

СИБИРСКИЙ МАТЕМАТИЧЕСКИЙ ЖУРНАЛ

(Отдельный оттиск)

ТОМ XXIV

5

1983

ИЗДАТЕЛЬСТВО «НАУКА»
СИБИРСКОЕ ОТДЕЛЕНИЕ

УДК 517.11+517.43

А. Г. КУСРАЕВ, С. С. КУТАТЕЛАДЗЕ

СУБДИФФЕРЕНЦИАЛЫ В БУЛЕВОЗНАЧНЫХ МОДЕЛЯХ
ТЕОРИИ МНОЖЕСТВ

Один из ключевых и вечных вопросов теории экстремальных задач таков: «Как ведут себя оптимальные значения и решения при замене переменных?». Некоторые возможные ответы на этот вопрос собраны в субдифференциальном исчислении негладких операторов. Наиболее подробно изучены выпуклые операторы и, в особенности, «скалярные» выпуклые операторы — выпуклые функции. Случай выпуклых функций занимает совершенно исключительное положение в связи с наличием эффективных геометрических интерпретаций локальных аппроксимаций этих функций во внутренних точках их эффективных областей определения. Основные связи здесь таковы:

(1) субдифференциал — это выпуклое слабо компактное множество;
 (2) элементы наименьшего субдифференциала, содержащего слабо (порядково) ограниченное множество \mathcal{A} , получаются последовательным применением операций взятия выпуклой оболочки \mathcal{A} и перехода к замыканию;

(3) крайние точки наименьшего субдифференциала, порожденного множеством \mathcal{A} , лежат в слабом замыкании исходного множества \mathcal{A} .

Найти операторные варианты приведенных утверждений — это известная проблема локального выпуклого анализа [1—3]. Имеется ряд частных решений для специальных классов пространств и операторов, апеллирующих либо к компактности субдифференциала в подходящей операторной топологии, либо к специфической геометрической интерпретации отделимости в конкретных функциональных пространствах. В то же время удовлетворительного общего ответа не было именно в связи с тем, что для произвольных пространств и операторов, с одной стороны нет (как правило!) никакой компактности в операторных топологиях, а с другой — «скалярные» трактовки теорем отделимости не доставляют адекватных характеристик субдифференциалов.

Цель настоящей статьи — дать решение указанной проблемы. В частности, ниже приводится явное представление элементов субдифференциала и его крайних точек особого рода «дисперсными интегралами» o -крайних точек. Метод исследования — теория булевозначных моделей теории множеств [4—12], принципиальная связь которых с K -пространствами обнаружена в [13, 14]. Приблизительный план использования указанной теории таков. Следует сначала подобрать булеву алгебру и отвечающую ей модель, в которой изучаемый (= «внешний») оператор станет изображать скалярную выпуклую функцию в модели (= превратится во «внутреннюю» выпуклую функцию). После этого, интерпретируя во внешних терминах внутренний геометрический смысл субдифференциала функции, следует получить искомый ответ. Прямая реализация этого плана возможна, но связана с некоторыми техническими неудобствами (так, понятие o -крайней точки «плохо» интерпретируется). В этой связи в работе предпринят обходный маневр — указанный план используется лишь для анализа канонического сублинейного оператора — оператора взятия верхней грани. Общий случай выводится с учетом как

специфики строения его субдифференциала, так и того факта, что любой сублинейный оператор лишь линейной заменой переменной отличается от канонического.

Доказательство основных результатов использует выводимость теорем Крейна — Мильмана и Мильмана в ZFC (= в теории множеств Цермело — Френкеля с аксиомой выбора), и в этом смысле нестандартно. Стоит подчеркнуть, что большая часть приводимых далее фактов обоснована обычными средствами. То же уместно отнести и ко всему нижеизложенному, если не предьявлять (как это принято) к другим большие требования, чем к себе. Качественно можно сказать, что в работе показано, как центральные понятия субдифференциального исчисления для операторов возникают при внешней расшифровке соответствующих скалярных предшественников в подходящей модели теории множеств.

Настоящая статья ориентирована прежде всего на специалистов в области выпуклого анализа. В этой связи изложение вспомогательных логических средств чуть более детализировано, чем экспозиция необходимых фактов из субдифференциального исчисления. Отметим здесь же, что результаты настоящей статьи анонсированы в [15] и были доложены на семинаре С. Л. Соболева. Выражаем искреннюю признательность участникам этого семинара за ценные обсуждения.

§ 1. Вспомогательные сведения о субдифференциалах

1.0. Здесь собраны необходимые факты из локального выпуклого анализа. Подробности и детали см. в [1—3].

1.1. Пусть X — вещественное векторное пространство, Y — некоторое K -пространство, $P: X \rightarrow Y$ — сублинейный оператор и $\mathcal{L}(X, Y)$ — пространство линейных операторов, действующих из X в Y . Субдифференциал $\partial(P)$ оператора P определяют соотношением

$$\partial(P) := \{A \in \mathcal{L}(X, Y) : (\forall x \in X) Ax \leq Px\}.$$

1.2. Пусть $B := \mathcal{B}(Y)$ — база K -пространства Y , т. е. полная булева алгебра проекторов на компоненты Y , или, что то же самое, алгебра положительных идемпотентов в $\mathcal{L}(Y) := \mathcal{L}(Y, Y)$, мажорируемых тождественным отображением $1 := I_Y$. Возьмем разбиение единицы в B , т. е. семейство $(b_\xi)_{\xi \in \Xi}$ проекторов, для которого $b_\xi \wedge b_\eta = 0$ при $\xi \neq \eta$ и $\sup_{\xi \in \Xi} b_\xi = 1$. Если $(A_\xi)_{\xi \in \Xi}$ — семейство элементов в $\mathcal{L}(X, Y)$ и оператор A из $\mathcal{L}(X, Y)$ таковы, что $Ax = \sum_{\xi \in \Xi} b_\xi A_\xi x$ для $x \in X$, то A называют *перемешиванием* $(A_\xi)_{\xi \in \Xi}$ с вероятностями $(b_\xi)_{\xi \in \Xi}$. Субдифференциалы являются *сильно циклическими множествами*, т. е. выдерживают образование всевозможных перемешиваний семейств своих элементов. Тот же факт выражают словами: «субдифференциал совпадает со своей сильно циклической оболочкой». Отсюда видно, что субдифференциал является *сильно операторно выпуклым множеством* (= совпадает со своей сильно операторно выпуклой оболочкой), т. е. выдерживает образование комбинаций $\sum_{\xi \in \Xi} \alpha_\xi A_\xi$, где $A_\xi \in \partial(P)$, $\alpha_\xi \in \mathcal{L}(Y)$, $0 \leq \alpha_\xi \leq 1$, $\sum_{\xi \in \Xi} \alpha_\xi = 1$. В частности, субдифференциал — *операторно выпуклое множество*, т. е. $(A, B \in \partial(P) \text{ и } \alpha, \beta \in \mathcal{L}(Y), \alpha, \beta \geq 0, \alpha + \beta = 1 \rightarrow \alpha A + \beta B \in \partial(P))$. Помимо этого, субдифференциал замкнут относительной поточечной r -сходимости. Напомним, что сеть $(A_\xi)_{\xi \in \Xi}$ в $\mathcal{L}(X, Y)$ называют *поточечно r -сходящейся* (соответственно *о-сходящейся*) к $A \in \mathcal{L}(X, Y)$, если для каждого $x \in X$ сеть $(A_\xi x)_{\xi \in \Xi}$ сходится с регулятором (соответственно *о-сходится*) к Ax в Y . Ясно, что r -сходимость влечет *о-сходимость*.

