = y$, то $|x - x_n| \leq w_n$, $w_n \downarrow 0$ и $|y - x_n| \leq u_n$, $u_n \downarrow 0$.

Поэтому $|x - y| \leq |x - x_n| + |x_n - y| \leq w_n + u_n$ и $(w_n + u_n) \downarrow 0$, так как $w_n + \bigwedge_{n \geq 1} u_n \geq \bigwedge_{n \geq 1} (w_n + u_n)$. Отсюда вытекает,

что $x = y$.

Предложение 6. Операции $x + y$, $x \vee y$ и $x \wedge y$ непрерывны по отношению к $O\text{-}\lim$.

Доказательство. Пусть $O\text{-}\lim x_n = x$, $O\text{-}\lim y_n = y$. Тогда

$$|x + y - x_n - y_n| \leq |x - x_n| + |y - y_n| \text{ и, следовательно, } O\text{-}\lim (x_n + y_n) = x + y. \text{ Из (23) видно, что}$$

$$\begin{aligned} |x \vee y - x_n \vee y_n| \leq |x \vee y - x_n \vee y| + |x_n \vee y - x_n \vee y_n| \leq \\ \leq |x - x_n| + |y - y_n|, \end{aligned}$$

$$\text{откуда } O\text{-}\lim (x_n \vee y_n) = (O\text{-}\lim x_n) \vee (O\text{-}\lim y_n).$$

Замечание. При произвольном α

$$O\text{-}\lim \alpha \cdot x_n = \alpha \cdot O\text{-}\lim x_n.$$

Однако в общем случае

$$O\text{-}\lim \alpha_n x \neq \left(\lim_{n \rightarrow \infty} \alpha_n \right) x.$$

Первое соотношение вытекает из равенства $|\alpha x - \alpha x_n| = |\alpha| |x - x_n|$. Что касается второго утверждения, то его справедливость устанавливается с помощью следующего контрпримера. Введем в двумерном векторном пространстве пар (ξ, η) вещественных чисел ξ и η отношение *лексикографического частичного упорядочения*, полагая $(\xi_1, \eta_1) \geq (\xi_2, \eta_2)$ в том и только в том случае, когда либо $\xi_1 > \xi_2$, либо $\xi_1 = \xi_2$ и $\eta_1 \geq \eta_2$. В результате, как нетрудно видеть, мы получаем векторную структуру. В этой структуре

$$n^{-1}(1, 0) \geq (0, 1) > 0 = (0, 0) \quad (n = 1, 2, \dots).$$

Поэтому $O\text{-}\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1}(1, 0) \neq 0$. С помощью жорданова разложения $y = y^+ + y^-$ можно установить, что необходимым и достаточным условием справедливости равенства

$$O\text{-}\lim_{\alpha_n \rightarrow \alpha} \alpha_n x = \alpha x \quad (24)$$

является так называемая *аксиома Архимеда*

$$O\text{-}\lim_{n \rightarrow \infty} n^{-1}x = 0 \quad \text{для всех } x \geq 0. \quad (25)$$

Определение 3. Подмножество $\{x_\alpha\}$ векторной структуры X называется *ограниченным*, если существуют элементы y и z , такие, что $y \leq x_\alpha \leq z$ для всех x_α . Векторная структура X называется *полной*, если всякое ограниченное множество $\{x_\alpha\}$ из X обладает в X *верхней гранью* $\sup_\alpha x_\alpha$ и *нижней гранью* $\inf_\alpha x_\alpha$. Если для всякой ограниченной последовательности $\{x_n\} \subseteq X$ в векторной структуре X существуют $\sup_{n \geq 1} x_n$ и $\inf_{n \geq 1} x_n$, то X называется *σ -полной* векторной структурой¹⁾. В σ -полной векторной структуре X определим *верхний* и *нижний пределы* ограниченной последовательности

$$O\text{-}\overline{\lim}_{n \rightarrow \infty} x_n = \inf_m \left(\sup_{n \geq m} x_n \right), \quad O\text{-}\underline{\lim}_{n \rightarrow \infty} x_n = \sup_m \left(\inf_{n \geq m} x_n \right). \quad (26)$$

Предложение 7. Для того чтобы существовал предел $O\text{-}\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x$, необходимо и достаточно, чтобы $O\text{-}\overline{\lim}_{n \rightarrow \infty} x_n = O\text{-}\underline{\lim}_{n \rightarrow \infty} x_n = x$.

¹⁾ Термины „полная“ и „ σ -полная векторная структура“ обычно относят к случаям, когда произвольное множество $\{x_\alpha\} \subseteq X$ или соответственно последовательность $\{x_n\} \subseteq X$ имеют в X верхние и нижние грани. Если таким свойством обладают ограниченные множества или последовательности, то применяют названия *условно полная* и *условно σ -полная векторная структура*. — Прим. перев.

Доказательство. Пусть $|x - x_n| \leq w_n$, $w_n \downarrow 0$. Тогда $x - w_n \leq x_n \leq x + w_n$, так что $O - \lim_{n \rightarrow \infty} (x - w_n) = x \leq O - \lim_{n \rightarrow \infty} x_n \leq O - \lim_{n \rightarrow \infty} (x + w_n) = x$, откуда $O - \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x$. Аналогично устанавливается, что $O - \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x$.

Перейдем к доказательству достаточности. Введем обозначения $u_n = \sup_{m \geq n} x_m$, $v_n = \inf_{m \geq n} x_m$, $u_n - v_n = w_n$. По предположению $w_n \downarrow 0$. Далее $x_n \leq u_n = x + (u_n - x) \leq x + (u_n - v_n) = x + w_n$ и аналогично $x_n \geq x - w_n$, откуда видно, что $|x - x_n| \leq w_n$. Таким образом, $O - \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x$.

