

© А.Б. АНТОНЕВИЧ, Я.В. РАДЫНО

## ОБ ОБЩЕМ МЕТОДЕ ПОСТРОЕНИЯ АЛГЕБР ОБОБЩЕННЫХ ФУНКЦИЙ

(Представлено академиком С.М. Никольским 4 XII 1990)

Во многих физических приложениях теории обобщенных функций возникает необходимость придать смысл таким объектам, как  $\delta^2$ ,  $\delta'\delta$  и т.д., где  $\delta$  – функция Дирака, или, более общо, придать смысл произведению двух обобщенных функций [1]. Хотя Л. Шварцем было показано [2], что ввести ассоциативное умножение в пространстве распределений невозможно, многочисленные усилия в этом направлении позволили выделить классы пар  $(u, v)$  распределений, для которых достаточно разумно определено произведение  $u \cdot v$ . Другой подход основан на введении вместо распределений новых объектов, которые, обладая основными свойствами распределений, допускают корректную операцию умножения, при этом распределения естественно вкладываются в классы новых объектов. Наиболее общими среди таких конструкций являются классы "новых обобщенных функций" Ж.-Ф. Коломбо [3] и Ю.В. Егорова [4].

В настоящей работе на основе анализа ряда конструкций, в первую очередь Коломбо и Егорова, предложен общий метод, позволяющий строить, кроме упомянутых выше, новые алгебры "обобщенных функций", в частности, включающие ультраспределения. Заметим, что частным случаем предложенной конструкции является также построение нестандартных расширений [5].

Более конкретная постановка задачи об умножении обобщенных функций состоит в следующем. Пусть задано некоторое пространство обобщенных функций  $E$  и содержащаяся в нем некоторая алгебра  $\mathcal{E}$ , состоящая из бесконечно дифференцируемых функций. Требуется построить новую алгебру  $\mathcal{G}$  и вложение (линейное инъективное отображение)  $j: E \rightarrow \mathcal{G}$  такое, что для  $u, v \in \mathcal{E}$   $j(uv) = j(u)j(v)$ . Обратим внимание на то, что хотя для  $u \in \mathcal{E}$ ,  $v \in E$  определено произведение  $u \cdot v \in E$ , нельзя, вообще говоря, требовать выполнения равенства  $j(uv) = j(u)j(v)$ , поскольку пример Л.Шварца показывает, что в случае  $E = \mathcal{D}'(\Omega)$  и  $\mathcal{E} = C^\infty(\Omega)$  алгебр, удовлетворяющих условию, не существует.

Предлагаемая ниже конструкция не использует до определенного этапа, что  $E$  состоит из обобщенных функций, а  $\mathcal{E}$  – из бесконечно дифференцируемых и имеет более общий характер.

Дополнительной структурой, позволяющей строить новые алгебры, является аппарат регуляризации элементов из  $E$  элементами из  $\mathcal{E}$ .

В рассматриваемой конструкции исходными объектами являются:

а) отдельное топологическое векторное пространство  $E$  (для элементов которого требуется определить произведение);

б) топологическая алгебра  $\mathcal{E}$  непрерывно и плотно вложенная в топологическое векторное пространство  $E$ ;

в) некоторый набор способов регуляризации, т.е. семейство линейных операторов  $R_{\varphi, \epsilon}: E \rightarrow \mathcal{E}$ ,  $\varphi \in \Phi$ ,  $\epsilon \in I$  (где  $\Phi$  – фиксированное множество,  $I$  – множество с заданным фильтром  $\mathcal{F}$ ) такое, что при каждом фиксированном  $\varphi \in \Phi$ ,  $R_{\varphi, \epsilon}(u) \rightarrow u$  по фильтру  $\mathcal{F}$  в топологии  $E$ .

В примерах обычно  $I = (0, 1)$  и  $\mathcal{F}$  – фильтр порожден множествами  $(0, \eta)$ , а операторы  $R_{\varphi, \epsilon}$  линейные и непрерывные.

Сначала рассмотрим задачу о вложении  $E$  в алгебру.

