

ОБ ОДНОМ УТОЧНЕНИИ "НАИВНОЙ" ТЕОРИИ МНОЖЕСТВ Г.КАНТОРА

А.С. Нудельман

В в е д е н и е

Известно, что одним из фундаментальных принципов, лежащих в основе канторовских теоретико-множественных представлений, является неограниченный принцип свертывания: "любому заданному условию всегда соответствует некоторый могущий быть членом класс, а именно класс всех тех и только тех предметов, для которых выполнено это условие" [1, с.174]. Однако известно и то, что неограниченность принципа свертывания приводит к появлению теоретико-множественных парадоксов (парадоксы Рассела, Кантора и др.). Если придерживаться точки зрения, согласно которой сама по себе идея универсальности принципа свертывания признается и фундаментальной, и естественной, то в качестве идеального решения проблемы теоретико-множественных парадоксов может быть принято только такое решение, при котором постулируется почти неограниченный принцип свертывания, почти неограниченный в том смысле, что из всех условий, охватываемых неограниченным принципом, исключены те и только те условия, которые приводят к возникновению противоречий.

В данной работе предпринята попытка формализации почти неограниченного принципа свертывания и построения на основе такого принципа "почти канторовской" теории множеств. В качестве интуитивного критерия R , классифицирующего условия для свер-

тивания на сводимые (приемлемые для свертывания) и несводимые, взят следующий критерий: условие будет сводимым тогда и только тогда, когда предположительное множество всех предметов, удовлетворяющих этому условию, не будет содержать предметы, определяемые только в терминах этого множества. Несомненна связь такого критерия с расселовским принципом порочного круга: "Если в предположении, что некоторое семейство образует совокупность, в него входили бы члены, определяемые только в терминах этой совокупности, то члены этого семейства не образовали бы никакой совокупности" [1, с.213].

Поскольку в рамках теории, "говорящей" только о множествах, почти неограниченный принцип свертывания выразить, по-видимому, невозможно, здесь будет построена теория, в рамках которой можно будет "говорить" не только о множествах, но и о других совокупностях, называемых классами. При формулировке этой теории - теории множеств и классов, обозначенной через SCT , использован опыт построения К.Гёделем его системы аксиом Σ [2].

§1. Теория SCT

Формулами (теории) SCT будут формулы сигнатуры $\sigma = \langle \epsilon, M \rangle$, содержащей двухместный предикатный символ ϵ , и одноместный предикатный символ M . Переменными в формулах SCT будут буквы T, X, Y, Z (возможно, с индексами).

Предметная область (носитель модели) U теории SCT есть совокупность объектов, называемых классами. Первоначальные понятия теории суть: двухместное отношение принадлежности между классами, обозначаемое через ϵ , и свойство классов "быть множеством", обозначаемое через M .

Логической основой теории SCT служит исчисление предикатов (с равенством) сигнатуры σ .

Аксиомы теории SCT распадаются на четыре группы: A, B, C, D.

Группа A.

$$A_1: \forall X, Y (\forall Z (Z \in X \leftrightarrow Z \in Y) \rightarrow X = Y),$$

$$A_2: \forall X (\exists Y (Y \in X) \rightarrow \exists Y (Y \in X \ \& \ \forall Z (Z \in Y \rightarrow Z \notin X))),$$

$$A_3: \forall X, Y (X \in Y \rightarrow M(X) \vee \neg M(Y)),$$

$$A_4: \forall X, Y (\forall Z (Z \in X \rightarrow Z \in Y) \rightarrow M(X) \vee \neg M(Y)).$$

Аксиома A_1 в этой группе есть аксиома экстенциональности для классов. Аксиома A_2 - аксиома фундирования (регулярности) для классов.

Класс, не являющийся множеством, будет называться собственным классом, т.е., по определению, $Pr(X) \leftrightarrow \neg M(X)$. Аксиома A_3 (A_4) утверждает, что элементом (частью) может быть как множество, так и собственный класс, причем собственный класс не может быть элементом (частью) множества.

