

Теория внутренних множеств — 2

Станислав Сперанский

Математический институт им. В.А. Стеклова РАН



Дубна 2023

Теория внутренних множеств (IST)

Пусть σ — сигнатура теории множеств, обогащённая специальным одноместным предикатным символом St , т.е. $\langle \in^2, =^2, \text{St}^1 \rangle$. Далее под **формулами** мы будем понимать σ -формулы.

Формула называется **внутренней**, если она не содержит вхождений St , и **внешней** иначе.

Принцип расширения

Система IST включает ZFC. В частности, для каждой *внутренней* формулы $\Phi(x, \bar{z})$ имеется своя **аксиома выделения**:

$$\forall X \exists Y \forall u (u \in Y \leftrightarrow (u \in X \wedge \Phi(u, \bar{z}))).$$

Однако для внешних формул таких аксиом нет ни в ZFC, ни в IST — иначе в IST можно было бы легко вывести противоречие.

Принцип переноса

Для каждой *внутренней* формулы $\Phi(x, \bar{z})$ мы имеем свою **аксиому переноса**:

$$\text{St}(\bar{z}) \rightarrow (\exists u \Phi(u, \bar{z}) \rightarrow \exists^{\text{St}} u \Phi(u, \bar{z})) \quad (\text{T})$$

(точнее, нужно взять её универсальное замыкание). Очевидно, тут можно заменить вторую $\langle \rightarrow \rangle$ на $\langle \leftrightarrow \rangle$. Кроме того, данную схему можно переформулировать в терминах \forall :

$$\text{St}(\bar{z}) \rightarrow (\forall^{\text{St}} u \Phi(u, \bar{z}) \rightarrow \forall u \Phi(u, \bar{z})).$$

При применении T важно помнить, что все параметры (\bar{z}) должны быть стандартными.

Утверждение (+T)

Для каждой внутренней формулы $\Phi(x, \bar{z})$,

$$\text{St}(\bar{z}) \wedge \exists! u \Phi(u, \bar{z}) \wedge \Phi(x, \bar{z}) \rightarrow \text{St}(x).$$



Например, отсюда следует выводимость $\text{St}(\mathbb{N})$, а также

$$\text{St}(0) \wedge (\forall n \in \mathbb{N}) (\text{St}(n) \rightarrow \text{St}(n+1)). \quad (*)$$

При этом из (*) нельзя вывести $(\forall n \in \mathbb{N}) \text{St}(n)$, применяя принцип индукции, так как $\text{St}(x)$ — внешняя формула.

Утверждение (+T)

Для каждой внутренней формулы $\Phi(\bar{z})$,

$$\text{St}(\bar{z}) \rightarrow (\Phi(\bar{z}) \leftrightarrow \Phi^{\text{St}}(\bar{z})),$$

где $\Phi^{\text{St}}(\bar{z})$ — релятивизация $\Phi(\bar{z})$ на St .

Доказательство.

Не ограничивая общности, можно считать, что $\Phi(\bar{z})$ имеет вид

$$Q_1 u_1 \dots Q_n u_n \Psi(u_1, \dots, u_n, \bar{z}),$$

где $\{Q_1, \dots, Q_n\} \subseteq \{\forall, \exists\}$ и $\Psi(u_1, \dots, u_n, \bar{z})$ — бескванторная. Далее идёт простая индукция по n . [...] □

Пусть $\Phi(x, \bar{z})$ — формула. Ей соответствует класс/«куча»

$$[\Phi] := \{x \mid \Phi(x, \bar{z})\}.$$

Ясно, что $[\Phi]$ не обязан быть множеством. При этом запись $u \in [\Phi]$ означает $\Phi(u, \bar{z})$. Далее, обозначим

$${}^\circ[\Phi] := \{x \mid \Phi(x, \bar{z}) \wedge \text{St}(x)\}.$$

Этот класс называется **ядром (класса) $[\Phi]$** . Если в качестве Φ взять $x \in X$, мы получим $[\Phi] = X$, однако ${}^\circ X$ по-прежнему будет классом (который не обязан быть множеством).

Утверждение (+T)

- i. $\forall^{\text{St}} X \forall^{\text{St}} Y (X \subseteq Y \leftrightarrow {}^\circ X \subseteq {}^\circ Y)$;
- ii. $\forall^{\text{St}} X \forall^{\text{St}} Y (X = Y \leftrightarrow {}^\circ X = {}^\circ Y)$.

Доказательство.

i Пусть X и Y стандартны. Очевидно, $X \subseteq Y$ влечёт ${}^\circ X \subseteq {}^\circ Y$ (это верно для любых X и Y , не обязательно стандартных). С другой стороны, если $\forall^{\text{St}} u (u \in X \rightarrow u \in Y)$, то $\forall u (u \in X \rightarrow u \in Y)$ ввиду T.

ii Следует из (i). □

Для каждой формулы $\Phi(x, \bar{z})$ существует не более одного стандартного X такого, что ${}^\circ X = {}^\circ \llbracket \Phi \rrbracket$; такое X (при его наличии) называют **стандартизацией** $\llbracket \Phi \rrbracket$ и обозначают через $* \llbracket \Phi \rrbracket$.

Принципы идеализации и стандартизации

Продолжение следует...