Через  $G(\Phi, \mathcal{E})$  обозначим алгебру всех функций, определенных на  $\Phi \times I$  со

значением в  $\mathcal{E}$ . Пространство  $E$  вкладывается в  $G(\Phi, \mathcal{E})$  как векторное пространство с помощью отображения  $E \ni u \rightarrow R_u \in G(\Phi, \mathcal{E})$ , где  $R_u(\varphi, \epsilon) = R_{\varphi, \epsilon}(u)$ .

В ряде задач эта естественная и "тривиальная" конструкция вложения  $E$  в алгебру позволяет получать содержательные результаты. Однако поставленной выше задачи оно не решает, так как при вложении  $\mathcal{E}$ , как подмножества из  $E$ , в алгебру  $G(\Phi, \mathcal{E})$  произведение не переходит в произведение. Алгебра  $G(\Phi, \mathcal{E})$  чрезвычайно обширна и в конкретных задачах оказывается, что различные ее элементы описывают одно и то же физическое состояние. Поэтому в зависимости от конкретной задачи нужно разбить  $G(\Phi, \mathcal{E})$  на классы эквивалентности.

Два элемента  $F_1$  и  $F_2$  из  $G(\Phi, \mathcal{E})$  называются слабо эквивалентными, если для любого  $\varphi \in \Phi$ ,  $F_1(\varphi, \epsilon) - F_2(\varphi, \epsilon) \rightarrow 0$  в  $E$  по  $\mathcal{F}$ . Если  $F_1(\varphi, \epsilon) = R_{\varphi, \epsilon}(u)$  для некоторого  $u \in E$ , т.е.  $F_1$  представляет  $u$  в алгебре  $G(\Phi, \mathcal{E})$ , то слабо эквивалентный ему элемент  $F_2$  естественно считать другим представлением этого элемента  $u$ . Однако если отождествить слабо эквивалентные элементы в  $G(\Phi, \mathcal{E})$ , то полученное факторпространство не обладает естественной структурой алгебры, поскольку совокупность элементов, слабо эквивалентных нулю, не является идеалом и даже подалгеброй в  $G(\Phi, \mathcal{E})$ .

Предлагаемая конструкция заключается в следующем. В алгебре  $G(\Phi, \mathcal{E})$  выделяется подалгебра  $G_M(\Phi, \mathcal{E})$  и в ней некоторый идеал  $\mathcal{N}(\Phi, \mathcal{E})$ . Искомым объектом является фактор-алгебра  $\mathcal{G}(\Phi, \mathcal{E}) = G_M(\Phi, \mathcal{E})/\mathcal{N}(\Phi, \mathcal{E})$ .

Выбор алгебр  $G_M$  и  $\mathcal{N}$  является наиболее тонким местом всего построения. Чтобы алгебра  $\mathcal{G}$  давала решение поставленной задачи, естественно наложить на алгебру  $G_M$  и идеал  $\mathcal{N}$  дополнительные условия, сформулированные в следующем утверждении.

**Теорема 1.** Пусть подалгебра  $G_M$  и идеал  $\mathcal{N}$  удовлетворяют следующим условиям:

1) для любого  $u \in E$  элемент  $R_u$  принадлежит  $G_M$ ;  
 2) идеал  $\mathcal{N}$  содержится во множестве слабо эквивалентных нулю элементов;  
 3) элементы вида  $R_{uv} = R_u R_v$  принадлежат  $\mathcal{N}$  для любых  $u, v \in \mathcal{E}$ . Тогда пространство  $E$  вкладывается в алгебру  $\mathcal{G} = G_M/\mathcal{N}$  как векторное подпространство, а  $\mathcal{E}$  – как подалгебра. Если, кроме того, в алгебре  $\mathcal{E}$  задана операция дифференцирования и алгебры  $G_M$  и  $\mathcal{N}$  инвариантны относительно этой операции, то в  $\mathcal{G}$  естественным образом определена операция дифференцирования и  $\mathcal{E}$  вложено в  $\mathcal{G}$  вместе с дифференцированием.

Подалгебры в  $G(\Phi, \mathcal{E})$ , удовлетворяющие условию 1), всегда существуют. Например, в качестве  $G_M$  можно взять или всё  $G$ , или наименьшую алгебру, содержащую элементы  $R_u$ .