1.3. Для сублинейного оператора P символом $\text{Ch}(P)$ обозначают *множество крайних точек* $\partial(P)$. Множество $\text{Ch}(P)$ является сильно циклическим и $\partial(P)$ восстанавливается по $\text{Ch}(P)$, т. е. является наименьшим субдифференциалом, содержащим $\text{Ch}(P)$. Последний факт записывают

в виде $\partial(P) = \text{cor}(\text{Ch}(P))$. Символ $\text{cor}(\mathcal{A})$ обозначает операцию перехода к опорной оболочке \mathcal{A} , т. е. к наименьшему по включению субдифференциалу, содержащему \mathcal{A} .

1.4 Пусть $T \in \mathcal{L}_+(Y, Z)$, где Z — еще одно K -пространство, и $A \in \partial(P)$, где $P: X \rightarrow Y$. Оператор A называют T -крайним, если $TA \in \text{Ch}(TP)$. Символом $\mathcal{E}_0(P)$ обозначается совокупность o -крайних точек P , т. е. точек, являющихся T -крайними для любого o -непрерывного оператора T . Выполнено равенство $\partial(P) = \text{cor}(\mathcal{E}_0(P))$. В то же время $\mathcal{E}_0(P)$ не обязано быть даже циклическим множеством, т. е. выдерживать перемешивания конечных семейств своих элементов.

1.5 Пусть \mathcal{A} — непустое множество и $l_\infty(\mathcal{A}, Y)$ — пространство, составленное из порядково ограниченных Y -значных функций на \mathcal{A} . Это пространство наделено естественной структурой K -пространства (и даже модуля над кольцом оргоморфизмов Y). Символом $\varepsilon_{\mathcal{A}}$ обозначают канонический сублинейный оператор:

$$\varepsilon_{\mathcal{A}}(f) := \sup f(\mathcal{A}) \quad (f \in l_\infty(\mathcal{A}, Y)).$$

Если $\mathcal{A} \subset \mathcal{L}(X, Y)$, то полагают $\langle \mathcal{A} \rangle x: A \rightarrow Ax$. Тем самым задают оператор $\langle \mathcal{A} \rangle \in \mathcal{L}(X, Y^{\mathcal{A}})$. Множество \mathcal{A} называют слабо порядково ограниченным, если $\langle \mathcal{A} \rangle$ действует в $l_\infty(\mathcal{A}, Y)$. Отметим, что для такого \mathcal{A} выполнено

$$\begin{aligned} \text{cor}(\mathcal{A}) &= \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}}) \circ \langle \mathcal{A} \rangle; \\ \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}}) &= \{\alpha \in \mathcal{L}_+(l_\infty(\mathcal{A}, Y), Y) : \alpha \circ \Delta_{\mathcal{A}} = 1\}. \end{aligned}$$

Здесь $\Delta_{\mathcal{A}}$ — диагональное вложение: $\Delta_{\mathcal{A}}y := (y)_{A \in \mathcal{A}}$ для $y \in Y$, переводящее Y в множество «констант» в пространстве $l_\infty(\mathcal{A}, Y)$.

Принципиально, что каждый сублинейный оператор P лишь линейной заменой переменной отличается от канонического. Точнее говоря, справедливы соотношения:

$$P = \varepsilon_{\partial(P)} \circ \langle \partial(P) \rangle; \quad \partial(P) = \partial(\varepsilon_{\mathcal{E}_0(P)}) \circ \langle \mathcal{E}_0(P) \rangle$$

(= теорема Крейна — Мильмана для операторов).

1.6. Крайними точками $\partial(\varepsilon_{\mathcal{A}})$ служат решеточные гомоморфизмы, сохраняющие константы (= лежащие в $\partial(\varepsilon_{\mathcal{A}})$). Более того, оператор $S \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}})$ является T -крайним в том и только в том случае, если

$$T|Sf| = TS|f| \quad (f \in l_\infty(\mathcal{A}, Y)).$$

◁ В самом деле, критерием T -крайности S служат равенства (см. [6]):

$$Tg_+ = \inf_{u \in l_\infty(\mathcal{A}, Y)} T((\varepsilon_{\mathcal{A}}u - Su) \vee (\varepsilon_{\mathcal{A}}(u - f) - S(u - f) + g))$$

для любых $f, g \in l_\infty(\mathcal{A}, Y)$. Иначе говоря, T -крайность эквивалентна следующему:

$$\begin{aligned} 0 &= \inf_u T((\varepsilon_{\mathcal{A}}(u + f) - S(u + f)) \vee (\varepsilon_{\mathcal{A}}(u - f) - S(u - f))) = \\ &= \inf_u T(\varepsilon_{\mathcal{A}}((u + f - \Delta_{\mathcal{A}}Su - \Delta_{\mathcal{A}}Sf) \vee (u - f - \Delta_{\mathcal{A}}Su + \Delta_{\mathcal{A}}Sf))) = \\ &= \inf_u T(\varepsilon_{\mathcal{A}}(u - \Delta_{\mathcal{A}}Su) + |f - \Delta_{\mathcal{A}}Sf|). \end{aligned}$$

В силу теоремы о векторном минимаксе, можно записать:

$$\begin{aligned} & (S \text{ — это } T\text{-крайний оператор}) \leftrightarrow \\ & \leftrightarrow (\forall R \in \partial(T\varepsilon_{\mathcal{A}})) 0 \geq \inf_u R(u - \Delta_{\mathcal{A}}Su + |f - \Delta_{\mathcal{A}}Sf|) = \\ & = R|f - \Delta_{\mathcal{A}}Sf| + \inf_u (Ru - R\Delta_{\mathcal{A}}Su) = R|f - \Delta_{\mathcal{A}}Sf| + \inf_u (Ru - TSu) \leftrightarrow \\ & \leftrightarrow (R = TS \rightarrow R|f - \Delta_{\mathcal{A}}Sf| = 0) \leftrightarrow TS|f - \Delta_{\mathcal{A}}Sf| = 0. \end{aligned}$$

Осталось заметить, что

$$\begin{aligned} 0 = TS|f - \Delta_{\mathcal{A}}Sf| & \geq T(S(|f| - \Delta_{\mathcal{A}}|Sf|)) = TS|f| - T|Sf| \geq 0 \rightarrow \\ & \rightarrow TS|f| = T|Sf| \rightarrow TS|f - \Delta_{\mathcal{A}}Sf| = T|Sf - S\Delta_{\mathcal{A}}Sf| = 0. \quad \Delta \end{aligned}$$

1.7. Для канонического оператора $\varepsilon_{\mathcal{A}}$ выполнено:

$$\mathcal{E}_0(\varepsilon_{\mathcal{A}}) = \text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}}).$$

При этом для любого сублинейного оператора P верно

$$P = \varepsilon_{\mathcal{A}} \circ \langle \mathcal{A} \rangle \rightarrow \text{Ch}(P) \subset \mathcal{E}_0(\varepsilon_{\mathcal{A}}) \circ \langle \mathcal{A} \rangle$$

(= теорема Мильмана для операторов).