Предложение 8. Во всякой σ -полной векторной структуре X выражение αx непрерывно по α , x относительно предельного перехода $O - \lim$.

Доказательство. Пусть $O - \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x$, $\lim_{n \rightarrow \infty} \alpha_n = \alpha$; тогда $O - \lim_{n \rightarrow \infty} |\alpha| |x - x_n| = 0$. Поскольку $|\alpha x - \alpha_n x_n| \leq |\alpha x - \alpha x_n| + |\alpha x_n - \alpha_n x_n| = |\alpha| \cdot |x - x_n| + |\alpha - \alpha_n| |x_n|$, то, полагая $\sup_{n \geq 1} |x_n| = y$ и $\sup_{m \geq n} |\alpha - \alpha_m| = \beta_n$, мы сводим задачу к доказательству того, что $O - \lim_{n \rightarrow \infty} \beta_n y = 0$. Предел $O - \lim_{n \rightarrow \infty} \beta_n y = z$ существует, так как $y \geq 0$ и $\beta_n \downarrow 0$, и $O - \lim_{n \rightarrow \infty} 2^{-1} \beta_n y = 2^{-1} z$. Поэтому для любого n найдется такое n_0 , что $\beta_{n_0} \leq 2^{-1} \beta_n$. Отсюда видно, что $z = 2^{-1} z$, откуда $z = 0$.

Предложение 9. Для того чтобы существовал предел $O - \lim_{n \rightarrow \infty} x_n$ последовательности $\{x_n\}$ элементов σ -полной векторной структуры X , необходимо и достаточно, чтобы

$$O - \lim_{n, m \rightarrow \infty} |x_n - x_m| = 0. \quad (27)$$

Доказательство. Необходимость условия (27) с очевидностью вытекает из неравенства $|x_n - x_m| \leq |x_n - x| + |x - x_m|$. Если положить $|x_n - x_m| = y_{nm}$, то $O - \lim_{n \rightarrow \infty} x_n \leq x_m + O - \lim_{n \rightarrow \infty} y_{nm}$, $O - \lim_{n \rightarrow \infty} x_n \geq x_m - O - \lim_{n \rightarrow \infty} y_{nm}$. Таким образом,

$$0 \leq O - \lim_{n \rightarrow \infty} x_n - O - \lim_{n \rightarrow \infty} x_n \leq O - \lim_{m \rightarrow \infty} (O - \lim_{n \rightarrow \infty} y_{nm} - O - \lim_{n \rightarrow \infty} y_{nm}) = 0.$$

Отсюда следует достаточность условия (27).

Предложение 10. Векторная структура X является σ -полной тогда и только тогда, когда всякая монотонная ограниченная последовательность $\{x_n\}$ имеет $\sup_{n \geq 1} x_n$ в X .

Доказательство. Мы должны доказать лишь достаточность условия теоремы. Пусть $\{z_n\}$ — произвольная ограниченная последовательность из X . Положим $x_n = \sup_{m \leq n} z_m$. Тогда по предположению в X существует $\sup_{n \geq 1} x_n = z$ и $z = \sup_{n \geq 1} \left(\sup_{m \leq n} z_m \right)$. Точно так же в X существует

$$\inf_{n \geq 1} z_n = \inf_{n \geq 1} \left(\inf_{m \leq n} z_m \right).$$

3. B -структуры и F -структуры

Определение. Вещественное B -пространство (или F -пространство) называется B -структурой (соответственно F -структурой), если оно является векторной структурой и

$$\text{неравенство } |x| \leq |y| \text{ влечет за собой } \|x\| \leq \|y\|. \quad (1)$$

Примеры. Пространства $C(S)$ и $L^p(S)$ образуют B -структуры по естественному отношению частичного упорядочения, когда $x \leq y$, если $x(s) \leq y(s)$ при $s \in S$ для случая $C(S)$ и $x(s) \leq y(s)$ m -п. в. на S для пространства $L^p(S)$. В пространстве $M(S, \mathfrak{B}, m)$, удовлетворяющем условию $m(S) < \infty$, отношение частичного упорядочения можно ввести так же, как и в $L^p(S)$; при этом $M(S, \mathfrak{B}, m)$ оказывается F -структурой. Если аналогичным способом упорядочить пространство $A(S, \mathfrak{B})$ и ввести в нем норму

$$\|x\| = |x|(S),$$

где $|x|(S)$ — полная вариация x на S , то получится B -структура $A(S, \mathfrak{B})$. В силу условия (1) и свойства $|x| = |(|x|)|$

$$\|x\| = \|(|x|)\|^1. \quad (2)$$

В пространстве $A(S, \mathfrak{B})$, кроме того, выполняется условие

$$\text{если } x \geq 0, y \geq 0, \text{ то } \|x + y\| = \|x\| + \|y\|. \quad (3)$$

¹⁾ Меры $x = x(B)$ ($B \in \mathfrak{B}$) частично упорядочиваются по правилу, указанному в примере гл. XII, § 2. Выражение $|x|$ в левой части равенства $|x| = |(|x|)|$ обозначает абсолютную величину $x(B)$, т. е. полную вариацию x на множествах $B \in \mathfrak{B}$, рассматриваемую как мера, заданная на семействе \mathfrak{B} ; величина $|(|x|)|$ — это абсолютная величина меры $|x|(B)$, т. е. полная вариация $|x|$ на множествах B как функция, заданная на \mathfrak{B} .
—Прим. перев.