

Посвящается светлой памяти Глеба Павловича Акимова

УДК 517.83

**ПОНЯТИЕ ОТНОСИТЕЛЬНОЙ СТАНДАРТНОСТИ И π -МОНАДЫ
БЕННИНГХОФЕНА - РИХТЕРА**

Е.И.Гордон

В [1] построена общая теория π -монад и суперинфинитезимальей, которые применяются для сравнения "порядков бесконечности" бесконечных элементов в различных топологических пространствах. Необходимость в таком сравнении возникает часто, когда требуется применить результаты нестандартного анализа к нестандартным объектам. Напомним, что обычно существенные упрощения определений сходимости, непрерывности и многих других достигаются при применении нестандартного анализа лишь к стандартным объектам. В [2] рассмотрены многочисленные приложения построенной теории в функциональном анализе и общей топологии.

Для аналогичных целей автором в работах [3-5] был введен и изучен предикат относительной стандартности. Цель настоящей заметки - показать, что π -монады допускают простую интерпретацию в терминах относительной стандартности, и проиллюстрировать, как в этих терминах получаются приложения, рассмотренные в работах

[1,21].

Отметим также, что поскольку предикат относительной стандартности определяется в терминах теории внутренних множеств Нельсона [6], то для построения стандартных эквивалентов предложений, сформулированных с использованием этого предиката, можно применять непосредственно алгоритм Нельсона из [6]. Соответствующие вопросы в теории κ -монад требуют специального исследования, которое проведено в [1].

1. Напомним необходимые определения из [1,3]. Пусть $\underline{\mathcal{F}} = \{\mathcal{F}_i \mid i \in I\}$ – стандартное семейство фильтров (\mathcal{F}_i – стандартный фильтр на стандартном множестве X_i), \mathcal{F} – порожденный этим семейством фильтр на множестве $\prod \{X_i \mid i \in I\}$. Тогда κ -монадой семейства \mathcal{F} называется внешнее множество

$$\pi_{\mu, j}(\underline{\mathcal{F}}) = \{x \in {}^*X_j \mid (\forall {}^{st}P \in \mathcal{F})(x \in {}^*P(j))\},$$

где $j \in {}^*I$ (т.е. j может быть и нестандартным), а ${}^*P(j)$ – проекция *P на j -ю компоненту. Если j стандартно, то $\pi_{\mu, j}(\underline{\mathcal{F}}) = \mu(\mathcal{F}_j)$ есть просто монада фильтра \mathcal{F}_j . Если для $i \in I$ верно $X_i = X$, а $\mathcal{F}_i = \mathcal{F}_0$, причем $M = \mu(\mathcal{F}_0)$ – монада фильтра \mathcal{F}_0 , то в этом случае $\pi_{\mu, j}(\underline{\mathcal{F}})$ обозначается через ${}^*\mu[j]$. Ясно, что ${}^*\mu[j] \subseteq M$.

Элемент j нестандартного универсума называется допустимым, если он принадлежит некоторому стандартному множеству. Элемент x стандартен относительно j (j -стандартен, $xstj$), если существует стандартная функция f такая, что $j \in {}^*\text{dom } f$, причем $f(a)$ – конечное множество для $a \in \text{dom } f$ и $x \in {}^*f(j)$ (${}^*f(j)$ – гиперконечное множество ввиду принципа переноса). Предполагается, что в нестандартном универсуме выполняются принципы I, S, T теории Нельсона. В этом случае истинны релятивизованные к любому допустимому j принципы переноса и идеализации (т.е. все вхождения предиката st в формулы, которыми записываются эти принципы, заменяются на ... stj).

2. Если X – j -стандартное множество, а \mathcal{F} – j -стандартный фильтр на X , то j -монадой фильтра \mathcal{F} назовем внешнее множество

$$\mu_j(\mathcal{F}) = \{x \in X \mid (\forall^{st} j F \in \mathcal{F}) (x \in F)\}.$$

Из релятивизованного принципа идеализации следует, что $\mu_j(\mathcal{F}) \neq \emptyset$. Заметим, что, если A - стандартное множество, то *A стандартно относительно любого j .

Теорема. Если $\mathcal{F} = \{\mathcal{F}_i \mid i \in I\}$ - стандартное семейство фильтров, $j \in {}^*I$, то $\kappa_{\mu_j(\mathcal{F})}$ есть j -монада.

Доказательство. Обозначим через φ и ψ такие стандартные функции, что $\varphi(i) = \{X_i\}$, $\psi(i) = \{\mathcal{F}_i\}$. Тогда ${}^*X_j \in {}^*\varphi(j)$, ${}^*\mathcal{F}_j \in {}^*\psi(j)$ j -стандартны, причем ${}^*\mathcal{F}_j$ - фильтр на *X_j . Покажем, что $\mu_j({}^*\mathcal{F}_j) = \kappa_{\mu_j(\mathcal{F})}$.

Если $x \in \mu_j({}^*\mathcal{F}_j)$, то $(\forall^{st} j A \in {}^*\mathcal{F}_j)(x \in A)$. Если $F \in \mathcal{F}$, то $F(i) \in \mathcal{F}_i$ для $i \in I$, т.е. ${}^*F(j) \in {}^*\mathcal{F}_j$. Ясно, что ${}^*F(j)stj$, т.е. $\forall^{st} F x \in {}^*F(j)$.