Отметим здесь же, что δ -функции $\varepsilon_A : f \rightarrow f(A)$ для $f \in l_{\infty}(\mathcal{A}, Y)$ и $A \in \mathcal{A}$ явно лежат в $\text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}})$. Перемешивания семейства $(\varepsilon_A)_{A \in \mathcal{A}}$ называют чистыми состояниями на \mathcal{A} . Очевидно, что чистые состояния — это 0 -крайние точки канонического оператора.

§ 2. Вспомогательные сведения о булевозначных моделях

2.0. Здесь собраны нужные факты о построении и правилах работы с булевозначными моделями. Детали см. в [4, 5, 10–12].

2.1. Пусть B — полная булева алгебра. Для каждого ординала α полагают

$$V_{\alpha}^{(B)} := \{x : (\exists \beta \in \alpha) x : \text{dom}(x) \rightarrow B \wedge \text{dom}(x) \subset V_{\beta}^{(B)}\}.$$

После этого рекурсивного определения вводят булевозначный универсум $V^{(B)}$ или, как еще говорят, класс B -множеств, соотношением:

$$V^{(B)} := \bigcup_{\alpha \in \text{On}} V_{\alpha}^{(B)},$$

где On — класс всех ординалов.

2.2. Пусть φ — произвольная формула теории ZFC. Естественным образом интерпретируя связки и кванторы в булевой алгебре B , вводят оценку $[\varphi]$ формулы, учитывая характер ее построения из атомарных формул $x \in y$ и $x = y$ и определяя оценки последних для $x, y \in V^{(B)}$ схемой рекурсии:

$$\begin{aligned} [x \in y] & := \bigvee_{z \in \text{dom}(y)} y(z) \wedge [z = x]; \\ [x = y] & := \\ & := \bigwedge_{z \in \text{dom}(x)} x(z) \Rightarrow [z \in y] \wedge \bigwedge_{z \in \text{dom}(y)} y(z) \Rightarrow [z \in x]. \end{aligned}$$

2.3. Универсум $V^{(B)}$ с указанным правилом оценивания формул является моделью теории множеств в том смысле, что для любой теоремы φ теории ZFC выполнено $[\varphi] = 1$ или, как говорят, φ истинно внутри $V^{(B)}$. Последний факт называют принципом переноса.

Отметим здесь же следующее общее соглашение. Если x — элемент $V^{(B)}$, а $\varphi(\cdot)$ — формула ZFC, то фраза « x удовлетворяет φ внутри $V^{(B)}$ » или, короче, « $\varphi(x)$ внутри $V^{(B)}$ » означает равенство $[\varphi(x)] = 1$.

2.4. Для элемента $x \in V^{(B)}$ и произвольного $b \in B$ определена функция

$$bx : z \rightarrow bx(z) \quad (z \in \text{dom}(x)).$$

(Эта запись подразумевает, что $b\emptyset := \emptyset$ для $b \in B$.)

Для B -значных множеств x и y и элемента $b \in B$ выполнено:

$$\begin{aligned} [x \in by] &= b[x \in y]; \\ [bx = by] &= b \Rightarrow [x = y]; \\ [x = bx] &= [b'x = \emptyset] = b' \Rightarrow [x = \emptyset]. \end{aligned}$$

(Здесь b' — это дополнение b .)

2.5. В классе $V^{(B)}$ имеется естественное отношение эквивалентности: $x \sim y := [x = y] = 1$. Выбирая в каждом классе эквивалентных элементов представителя (наименьшего ранга) — это так называемый «прием Фреге — Рассела — Скотта», приходят к *отделимому универсуму* $\bar{V}^{(B)}$, в котором

$$x = y \leftrightarrow [x = y] = 1.$$

Нетрудно видеть, что оценки формул не меняются при переходе к эквивалентным элементам. В этой связи в дальнейшем без оговорок осуществляют отождествление $V^{(B)} := \bar{V}^{(B)}$. Подчеркнем, что в $V^{(B)}$ корректно определен элемент bx для $x \in V^{(B)}$ и $b \in B$, ибо в силу 2.4 выполнено $[x_1 = x_2] = 1 \rightarrow [bx_1 = bx_2] = b \Rightarrow [x_1 = x_2] = 1$. В этой связи часто используют запись $\mathbf{0} = \emptyset$, имея в виду, в частности, что $\mathbf{0}\emptyset = \emptyset = \mathbf{0}x$ для $x \in V^{(B)}$.

2.6. В $V^{(B)}$ справедлив следующий принцип перемешивания.

Пусть $(b_\xi)_{\xi \in \Xi}$ — разбиение единицы в B . Для любого семейства $(x_\xi)_{\xi \in \Xi}$ универсума $V^{(B)}$ существует и притом единственное перемешивание $(x_\xi)_{\xi \in \Xi}$ с вероятностями $(b_\xi)_{\xi \in \Xi}$, т. е. элемент x отделимого универсума (обозначаемый $\sum_{\xi \in \Xi} b_\xi x_\xi$) такой, что

$$[x = x_\xi] \geq b_\xi \quad (\xi \in \Xi).$$

При этом выполнено:

$$x = \sum_{\xi \in \Xi} b_\xi x_\xi \leftrightarrow (\forall \xi \in \Xi) b_\xi x = b_\xi x_\xi.$$

В частности, bx — это перемешивание x с вероятностью b и $\mathbf{0}$ с вероятностью b' .

Полезно подчеркнуть, что использование термина «перемешивание» в разных ситуациях (ср. 1.2) не только не приводит к неприятным коллизиям (как могло бы показаться на первый взгляд), но на самом деле, как станет очевидным из дальнейшего, обосновано (ибо речь идет об одинаковых с точностью до несущественных оговорок объектах). Подобная ситуация не уникальна — сделанное замечание, например, можно отнести к термину «циклический» и т. п.

2.7. В $V^{(B)}$ справедлив следующий принцип максимума.