В дальнейшем буквами t, x, y, z (возможно, с индексами) будем обозначать переменные, областью изменения которых является совокупность U_M всех множеств, входящих в область U . Такие переменные будем называть M -переменными. Разумеется, всякая замкнутая формула сигнатуры σ , содержащая M -переменные, будет сокращенной записью некоторой формулы SCT, которую можно восстановить (с точностью до эквивалентности) обычным способом, заменяя каждую формулу (подформулу) вида $\forall x \Phi(x)$ на $\forall x (M(x) \rightarrow \Phi(x))$ и каждую формулу (подформулу) вида $\exists x \Phi(x)$ на $\exists x (M(x) \ \& \ \Phi(x))$. Формулы сигнатуры σ , содержащие M -переменные, будем называть (конечно, условно) формулами SCT. В отличие от M -переменных переменные T, X, Y, Z будем называть C -переменными. Формулу, не содержащую символа M и содержащую только M -переменные (только C -переменные), будем называть M -формулой (C -формулой).

Формулу $SCT \quad \forall \mu_1, \dots, \mu_n \exists v \forall \xi (\xi \in v \leftrightarrow$
 $\leftrightarrow \varphi(\xi, \mu_1, \dots, \mu_n)), n \geq 0$, где подформула $\varphi(\xi, \mu_1, \dots,$
 $\dots, \mu_n)$ не содержит v свободно и не содержит свободных пе-
 ременных, отличных от ξ, μ_1, \dots, μ_n , будем называть сверт-
 кой, а подформулу $\varphi(\xi, \mu_1, \dots, \mu_n)$ - ядром этой свертки. Яс-
 но, что если $\varphi(\xi, \mu_1, \dots, \mu_n)$ является ядром свертки Φ ,
 то φ выражает (средствами языка теории SCT) некоторое се-
 мейство $S_\varphi = \{ S_{\bar{\mu}_1, \dots, \bar{\mu}_n}^\varphi \mid \bar{\mu}_1 \in U, \dots, \bar{\mu}_n \in U \}$ свойств
 классов, а Φ выражает утверждение "для всякого свойства из
 семейства S_φ существует класс всех классов, обладающих этим
 свойством". Свертку, являющуюся M -формулой (C -формулой), бу-
 дем называть M -сверткой (C -сверткой). Совокупность всех
 M -сверток будем обозначать через SW .

Примем следующие соглашения. Если Φ - формула SCT , то
 запись $\Phi[\overline{\mu_1, \dots, \mu_k}, \mu_{k+1}, \dots, \mu_{k+1}]$ будет означать, что пе-
 ременные μ_1, \dots, μ_{k+1} попарно различны, μ_1, \dots, μ_k есть
 перечень всех связанных переменных, входящих в Φ , и $\mu_{k+1}, \dots,$
 \dots, μ_{k+1} есть перечень всех переменных, свободных в Φ . Если
 в одном контексте после записи $\Phi[\overline{\mu_1, \dots, \mu_k}, \mu_{k+1}, \dots, \mu_{k+1}]$
 встречается запись $\Phi[\overline{v_1, \dots, v_k}, v_{k+1}, \dots, v_{k+1}]$,
 то последняя будет обозначать результат подстановки переменных
 v_1, \dots, v_{k+1} вместо всех вхождений в $\Phi[\overline{\mu_1, \dots, \mu_k}, \mu_{k+1}, \dots,$
 $\dots, \mu_{k+1}]$ переменных μ_1, \dots, μ_{k+1} соответственно.

Если Ψ_1 есть M -формула $\Phi[\overline{x_1, \dots, x_k}, x_{k+1}, \dots, x_{k+1}]$,
 а Ψ_2 есть (C -формула) $\Phi[\overline{X_1, \dots, X_k}, X_{k+1}, \dots, X_{k+1}]$,
 то формулы Ψ_1 и Ψ_2 будем называть двойственными.

Аксиомы группы B представимы схемой аксиом (предполагаю-
 щей, естественно, некоторую нумерацию соответствующих формул
 SCT).

Группа В.

$B_n : \forall t_1, \dots, t_{k_n} \exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow \Phi_n [\overline{z_1, \dots, z_{1_n}}, x, t_1, \dots, t_{k_n}]) \rightarrow \forall T_1, \dots, T_{k_n} \exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow \Phi_n [\overline{z_1, \dots, z_{1_n}}, x, T_1, \dots, T_{k_n}])$, где Φ_n - формула SCT, не содержащая символа M .