Напротив, поскольку условие 2) ограничивает идеал  $\mathcal{N}$  сверху, а условие 3) ограничивает его снизу, то существование идеала, удовлетворяющего условиям 2) и 3), не очевидно.

**Теорема 2.** Если существует алгебра  $\mathcal{A}$  и вложение  $E$  в  $\mathcal{A}$ , при котором  $\mathcal{E}$  вкладывается как подалгебра, то при любом наборе способов регуляризации  $(R_{\varphi, \epsilon})$ ,  $\varphi \in \Phi$ ,  $\epsilon \in I$ , существуют такие подалгебры  $G_M$  и  $\mathcal{N}$ , удовлетворяющие условиям теоремы 1, что построенная алгебра  $\mathcal{G} = G_M/\mathcal{N}$  изоморфна наименьшей подалгебре в  $\mathcal{A}$ , содержащей  $E$ .

Таким образом, любое вложение  $E$  в алгебру может быть получено с помощью описанной выше конструкции. Трудность заключается в эффективном задании идеала  $\mathcal{N}$ .

Укажем один способ эффективного задания (в терминах роста по  $\epsilon$ ) подалгебры  $G_M$  и идеала  $\mathcal{N}$  и сформулируем условия на набор способов регуляризации, при которых алгебра  $\mathcal{G} = G_M/\mathcal{N}$  дает решение задачи.

Пусть  $(p_\alpha)_{\alpha \in A}$  – некоторая система полуформ, определяющая топологию в  $\mathcal{E}$ .

Для двух функций  $f_1$  и  $f_2$ , определенных на  $\Phi \times I$ , будем в дальнейшем писать, что  $f_1 \leq f_2$ , если для любого  $\varphi \in \Phi$  существует элемент  $V$  фильтра  $\mathcal{F}$  на  $I$ , что  $f_1(\varphi, \epsilon) \leq f_2(\varphi, \epsilon)$  для всех  $\epsilon \in V$ .

По любому набору  $L$  числовых функций  $f$ , определенных на  $\Phi \times I$ , обозначим  $\mathcal{A}_L$  наименьшую алгебру функций на  $\Phi \times I$ , содержащих  $L$  и таких, что если  $h \in \mathcal{A}_L$  и  $|f| \leq |h|$ , то  $f \in \mathcal{A}_L$ .

Обозначим через  $E_\alpha$  алгебру вида  $\mathcal{A}_L$  в случае, когда  $L$  состоит из функций вида  $p_\alpha \circ R_u$ ,  $u \in E$ , и через  $H_\alpha$ , когда  $L$  состоит из функций вида  $p_\alpha \circ (u - R_u)$ ,  $u \in \mathcal{E}$ . Через  $H_\alpha$  обозначим наименьший идеал в  $E_\alpha$ , содержащий  $H_\alpha$ .

**Теорема 3.** Пусть система полуформ  $(p_\alpha)_{\alpha \in A}$  такова, что для любого  $\alpha \in A$  существует  $c_\alpha > 0$  такое, что

$$(1) \quad p_\alpha(uv) \leq c_\alpha p_\alpha(u)p_\alpha(v), \quad u, v \in \mathcal{E}.$$

Пусть для любой функции  $f \in H_\alpha$  существует  $\varphi \in \Phi$  такое, что  $f(\varphi, \epsilon) \rightarrow 0$  по фильтру  $\mathcal{F}$ . Тогда множество

$$G_M = \{F \in G(\Phi, \mathcal{E}): \forall \alpha \in A, p_\alpha \circ F \in E_\alpha\}$$

является подалгеброй в  $G(\Phi, \mathcal{E})$ , множество

$$\mathcal{N} = \{F \in G(\Phi, \mathcal{E}): \forall \alpha \in A, p_\alpha \circ F \in H_\alpha\}$$

является идеалом в  $G_M$  и пара  $(G_M, \mathcal{N})$  удовлетворяет условиям теоремы 1, а фактор-алгебра  $\mathcal{G} = G_M/\mathcal{N}$  дает решение задачи о вложении  $E$  в алгебру.