Для каждой формулы φ теории ZFC имеется B -значное множество x , для которого

$$[\exists x \varphi(x)] = [\varphi(x)].$$

2.8. Для элемента x универсума фон Неймана V , определенного схемой рекурсии:

$$V_\alpha := \{x : (\exists \beta \in \alpha) \ x \in \mathcal{P}(V_\beta)\};$$

$$V := \bigcup_{\alpha \in \text{On}} V_\alpha,$$

т. е. для каждого множества x полагают:

$$\emptyset^\wedge := \emptyset; \quad \text{dom}(x^\wedge) := \{y^\wedge : y \in x\}, \quad \text{im}(x^\wedge) := \{1\}.$$

(Точнее говорить о выделенном представителе класса элементов $V^{(B)}$, эквивалентных x^\wedge). Элемент x^\wedge из $V^{(B)}$ называют *стандартным именем* x . Тем самым возникает *каноническое вложение* V в $V^{(B)}$. При этом для $x, x_1, \dots, x_n \in V$ и $y \in V^{(B)}$ выполнено:

$$[y \in x^\wedge] = \bigvee_{z \in x} [y = z^\wedge];$$

$$\varphi(x_1, \dots, x_n) \leftrightarrow [\varphi(x_1^\wedge, \dots, x_n^\wedge)] = 1$$

для любой ограниченной формулы φ теории ZFC. (Формулу называют *ограниченной*, если связанные переменные входят в нее под знаком ограниченных кванторов, т. е. кванторов, распространенных на какие-либо множества.)

§ 3. Простейшие спуски и подъемы

3.0. Здесь собраны основные факты об изображении простейших объектов в булевозначных моделях (см. [10—12]).

3.1. Пусть φ — некоторая формула ZFC и фиксирован некоторый набор y элементов булевозначного универсума. Пусть, далее, $A_\varphi := A_{\varphi(\cdot, y)} := \{x : \varphi(x, y)\}$ — класс множеств, определяемых посредством y . Спуск $A_\varphi \downarrow$ класса A_φ определяют соотношением:

$$A_\varphi \downarrow := \{t : t \in V^{(B)} \wedge [\varphi(t, y)] = 1\}.$$

Если $t \in A_\varphi \downarrow$, то говорят, что t удовлетворяет $\varphi(\cdot, y)$ внутри $V^{(B)}$.

Спуск любого класса *сильно циклический*, т. е. выдерживает всевозможные перемешивания своих элементов. При этом два непустые внутри $V^{(B)}$ класса совпадают в том и только в том случае, если у них одинаковые элементы внутри $V^{(B)}$.

3.2. Для элемента x из $V^{(B)}$ его спуск $x \downarrow$ задан правилом:

$$x \downarrow := \{t : t \in V^{(B)} \wedge [t \in x] = 1\},$$

т. е. $x \downarrow = A_{\in x} \downarrow$. Класс $x \downarrow$ является множеством. При этом $x \downarrow \subset \subset \text{scus}(\text{dom}(x))$, где scus — символ перехода к *сильно циклической оболочке*. Полезно подчеркнуть, что для непустого внутри $V^{(B)}$ множества x верно

$$(\exists z \in x \downarrow)[(\exists z \in x)\varphi(z)] = [\varphi(z)].$$

3.3. Пусть F — соответствие из X в Y внутри $V^{(B)}$. Существует и притом единственное соответствие $F \downarrow$ из $X \downarrow$ в $Y \downarrow$ такое, что для любого (непустого) подмножества A множества X внутри $V^{(B)}$ выполнено:

$$F \downarrow (A \downarrow) = F(A) \downarrow.$$

Легко видеть, что $F \downarrow$ определено правилом:

$$\langle x, y \rangle \in F \downarrow \leftrightarrow [\langle x, y \rangle \in F] = 1.$$

3.4. Пусть $x \in \mathcal{P}(V^{(B)})$, т. е. x — это множество, составленное из B -значных множеств. Положим $\emptyset \uparrow := \emptyset$ и

$$\text{dom}(x \uparrow) := x, \quad \text{im}(x \uparrow) := \{1\}$$

при $x \neq \emptyset$. Элемент $x \uparrow$ (отделимого универсума $V^{(B)}$, т. е. выделенный представитель соответствующего класса) называют *подъемом* x .

Ясно, что $x \uparrow \downarrow = \text{scus}(x)$, а для непустого внутри $V^{(B)}$ множества x выполнено $x \uparrow \uparrow = x$. Отметим здесь же, что если $x \in V$ и \hat{x} — его стандартная область определения, т. е.

$$\hat{x} := \{z \wedge : z \in V \wedge z \in x\},$$

то выполнено $\hat{x} \uparrow = x \wedge$.

3.5. Пусть $X, Y \in \mathcal{P}(V^{(B)})$ и F — соответствие из X в Y . Существует и притом единственное соответствие $F \uparrow$ из $X \uparrow$ в $Y \uparrow$ внутри $V^{(B)}$ такое, что для каждого подмножества A множества X выполнено

$$F \uparrow (A \uparrow) = F(A) \uparrow$$

в том и только в том случае, если F экстенционально. Последнее означает, что

$$y_1 \in F(x_1) \rightarrow [x_1 = x_2] \leq \bigvee_{y_2 \in F(x_2)} [y_1 = y_2].$$

Легко видеть, что $F \uparrow$ — это подъем множества

$$\text{dom}(F \uparrow) := \{\langle x, y \rangle^B : \langle x, y \rangle \in F\},$$

где $\langle x, y \rangle^B$ — единственный элемент $V^{(B)}$, отвечающий по принципу максимума формуле:

$$\exists z \forall u (u \in z \leftrightarrow u = \{x\} \vee u = \{x, y\}).$$

Нетрудно, разумеется, предъяснить и непосредственную конструкцию этого элемента.

Приведем здесь же необходимый для дальнейшего признак перемешивания функций внутри $V^{(B)}$.

Пусть Ξ — множество и $(f_\xi)_{\xi \in \Xi}$ — семейство элементов $V^{(B)}$, являющихся функциями из непустого множества X в Y внутри $V^{(B)}$, и $(b_\xi)_{\xi \in \Xi}$ — разбиение единицы. Тогда перемешивание $f := \sum_{\xi \in \Xi} b_\xi f_\xi$ является функцией из X в Y внутри $V^{(B)}$, причем выполняется:

$$\left[(\forall x \in X) f(x) = \sum_{\xi \in \Xi} b_\xi f_\xi(x) \right] = 1.$$

\triangleleft Для $x \in X \downarrow$ положим $g(x) := \sum_{\xi \in \Xi} b_\xi f_\xi(x)$. Ясно, что $g(x) \in Y \downarrow$ и, кроме того, $[g(x) = f_\xi(x)] \geq b_\xi$ для всех $\xi \in \Xi$. Установим, что отображение $g: X \downarrow \rightarrow Y \downarrow$ экстенционально, учитывая экстенциональность $f_\xi \downarrow$. В самом деле, для $x_1, x_2 \in X \downarrow$ имеем

$$\begin{aligned} [x_1 = x_2] &= \left(\bigvee_{\xi \in \Xi} b_\xi \right) \wedge [x_1 = x_2] = \bigvee_{\xi \in \Xi} (b_\xi \wedge [x_1 = x_2]) \leq \\ &\leq \bigvee_{\xi \in \Xi} [f_\xi(x_1) = g(x_1)] \wedge [x_1 = x_2] \wedge [f_\xi(x_2) = g(x_2)] \leq \\ &\leq \bigvee_{\xi \in \Xi} [f_\xi(x_1) = g(x_1)] \wedge [f_\xi(x_1) = f_\xi(x_2)] \wedge [f_\xi(x_2) = g(x_2)] \leq \\ &\leq \bigvee_{\xi \in \Xi} [g(x_1) = g(x_2)] = [g(x_1) = g(x_2)]. \end{aligned}$$