Аксиомы этой группы есть аксиомы переноса. Ими утверждается, что для всякой M -свертки Ψ , если Ψ истинна в U_M , то двойственная этой Ψ C -свертка истинна в U .

Свойство множеств (классов) S будем называть M -свойством (C -свойством), если существует M -свертка (C -свертка) Φ такая, что свойство S принадлежит семейству, выражаемому ядром этой Φ .

Аксиомы группы C устанавливают существование классов. Аксиомы этой группы представимы схемой аксиом.

Группа С.

$C_n : \forall t_1, \dots, t_{k_n} \exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow M(x) \& \Phi_n [\overline{z_1, \dots, z_{1_n}}, x, t_1, \dots, t_{k_n}])$, где Φ_n - формула SCT, не содержащая символа M .

Аксиомами этой группы утверждается, что для всякого M -свойства множеств существует класс всех множеств, обладающих этим свойством.

Пусть $\phi(x, t_1, \dots, t_{k_n})$ - ядро M -свертки Φ , а $\psi(X, T_1, \dots, T_{k_n})$ - ядро C -свертки, двойственной свертке Φ . Пусть ядро ϕ выражает семейство $\{s_{\bar{t}_1, \dots, \bar{t}_{k_n}}^\phi \mid \bar{t}_1 \in U_M, \dots, \bar{t}_{k_n} \in U_M\}$ свойств множеств, а ψ - семейство

$\{S_{\bar{T}_1}^\psi, \dots, S_{\bar{T}_k}^\psi \mid \bar{T}_1 \in U, \dots, \bar{T}_k \in U\}$ свойств классов. И пусть

свойство множеств S_M есть $S_{\bar{t}_1^0, \dots, \bar{t}_k^0}^\psi$, где $\bar{t}_1^0, \dots,$

\bar{t}_k^0 - некоторые множества из U_M . Тогда свойство классов S будем называть сопряженным со свойством множеств S_M , если $S = S_{\bar{t}_1^0, \dots, \bar{t}_k^0}^\psi$.

Аксиомы группы D представимы схемой аксиом.

Группа D.

$D_n : \forall t_1, \dots, t_{k_n} \forall Y \{ \forall X (X \in Y \leftrightarrow M(X) \& \Phi_n[\overline{z_1, \dots, z_{1_n}}],$

$X, t_1, \dots, t_{k_n}] \rightarrow [M(Y) \leftrightarrow \forall X (\Phi_n[\overline{z_1, \dots, z_{1_n}}, X, t_1, \dots,$
 $\dots, t_{k_n}] \rightarrow X \in Y)] \}$, где Φ_n - формула SCT, не содержащая символа M .

Аксиомы этой группы есть аксиомы сводимости. Ими утверждается, что для всякого M -свойства множеств S_M класс Y всех множеств, обладающих свойством S_M , будет множеством тогда и только тогда, когда любой класс, обладающий сопряженным с S_M свойством, принадлежит классу Y .

§2. Об аксиомах SCT

Характеризуя аксиомы SCT в целом, покажем, что SCT является скорее всего непротиворечивой теорией и что аксиомами SCT постулирован некий критерий R_D , который можно рассматривать в качестве экспликата почти неограниченного принципа свертывания, почти неограниченного в следующем (теперь "конструктивном") смысле: все M -свойства множеств (т.е. все свойства множеств, формулируемые в терминах только множеств) сводимы, кроме тех, сводимость которых приводит к нарушению расселовского принципа порочного круга.

Определим две последовательности теорий, иллюстрирующие процесс "развертывания" теории SCT : последовательность L_M теорий множеств ST^0, ST^1, \dots и последовательность L теорий классов CT^0, CT^1, \dots . Формулами теорий из L_M будут формулы сигнатуры $\sigma_M = \langle \epsilon \rangle$, переменные в которых - буквы t, x, y, z (возможно, с индексами). Логическая основа теорий из L_M - исчисление предикатов (с равенством) сигнатуры σ_M . Формулами теорий из L будут формулы SCT. Логическая основа теорий из L - исчисление предикатов (с равенством) сигнатуры σ . В дальнейшем всякая формула теорий множеств из L_M будет отождествляться с графически идентичной M -формулой SCT и называться, когда это удобно для изложения, M -формулой SCT.