Пусть, наоборот, $x \in \kappa_{\mu_j(\mathcal{F})}$. Если A - j -стандартное множество, то $\exists j(\text{dom } {}^*j \ni j \wedge (\forall a \in \text{dom } j) (j(a) - \text{конечное множество}) \wedge A \in {}^*j(j))$. Рассмотрим новую стандартную функцию h такую, что $\text{dom } h = I$ и

$$h(i) = \begin{cases} \bigcap \{B \mid B \in j(i) \cap \mathcal{F}_i\}, & i \in \text{dom } j, \\ X_i, & i \notin \text{dom } j. \end{cases}$$

Тогда ясно, что $(\forall i \in I) (h(i) \in \mathcal{F}_i)$ и ${}^*h(j) \subseteq A$. При этом $F = \prod (h(i) \mid i \in I) \in \mathcal{F}$ и ${}^*F(j) = {}^*h(j)$, а так как $x \in {}^*F(j)$, то $x \in A$, что и требовалось. ■

Из доказанной теоремы следует, что если X - топологическое пространство, $x \in X$ (X, x стандартны) и при любом $i \in I$ $\mathcal{F} = \mathfrak{A}(x)$ - фильтр окрестностей точки x , а M - монада $\mathfrak{A}(x)$, т.е. M - монада точки x , то $\kappa_M[j] = \bigcap \{U \in \mathfrak{A}(x) \mid Ustj\}$. Элементы стоящего справа множества названы в [4] j -бесконечно близкими к $x(y \sim^j x)$. В частности, если $X = \mathbb{R}$, $x = 0$, а $y \sim^j 0$, то y называ-

ется f -бесконечно малым, а y^{-1} - f -бесконечно большим ($y^{-1} \overset{f}{\sim} \infty$). В [3,4] установлено, что если функция f и числа a и b f -стандартны, то

$$\lim_{x \rightarrow a} f(x) = b \iff (\forall y \overset{f}{\sim} a) f(y) \overset{f}{\sim} b \quad (1)$$

(a и b могут принимать значения $\pm \infty$).

3. Рассмотрим доказательство нетривиальной части правила Лопиталя при помощи относительных бесконечно больших и бесконечно малых (ср. с приведенным в [1] доказательством при помощи π -монад).

Пусть f и g - стандартные функции, дифференцируемые в окрестности точки a , $f(x), g(x) \rightarrow \infty$ при $x \rightarrow a$, $g'(x) \neq 0$,

$$\lim_{x \rightarrow a} \frac{f'(x)}{g'(x)} = d. \text{ Требуется показать, что } \lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = d.$$

Возьмем произвольную точку $y \overset{f}{\sim} a$ и точку $z \overset{f}{\sim} a$. Пусть, например, $z \leq y$. По теореме Коши найдется $\eta \in [z, y]$ такое, что

$$\frac{{}^*f(y) - {}^*f(z)}{{}^*g(y) - {}^*g(z)} = \frac{{}^*f'(\eta)}{{}^*g'(\eta)} \sim d, \text{ так как } \eta \sim a. \quad (2)$$

Поскольку $f(x), g(x) \rightarrow \infty$ при $x \rightarrow a$, $z \overset{f}{\sim} a$, то, используя (1) и тот факт, что ${}^*f(y), {}^*g(y) \text{ sty}$, получаем $\frac{{}^*f(y)}{{}^*f(z)} \sim \frac{{}^*g(y)}{{}^*g(z)} \sim 0$. Теперь, ввиду (2),

$$d \sim \frac{{}^*f(y)}{{}^*g(y)} \cdot \frac{1 - {}^*f(y)/{}^*f(z)}{1 - {}^*g(y)/{}^*g(z)} \sim \frac{{}^*f(y)}{{}^*g(y)},$$

что и требовалось. ■

В случае $a = \pm \infty$ доказательство проходит совершенно аналогично. В терминах относительной стандартности можно также получить результаты из общей топологии и функционального анализа, аналогичные тем, которые получены в [2] при помощи π -монад.

Л и т е р а т у р а

1. Benninghofen B., Richter M. A general theory of superinfinitesimals // Fund. Math. - 1987. - V.128, № 3. - P.199-215.
2. Stroyan K., Benninghofen B., Richter M. Superinfinitesimals in topology and functional analysis // Proc. London Math. Soc. - 1989. - V.5, № 1. - P.153-181.
3. Гордон Е.М. Относительно стандартные элементы в теории IST // 8 Всесоюз. конф. по мат. логике: Тез. докл. - Москва, 1986.
4. Гордон Е.М. Относительно стандартные элементы в теории внутренних множеств Е.Нельсона // Сиб. мат. журн. - 1989. - Т.30, № 1. - С.89-95.
5. Гордон Е.М. О некоторых свойствах предиката относительной стандартности // Математические чтения памяти М.Я.Суслина: Тез. докл. - Саратов, 1989.
6. Nelson E. Internal set theory. A new approach to non-standart analysis // Bull. Amer. Math. Soc. - 1977. - V.83, № 6. - P.1165-1198.

Поступила в редакцию
17.09.1990 г.