Таким образом, существует подъем $g \uparrow$ отображения g . Установим, что

$g\uparrow = f$. Для этого заметим, что в силу принципа переноса

$$\begin{aligned} [g\uparrow - f_{\xi}] &= [(\forall x \in X) g\uparrow(x) = f_{\xi}(x)] = \\ &= \bigwedge_{x \in X\downarrow} [g\uparrow(x) = f_{\xi}(x)] = \bigwedge_{x \in X\downarrow} [g(x) = f_{\xi}(x)] \geq b_{\xi} \end{aligned}$$

для $\xi \in \Xi$. Осталось сослаться на единственность перемешивания. \triangleright

3.6. Пусть x — некоторое множество и $f: x \rightarrow Y\downarrow$, где $Y \in V^{(B)}$. Учитывая равенство $Y = Y\downarrow\uparrow$, можно считать f отображением \hat{x} в $\text{dom}(Y)$. Ясно, что f экстенционально, а потому имеет смысл говорить об элементе $f\uparrow$ из $V^{(B)}$. Отметим, что в силу ранее отмеченного $[f\uparrow: x^{\wedge} \rightarrow Y] = 1$, и при этом для всякого $g \in V^{(B)}$ такого, что $[g: x^{\wedge} \rightarrow Y] = 1$, найдется единственное отображение $f: x \rightarrow Y\downarrow$, для которого $g = f\uparrow$. Таким отображением служит, конечно же, спуск $g\downarrow$ отображения g (перенесенный с \hat{x} на x).

§ 4. Спуски и подъемы, связанные с субдифференциалом канонического оператора

4.0. В этом параграфе даются необходимые факты о переводе понятий, связанных с изображением канонического оператора в подходящей булевозначной модели.

4.1. В силу принципа максимума в $V^{(B)}$ имеется объект \mathcal{R} , для которого верно:

$$[\mathcal{R} \text{ — это } K\text{-пространство вещественных чисел}] = 1.$$

Здесь подразумевают, что \mathcal{R} — это несущее множество пространства вещественных чисел внутри $V^{(B)}$. Отметим тут же, что \mathbf{R}^{\wedge} (= стандартное имя поля \mathbf{R} вещественных чисел), являясь архимедово упорядоченным полем внутри $V^{(B)}$, является плотным подполем в \mathcal{R} внутри $V^{(B)}$ (с точностью до изоморфизма).

Осуществим спуск структур из \mathcal{R} в $\mathcal{R}\downarrow$ по общим правилам (ср. 3.3):

$$\begin{aligned} x + y = z &\leftrightarrow [x + y = z] = 1; \\ xy = z &\leftrightarrow [xy = z] = 1; \\ x \leq y &\leftrightarrow [x \leq y] = 1; \\ \lambda x = y &\leftrightarrow [\lambda^{\wedge} x = y] = 1 \quad (x, y, z \in \mathcal{R}\downarrow, \lambda \in \mathbf{R}). \end{aligned}$$

Теорема Гордона [13]. Множество $\mathcal{R}\downarrow$ со спущенными структурами представляет собой расширенное K -пространство с базой $\mathcal{B}(\mathcal{R}\downarrow)$, изоморфной B . Такой изоморфизм осуществляется отождествлением B со спуском поля $\{0^{\wedge}, 1^{\wedge}\}$, т. е. отображением $\iota: B \rightarrow \mathcal{B}(\mathcal{R}\downarrow)$, определенным правилом:

$$[\iota(b) = 1^{\wedge}] = b; \quad [\iota(b) = 0^{\wedge}] = b' \quad (0, 1 \in \mathbf{R}).$$

При этом для каждых $x, y \in \mathcal{R}$ выполнено:

$$\begin{aligned} \iota(b)x = \iota(b)y &= b \Rightarrow [x = y]; \\ b\iota(b)x &= bx, \quad b'\iota(b)x = 0. \end{aligned}$$

В частности, справедливы эквивалентности

$$\begin{aligned} \iota(b)x = \iota(b)y &\leftrightarrow [x = y] \geq b; \\ \iota(b)x \geq \iota(b)y &\leftrightarrow [x \geq y] \geq b. \end{aligned}$$

4.2. Пусть \mathcal{A} — некоторое непустое множество. В силу принципа максимума в $V^{(B)}$ имеется объект $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})$ такой, что

$[l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})]$ — это K -пространство ограниченных функций с областью определения \mathcal{A}^\wedge и с областью значений в $\mathcal{R}] = 1$.

Рассмотрим спуск

$$l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})\downarrow := \{t \in V^{(B)} : [t \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})] = 1\}.$$

Осуществим спуск алгебраических операций и отношения порядка из $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})$ в $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})\downarrow$. Очевидно, что $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})\downarrow$ тем самым превращается в K -пространство и, более того, в (расширенный) модуль над $\mathcal{R}\downarrow$ (см. [8, 9]).

Отображение «подъем», сопоставляющее ограниченной $\mathcal{R}\downarrow$ -значной функции на \mathcal{A} ее подъем — ограниченную \mathcal{R} -значную функцию на \mathcal{A}^\wedge внутри $V^{(B)}$, осуществляет алгебраический и порядковый изоморфизм $l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}\downarrow)$ и $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})\downarrow$.

◁ Это утверждение почти очевидно, если держать перед глазами канву конструкции. Для полноты поясним некоторые моменты.

Итак, пусть $f \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}\downarrow)$. Как отмечено в 3.6, тогда $[f\uparrow : \mathcal{A}^\wedge \rightarrow \mathcal{R}] = 1$. При этом для $A \in \mathcal{A}$ будет $[f(A) = f\uparrow(A^\wedge)] = 1$. Из определения порядка в $\mathcal{R}\downarrow$ ясно, что $f\uparrow(\mathcal{A}^\wedge)$ ограничено внутри $V^{(B)}$ и, стало быть, $f\uparrow \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})\downarrow$. Нас интересует оператор $\text{Up} : f \rightarrow f\uparrow$ из $l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}\downarrow)$ в $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})\downarrow$. Пусть $g \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R})\downarrow$. Тогда $[g : \mathcal{A}^\wedge \rightarrow \mathcal{R} \wedge (\exists t \in \mathcal{R}) t \geq |g(\mathcal{A}^\wedge)|] = 1$. Ясно, что $g = \text{Up}(g\downarrow)$, т. е. Up — это эпиморфизм. Прочие утверждения об Up проверяются столь же просто. ▷

Смысл приведенного утверждения, в частности, в том, что $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})\downarrow$, с одной стороны, можно рассматривать как еще одну реализацию пространства $l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}\downarrow)$, а с другой стороны, — как $\text{dom}(l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R}))$.

4.3. Рассмотрим в $V^{(B)}$ объект $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^\#$, для которого выполнено:

$$[l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^\# \text{ — это сопряженное к } l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R}) \text{ пространство}] = 1.$$

Спуск $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^\#\downarrow$ наделяется спущенными структурами. Нет сомнений, в частности, что $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^\#\downarrow$ — это $\mathcal{R}\downarrow$ -модуль.