**Примеры.** 1. Функции Коломбо. В этом случае  $E = \mathcal{D}'(\mathbb{R})$ ,  $\mathcal{E} = C^\infty(\mathbb{R})$ . Обозначим

$$\mathcal{B}_q = \{\varphi \in \mathcal{D}(\mathbb{R}): \int_{\mathbb{R}} \varphi(\lambda) d\lambda = 1, \int_{\mathbb{R}} \lambda^k \varphi(\lambda) d\lambda = 0, 1 \leq k \leq q, \sup |\varphi(x)| = 1\}.$$

Положим  $\Phi = \mathcal{B}_1$ ,  $I = (0, 1)$ . Базис фильтра  $\mathcal{F}$  состоит из множеств  $V_\eta = (0, \eta)$ ,  $R_{\varphi, \epsilon}(u) = u * \varphi_\epsilon$ , где  $\varphi_\epsilon(x) = \frac{1}{\epsilon} \varphi\left(\frac{x}{\epsilon}\right)$ ,  $\varphi \in \mathcal{B}_1$ . Система полуформ в  $C^\infty(\mathbb{R})$  удовлетворяет условию (1). Множество  $E_\alpha$  состоит из функций на  $\Phi \times I$ , мажорируемых некоторой степенью  $1/\epsilon$  для всех  $\varphi \in \Phi$ . Идеал  $H_\alpha$  состоит из таких функций  $h$ , что для любого  $n \in \mathbb{N}$  существует  $q$ , что для всех  $\varphi \in \mathcal{B}_q$   $|h(\varphi, \epsilon)| \leq c\epsilon^n$ .

Условия теоремы 3 на  $E_\alpha$  и  $H_\alpha$  в этом случае выполнены очевидным образом. Алгебра  $C^\infty(\mathbb{R})$  вкладывается в  $\mathcal{G}(\mathbb{R}) = G_M/\mathcal{N}$  вместе с умножением, а  $\mathcal{D}'(\mathbb{R})$  вкладывается в  $\mathcal{G}(\mathbb{R})$  с помощью свертки.

2. Алгебра ультрабообщенных функций. Пусть  $\alpha > 1$  и

$$\mathcal{E}_\alpha(\mathbb{R}) = \{\varphi \in C^\infty(\mathbb{R}): \exists c > 0 \ \exists L > 0, \sup_{x \in K} |\varphi^{(k)}(x)| \leq cL^k(k!)^\alpha, k = 0, 1, \dots\}$$

класс Жевре типа Румье и  $\mathcal{D}_\alpha(\mathbb{R}) = \mathcal{E}_\alpha(\mathbb{R}) \cap \mathcal{D}(\mathbb{R})$ .

Определим

$$\mathcal{B}_\infty(\mathbb{R}) = \{\varphi \in S(\mathbb{R}): \hat{\varphi} \in \mathcal{D}(\mathbb{R}), \hat{\varphi}(x) = 1 \text{ на } |x| \leq 1, \sup |\varphi(x)| = 1\}.$$

Положим  $\mathcal{E} = \mathcal{E}_\alpha(\mathbb{R})$ ,  $E = \mathcal{D}'_\alpha(\mathbb{R})$ ,  $\Phi = \mathcal{B}_\infty$ ,  $I = (0, 1)$ . Базис фильтра состоит из множеств  $V_\eta = (0, \eta)$ ,  $R_{\varphi, \epsilon}(u) = u * \varphi_\epsilon$ , где  $\varphi \in \mathcal{B}_\infty$ . Тогда

$$G_M = \left\{ F \in G(\Phi, \mathcal{E}): \forall k \forall \varphi \in \mathcal{B}_\infty \ \exists H \exists c > 0, \sup_{x \in \mathbb{R}} \left| \frac{d^k F(\varphi, \epsilon)}{dx^k} \right| \leq c e^{H/\epsilon^{1/\alpha}} \right\},$$

$$\mathcal{N} = \left\{ F \in G(\Phi, \mathcal{E}): \forall k \forall \varphi \in \mathcal{B}_\infty \ \forall H \exists c > 0, \sup_{x \in \mathbb{R}} \left| \frac{d^k F(\varphi, \epsilon)}{dx^k} \right| \leq c e^{-H/\epsilon^{1/\alpha}} \right\}.$$