Пусть $\mu \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^\#\downarrow$, т. е.

$$[\mu \text{ — это } \mathcal{R}\text{-гомоморфизм } l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R}) \text{ в } \mathcal{R}] = 1.$$

Пусть, далее, $\mu\downarrow : l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})\downarrow \rightarrow \mathcal{R}\downarrow$ — спуск μ . Для $f \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}\downarrow)$ положим

$$\mu_*(f) := \mu\downarrow(f\uparrow).$$

Отображение «спуск» $\mu \rightarrow \mu_*$ осуществляет изоморфизм $\mathcal{R}\downarrow$ -модулей $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^\#\downarrow$ и пространства $\mathcal{R}\downarrow$ -гомоморфизмов $\text{Hom}_{\mathcal{R}\downarrow}(l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}\downarrow), \mathcal{R}\downarrow)$.

◁ Единственным не вполне очевидным утверждением является то, что каждый $\mathcal{R}\downarrow$ -модульный гомоморфизм $T : l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}\downarrow) \rightarrow \mathcal{R}\downarrow$ (а на самом деле, и любое $\mathcal{R}\downarrow$ -однородное отображение) представляет собой спуск подходящего отображения внутри $V^{(B)}$. Для проверки этого утверждения положим

$$t(f) := T(f\uparrow) \quad (f \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}\downarrow)).$$

Следует убедиться, что t — экстенциональное отображение, ибо то, что t — это $\mathcal{R}\downarrow$ -гомоморфизм $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})\downarrow$ в $\mathcal{R}\downarrow$, бесспорно.

Проведем доказательство экстенциональности t (не апеллируя к его аддитивности). Прежде всего для элемента $b \in B$ и элемента $\iota(b)$ из $V^{(B)}$, представляющего перемешивание 1^\wedge и 0^\wedge с вероятностями b и b' соответственно (см. 4.1), выполнено, что $\iota(b) \in \mathcal{R}^\downarrow$. При этом для функций f, g из \mathcal{A}^\wedge в \mathcal{R} внутри $V^{(B)}$ последовательно выводим

$$\begin{aligned} [f = g] \geq b &\leftrightarrow [(\forall A \in \mathcal{A}^\wedge) f(A) = g(A)] \geq b \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow \bigwedge_{A \in \mathcal{A}} [f(A^\wedge) = g(A^\wedge)] \geq b \leftrightarrow \bigwedge_{A \in \mathcal{A}} [f \downarrow(A) = g \downarrow(A)] \geq b \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow (\forall A \in \mathcal{A}) \iota(b) f \downarrow(A) = \iota(b) g \downarrow(A) \leftrightarrow \iota(b) f \downarrow = \iota(b) g \downarrow. \end{aligned}$$

Отсюда с учетом положительной однородности T для $f, g \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^\downarrow$ получаем:

$$\begin{aligned} [f = g] \geq b &\leftrightarrow \iota(b) f \downarrow = \iota(b) g \downarrow \rightarrow T(\iota(b) f \downarrow) = T(\iota(b) g \downarrow) \rightarrow \\ &\rightarrow \iota(b) T(f \downarrow) = \iota(b) T(g \downarrow) \leftrightarrow [T(f \downarrow) = T(g \downarrow)] \geq b \end{aligned}$$

в силу теоремы Гордона. \triangleright

Обратное отображение к отображению «спуск» $\mu \rightarrow \mu_\downarrow$ обозначим так: $t \rightarrow t^\uparrow$, где $t \in \text{Hom}_{\mathcal{R}^\downarrow}(l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}^\downarrow), \mathcal{R}^\downarrow)$. Значит, в подробной записи:

$$t^\uparrow(f) := t(f \downarrow) \quad (f \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^\downarrow).$$

4.4. Пусть $\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge}$ — канонический оператор на \mathcal{A}^\wedge внутри $V^{(B)}$, т. е. такой объект $V^{(B)}$, для которого

$$[\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge}: l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R}) \rightarrow \mathcal{R} \wedge (\forall f \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})) \varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge}(f) = \sup f(\mathcal{A}^\wedge)] = 1.$$

Очевидный подсчет показывает, что для каждого элемента $f \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}^\downarrow)$ выполнено:

$$[\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge}(f^\uparrow) = \varepsilon_{\mathcal{A}}(f)] = 1.$$

Пусть $\partial(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge})$ — это субдифференциал функционала $\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge}$ внутри $V^{(B)}$, а $\text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge})$ — множество крайних точек $\partial(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge})$ внутри $V^{(B)}$. Тогда для каждой $t \in \text{Hom}_{\mathcal{R}^\downarrow}(l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}^\downarrow), \mathcal{R}^\downarrow)$ и $\mu \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^{\# \downarrow}$ выполнено:

$$\begin{aligned} t^\uparrow \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge})^\downarrow &\leftrightarrow t \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}}); \\ t^\uparrow \in \text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge})^\downarrow &\leftrightarrow t \in \text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}}); \\ \mu_\downarrow \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}}) &\leftrightarrow \mu \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge})^\downarrow; \\ \mu_\downarrow \in \text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}}) &\leftrightarrow \mu \in \text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge})^\downarrow. \end{aligned}$$

\triangleleft Последовательно привлекая установленное ранее, выводим:

$$\begin{aligned} t^\uparrow \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge})^\downarrow &\leftrightarrow [t^\uparrow \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge})] = 1 \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow [(\forall f \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})) t^\uparrow(f) \leq \varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge}(f)] = 1 \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow \bigwedge_{f \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^\downarrow} [t^\uparrow(f) \leq \varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge}(f)] = 1 \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow \bigwedge_{f \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^\downarrow} [t(f \downarrow) \leq \varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge}(f \downarrow^\uparrow)] = 1 \leftrightarrow \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\leftrightarrow \bigwedge_{f \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R} \downarrow)} [t(f \downarrow) \leq \varepsilon_{\mathcal{A}}(f \downarrow)] = 1 \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow \bigwedge_{g \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R} \downarrow)} [t(g) \leq \varepsilon_{\mathcal{A}}(g)] = 1 \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow (\forall g \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R} \downarrow)) [t(g) \leq \varepsilon_{\mathcal{A}}(g)] = 1 \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow (\forall g \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R} \downarrow)) \quad t(g) \leq \varepsilon_{\mathcal{A}}(g) \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow t \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}}). \end{aligned}$$

При доказательстве второй эквивалентности удобно воспользоваться тем, что крайние точки субдифференциала канонического оператора суть лежащие в нем решеточные гомоморфизмы (см. 1.6). С учетом этого, имеем:

$$\begin{aligned} &t^\dagger \in \text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge}) \leftrightarrow [t^\dagger \in \text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge})] = 1 \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow [t^\dagger \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}^\wedge})] \wedge [(\forall f \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})) t^\dagger(|f|) = |t^\dagger(f)|] = 1 \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow t \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}}) \wedge \bigwedge_{f \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R} \downarrow)} [t^\dagger(|f|) = |t^\dagger(t)|] = 1 \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow t \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}}) \wedge (\forall f \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R} \downarrow)) t(|f|) = |t(f)| \leftrightarrow t \in \text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}}). \end{aligned}$$

Оставшиеся две эквивалентности представляют собой иные записи уже установленных. \triangleright

4.5. Чистые состояния на \mathcal{A} суть в точности δ -функции в точка стандартного имени \mathcal{A}^\wedge внутри $V^{(B)}$. Иными словами, для $t \in \text{Hom}_{\mathcal{R} \downarrow}(l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R} \downarrow), \mathcal{R} \downarrow)$ выполнено:

$$\begin{aligned} &(t - \text{чистое состояние на } \mathcal{A}) \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow [(\exists A \in \mathcal{A}^\wedge) t^\dagger = \varepsilon_A] = 1. \end{aligned}$$

\triangleleft Ясно, что

$$1 = [(\exists A \in \mathcal{A}^\wedge) t^\dagger = \varepsilon_A] = \bigwedge_{A \in \mathcal{A}} [t^\dagger = \varepsilon_{A^\wedge}].$$

Последнее, как очевидно, бывает в том и только в том случае, если найдутся разбиение единицы $(b_\xi)_{\xi \in \Xi}$ и семейство $(A_\xi)_{\xi \in \Xi}$ точек \mathcal{A} такие, что t^\dagger есть перемешивание $(\varepsilon_{A_\xi^\wedge})_{\xi \in \Xi}$ с вероятностями $(b_\xi)_{\xi \in \Xi}$.

Далее, привлекая 3.6 и теорему Гордона, выводим:

$$\begin{aligned} &t^\dagger = \sum_{\xi \in \Xi} b_\xi \varepsilon_{A_\xi^\wedge} \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow [(\forall f \in l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})) t^\dagger(f) = \sum_{\xi \in \Xi} b_\xi \varepsilon_{A_\xi^\wedge}(f)] = 1 \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow (\forall f \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R} \downarrow)) t^\dagger(f \uparrow) = \sum_{\xi \in \Xi} b_\xi f \uparrow(A_\xi^\wedge) \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow (\forall f \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R} \downarrow)) t(f) = \sum_{\xi \in \Xi} b_\xi f(A_\xi) \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow (\forall f \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R} \downarrow)) (\forall \xi \in \Xi) b_\xi t(f) = b_\xi f(A_\xi) \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow (\forall f \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R} \downarrow)) (\forall \xi \in \Xi) [\iota(b_\xi) t(f) = \iota(b_\xi) \varepsilon_{A_\xi}(f)] \geq b_\xi \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow (\forall f \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R} \downarrow)) t(f) = \sum_{\xi \in \Xi} \iota(b_\xi) \varepsilon_{A_\xi}(f) \leftrightarrow \\ &\leftrightarrow t = \sum_{\xi \in \Xi} \iota(b_\xi) \varepsilon_{A_\xi}. \end{aligned}$$

Установленная эквивалентность делает требуемое очевидным. \triangleright

§ 5. Структура субдифференциала канонического оператора

5.0. В этом параграфе описывается структура крайних точек и элементов субдифференциала канонического оператора. Метод получения нужных описаний состоит в интерпретации во внешних терминах теорем Крейна — Мильмана и Мильмана, сформулированных для функционалов в нужной булевозначной модели.

5.1. *Каждая крайняя точка субдифференциала канонического оператора является поточечным r -пределом сети чистых состояний.*

◁ Рассмотрим крайнюю точку субдифференциала канонического оператора, действующего из $l_\infty(\mathcal{A}, Y_0)$ в Y_0 для некоторого K -пространства Y_0 . В силу теоремы Крейна — Мильмана для операторов можно считать, что рассматриваемая крайняя точка — это сужение на $l_\infty(\mathcal{A}, Y_0)$ крайней точки t субдифференциала канонического оператора $\varepsilon_{\mathcal{A}}$, действующего из $l_\infty(\mathcal{A}, Y)$ в Y , где Y — максимальное расширение Y_0 [16]. Таким образом, для доказательства требуемого нам утверждения в полном объеме достаточно (и, разумеется, необходимо) проанализировать лишь случай расширенного K -пространства Y . При этом, выбирая булевозначный универсум $V^{(B)}$, где $B := \mathcal{B}(Y)$ — база рассматриваемого пространства Y (совпадающая с базой исходного пространства Y_0), видим, что $Y = \mathcal{R}\downarrow$, где \mathcal{R} — объект, играющий роль \mathbf{R} в $V^{(B)}$.

Прежде всего заметим, что, как установлено в [8], если $t \in \mathcal{L}(l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}\downarrow), \mathcal{R}\downarrow)$ и $t \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}})$, то t автоматически является модульным гомоморфизмом, т. е. $t \in \text{Hom}_{\mathcal{R}\downarrow}(l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}\downarrow), \mathcal{R}\downarrow)$. Работая в $V^{(B)}$, теперь на основании 4.4 получаем, что $t^\uparrow \in \text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}\wedge})\downarrow$. Далее, на основании классической теоремы Мильмана δ -функции плотны в слабой топологии в множестве крайних точек субдифференциала (скалярного) канонического оператора. В силу принципа переноса для каждого $f_k \in l_\infty(\mathcal{A}, \mathcal{R}\downarrow)$ и $n := 1, 2, \dots$ заключаем:

$$(\forall k: = 1, \dots, m) \left[(\exists A \in \mathcal{A}^\wedge) |t^\uparrow(f_k^\uparrow) - f_k^\uparrow(A)| \leq \frac{1}{n^\wedge} \right] = 1.$$

Привлекая 4.5 и полагая $\gamma := \langle \{f_1, \dots, f_m\}, n \rangle$, находим чистое состояние t_γ , для которого

$$|t_\gamma(f_k) - t(f_k)| \leq \frac{1}{n} 1^\wedge \quad (k: = 1, \dots, m).$$

Наделив множество индексов $\{\gamma\}$ естественным порядком и превратив его тем самым в направление, видим, что возникающая сеть чистых состояний (t_γ) является r -сходящейся к t . ▷

5.2. *Каждый элемент субдифференциала канонического оператора является поточечным r -пределом сети элементов сильно операторно выпуклой оболочки множества δ -функций.*

◁ Рассуждая так же, как в 5.1, сводим дело к случаю канонического оператора, действующего в спуск $\mathcal{R}\downarrow$.