Отметим, что система полунорм в  $\mathcal{E}_\alpha(\mathbf{R})$  удовлетворяет условию (1) при  $\alpha > 2$ . Таким образом, алгебру  $\mathcal{G}_\alpha(\mathbf{R}) = G_M / \mathcal{N}$  при  $\alpha > 2$  назовем алгеброй ультрабобщеных функций. В нее вкладываются с помощью свертки ультрараспределения из  $\mathcal{D}'_\alpha(\mathbf{R})$  с компактными носителями. Например, в  $\mathcal{G}_\alpha(\mathbf{R})$  имеется ультраобобщенная функция

$$u = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\delta^k}{(k!)^3}.$$

### 3. Обобщенные функции Егорова.

**Замечание.** Обобщенные функции Егорова дают решение несколько иной задачи. А именно, равенство  $j(uv) = j(u)j(v)$  выполняется не для всех  $u, v \in \mathcal{E}$ , а только для некоторой ее подалгебры  $\mathcal{E}_0 = \mathcal{E}$ .

В этом случае  $\mathcal{E}_0 = \mathbf{R}$ ,  $\mathcal{E} = C^\infty(\mathbf{R})$ ,  $E = \mathcal{D}'(\mathbf{R})$ . Фиксируем какую-нибудь функцию  $\varphi \in \mathcal{D}(\mathbf{R})$  такую, что  $\int \varphi(\lambda) d\lambda = 1$ ,  $\sup |\varphi(x)| = 1$ , т.е.  $\varphi \in \mathcal{B}_0$ . Положим

R

$\Phi = \{\varphi\}$ ,  $I = (0, 1)$ . Базис фильтра  $\mathcal{F}$  состоит из множеств  $V_\eta = (0, \eta)$ ,  $R_{\varphi, \epsilon}(u) = u * \varphi_\epsilon$ . Здесь  $G_M = G(\Phi, \mathcal{E})$ , а  $\mathcal{N}$  состоит из функций, которые на каждом компакте равны нулю для всех  $\epsilon \in V$  при некотором  $V$  из  $\mathcal{F}$ .

4. Расширение в смысле нестандартного анализа. Пусть  $\mathcal{E}$  – любая алгебра,  $\Phi = \{\varphi\}$ ,  $I$  – произвольное бесконечное множество и  $\mathcal{F}$  – произвольный нетривиальный ультрафильтр на  $I$ . Тогда при  $G_M = G(\Phi, \mathcal{E})$  и  $\mathcal{N}$ , состоящем из функций, которые равны нулю для всех  $\epsilon \in V$ , при некотором  $V$  из  $\mathcal{F}$ , получаем расширение  $\mathcal{E}$  в смысле нестандартного анализа.

В предложенной конструкции объекта  $\mathcal{G}$  много степеней свободы в выборе  $\Phi$ ,  $G_M$  и  $\mathcal{N}$ , т.е. эта конструкция позволяет построить много расширений алгебры и для каждой конкретной задачи можно выбрать соответствующее задаче расширение. Например, можно построить алгебру обобщенных функций, в которой есть объект вида  $u = e^\delta$ , являющийся решением уравнения  $u' = \delta'u$ .

Авторы благодарны Ю.В. Егорову, Ю.Н. Дрожжинову и В.В. Жаринову за полезные обсуждения некоторых аспектов работы.

Белорусский государственный университет  
им. В.И. Ленина  
Минск

Поступило  
4 XII 1990

### ЛИТЕРАТУРА

1. Боголюбов Н.Н., Логунов А.А., Оксак А.И., Тодоров И.Т. Общие принципы квантовой теории поля. М.: Наука, 1987.
2. Schwartz L. – C.R., 1954, vol. 239, p. 847–848.
3. Colombeau J.-F. Elementary introduction to new generalized functions. Amsterdam: North-Holland, 1985.
4. Егоров Ю.В. К теории обобщенных функций – УМН, 1990, т. 45, вып. 5, с. 3–40.
5. Дэвис М. Прикладной нестандартный анализ. М.: Мир, 1980.