Итак, пусть X — сильно операторно выпуклая оболочка множества δ -функций и $t \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}})$. Ясно, что X состоит из $\mathcal{R}\downarrow$ -гомоморфизмов и что элемент t также $\mathcal{R}\downarrow$ -гомоморфизм. Тем самым $\mathfrak{X} := \{s^\uparrow : s \in X\}$ является сильно циклическим множеством элементов $V^{(B)}$, где $B := \mathcal{B}(\mathcal{R}\downarrow)$, и при этом для $\alpha, \beta \in \mathcal{R}\downarrow$ выполнено $[\alpha\mathfrak{X} + \beta\mathfrak{X} \subset \mathfrak{X}] = 1$ как только $[\alpha, \beta \geq 0^\wedge \wedge \alpha + \beta = 1^\wedge] = 1$. Здесь мы используем то обстоятельство, что $l_\infty(\mathcal{A}^\wedge, \mathcal{R})^\# \downarrow$ — это $\mathcal{R}\downarrow$ -модуль. Окончательно, привлекая 4.4, видим, что \mathfrak{X}^\uparrow — это выпуклое подмножество $\partial(\varepsilon_{\mathcal{A}\wedge})$ внутри $V^{(B)}$. В самом деле:

$$\begin{aligned}
& [(\forall \alpha, \beta \in \mathcal{A})(\alpha \geq 0^\wedge \wedge \beta \geq 0^\wedge \wedge \alpha + \beta = 1^\wedge) \rightarrow (\alpha \mathfrak{X}^\uparrow + \beta \mathfrak{X}^\uparrow \subset \mathfrak{X}^\uparrow)] = \\
& = \bigwedge_{\substack{\alpha, \beta \in \mathcal{A} \\ \alpha \geq 0, \beta \geq 0, \alpha + \beta = 1}} \bigwedge_{p^\uparrow, q^\uparrow \in \mathfrak{X}} [\alpha p^\uparrow + \beta q^\uparrow \in \mathfrak{X}^\uparrow] = \bigwedge_{\substack{\alpha, \beta \in \mathcal{A} \\ \alpha \geq 0, \beta \geq 0, \alpha + \beta = 1}} \bigwedge_{p, q \in X} [(\alpha p)^\uparrow + \\
& \quad + (\beta q)^\uparrow \in \mathfrak{X}^\uparrow] = 1.
\end{aligned}$$

Значит, в силу классической теоремы Крейна — Мильмана \mathfrak{X}^\uparrow плотно в слабой топологии в $\partial(\varepsilon_{\mathcal{A}}^\wedge)$ внутри $V^{(B)}$. Замечая, что $t^\uparrow \in \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}}^\wedge)^\downarrow$, находим необходимую сеть элементов X , сходящуюся с регулятором к t (см. 5.1). \triangleright

§ 6. Строение субдифференциалов произвольных операторов

6.0. В этом пункте приводятся основные результаты о строении субдифференциалов сублинейных операторов, действующих в K -пространство.

6.1. *Всякая крайняя точка субдифференциала служит поточечным r -пределом сети элементов сильно циклической оболочки множества o -крайних точек.*

\triangleleft Пусть $P: X \rightarrow Y$ — рассматриваемый оператор и $T \in \text{Ch}(P)$. В силу 1.7 для некоторого $t \in \text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{E}_0(P)})$ будет $T = t_0 \circ \langle \mathcal{E}_0(P) \rangle$. Пусть (t_r) — это сеть чистых состояний, поточечно r -сходящаяся к t (ее существование гарантирует 5.1). Бесспорно, что $(t_r \circ \langle \mathcal{E}_0(P) \rangle)$ — это требуемая сеть. \triangleright

6.2. *Крайние точки наименьшего субдифференциала, содержащего данное слабо порядково ограниченное множество \mathcal{A} , представляют собой поточечные r -пределы подходящих сетей перемещиваний элементов \mathcal{A} .*

\triangleleft Видно, что множество крайних точек $\text{cor}(\mathcal{A})$ лежит в множестве $\text{Ch}(\varepsilon_{\mathcal{A}}) \circ \langle \mathcal{A} \rangle$. Остается сослаться на 5.2. \triangleright

6.3. *Слабо порядково ограниченное множество является субдифференциалом в том и только в том случае, если оно операторно выпукло и поточечно o -замкнуто.*

\triangleleft Ясно, что операторно выпуклое и поточечно o -замкнутое слабо порядково ограниченное множество \mathcal{A} заведомо является сильно операторно выпуклым. Учитывая, что r -сходимость влечет o -сходимость, и привлекая 5.2, выводим

$$\mathcal{A} \subset \partial(\varepsilon_{\mathcal{A}}) \circ \langle \mathcal{A} \rangle \subset \mathcal{A}$$

(левое включение справедливо без каких-либо предположений). Итак, \mathcal{A} — субдифференциал. Оставшаяся необоснованная часть утверждения бесспорна. \triangleright

6.4. *Слабо порядково ограниченное множество является субдифференциалом в том и только в том случае, если оно циклично, выпукло и поточечно r -замкнуто.*

\triangleleft Легко видеть, что цикличность в сочетании с выпуклостью и r -замкнутостью обеспечивают сильную операторную выпуклость и поточечную o -замкнутость. Ссылка на 6.3 завершает доказательство. \triangleright

Статья поступила
25 ноября 1982 г.

ЛИТЕРАТУРА

1. Кутателадзе С. С. Выпуклые операторы.— Успехи мат. наук, 1979, т. 34, № 1, с. 167—196.
2. Рубинов А. М. Сублинейные операторы и их приложения.— Успехи мат. наук, 1977, т. 32, № 4, с. 113—174.

3. Кусраев А. Г., Кутателадзе С. С. Локальный выпуклый анализ.— В кн.: Современные проблемы математики, т. 19. М.: ВИНТИ, 1982, с. 155—206.
 4. Йех Т. Теория множеств и метод форсинга. М.: Мир, 1973.
 5. Манин Ю. И. Доказуемое и недоказуемое. М.: Советское радио, 1979.
 6. Кутателадзе С. С. Теорема Крейна — Мильмана и ее обращение.— Сиб. мат. журн., 1980, т. 21, № 1, с. 130—138.
 7. Кутателадзе С. С. О выпуклом анализе в модулях.— Сиб. мат. журн., 1981, т. 22, № 4, с. 118—128.
 8. Кусраев А. Г. Некоторые применения теории булевозначных моделей в функциональном анализе. Новосибирск, 1982, 42 с. (Препринт № 5/Ин-т математики СО АН СССР).
 9. Гордон Е. И. K -пространства в булевозначных моделях теории множеств.— Докл. АН СССР, 1981, т. 258, № 4, с. 777—780.
 10. Bell I. L. Boolean-valued models and independence proofs in set theory. Oxford: Clarendon Press, 1979.
 11. Takeuti G., Zaring W. Axiomatic set theory. Berlin a. o.: Springer, 1973.
 12. Takeuti G. Two applications of logic to mathematics. Tokyo: Iwanami, 1978.
 13. Гордон Е. И. Вещественные числа в булевозначных моделях теории множеств и K -пространства.— Докл. АН СССР, 1977, т. 237, № 4, с. 773—775.
 14. Гордон Е. И. К теоремам о сохранении соотношений в K -пространствах.— Сиб. мат. журн., 1982, т. 23, № 5, с. 55—65.
 15. Кусраев А. Г., Кутателадзе С. С. Анализ субдифференциалов с помощью булевозначных моделей.— Докл. АН СССР, 1982, т. 265, № 5, с. 1061—1064.
 16. Вулих Б. З. Введение в теорию полуупорядоченных векторных пространств. М.: Физматгиз, 1961.
-