Для всякого $i = 0, 1, \dots$ аксиомы теории ST^i распадается на две группы: A_M, B_M^i , а аксиомы теории CT^i - на три группы: A, B^i, C .

Группа A_M .

1. $\forall x, y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \rightarrow x = y)$;
2. $\forall x (\exists y (y \in x) \rightarrow \exists y (y \in x \ \& \ \forall z (z \in y \rightarrow z \notin x)))$.

Группы A, C определены в предыдущем параграфе.

Группы B_M^i и B^i определяются следующим образом:

- 1) $B_M^0 = \emptyset$ (группа B_M^0 пуста);
- 2) $B^i = B_M^i \cup \{\Phi \mid \exists \Phi_M \in B_M^i (\Phi \text{ двойственна } \Phi_M)\}$

(группа B^i есть объединение группы B_M^i и семейства C -сверток, двойственных M -сверткам из B_M^i);

- 3) $B_M^{i+1} = B_M^i \cup \{\Phi \in SW \mid CT^i + D \vdash \Phi\}$ (группа B_M^{i+1} есть объединение группы B_M^i и семейства всех M -сверток, до-

казуемых в теории CT^1 , пополненной аксиомами группы D определенной в предыдущем параграфе).

Будем обозначать через B_M семейство M -сверток, равное объединению $\bigcup_{i=0}^{\infty} B_M^i$.

УТВЕРЖДЕНИЕ 1. *Всякая M -свертка доказуема в SCT тогда и только тогда, когда она принадлежит семейству B_M .*

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Любая M -свертка из B_M^1 (заметим, что $B_M^0 = \emptyset$) доказуема в SCT , поскольку она доказуема в $CT^0 + D$ и группа B^0 пуста. Кроме того, если все M -свертки из B_M^i , $i \geq 1$, доказуемы в SCT , то все M -свертки из B_M^{i+1} доказуемы в SCT , поскольку они доказуемы в $CT^i + D$ и всякая аксиома группы B^i доказуема в SCT (возможно, с использованием аксиом группы B). Следовательно, выполняется $\Phi \in B_M \rightarrow SCT \vdash \Phi$.

Пусть теперь $P = \langle \Psi_1, \dots, \Psi_n \rangle$ - доказательство в SCT M -свертки Φ_M ($\Psi_n = \Phi_M$). Без ограничения общности будем считать доказательство B -каноническим в следующем смысле: если формула $\Psi_j \in P$ есть аксиома из группы B , то а) Ψ_{j-1} есть антецедент этой аксиомы, б) Ψ_{j+1} есть консеквент этой аксиомы, в) последовательность $\langle \Psi_1, \dots, \Psi_{j-1} \rangle$ является доказательством в SCT M -свертки Ψ_{j-1} и г) формулы Ψ_{j-1} , Ψ_j и Ψ_{j+1} имеют только по одному вхождению в доказательство P . Пусть l - число аксиом из группы B , входящих в P . Если $l = 0$, то P будет доказательством в $CT^0 + D$ и, следовательно, $\Phi_M \in B_M^1$. Если $l > 0$ и $\Psi_{k_1}, \dots, \Psi_{k_l}$ - перечень входящих в P аксиом из группы B в порядке их вхождения в P , то последовательность формул $P_1 = \langle \Psi_1, \dots, \Psi_{k_l-1}, \Psi_1, \Psi_{k_l+1}, \dots$

$\dots, \Psi_{k_1-1}, \Psi_1, \Psi_{k_1+1}, \dots, \Psi_n \rangle$ будет доказательством в $CT^1 + D$ и, следовательно, $\Phi_M \in B_M^{1+1}$ (заметим, что начальный отрезок $\langle \Psi_1, \dots, \Psi_{k_1-1} \rangle$ есть доказательство в $CT^0 + D$, начальный отрезок $\langle \Psi_1, \dots, \Psi_{k_2-1} \rangle$ есть доказательство в $CT^1 + D$, поскольку $\Psi_{k_1-1}, \Psi_{k_1+1} \in B^1$, и т.д.). Таким образом, для всякой M -свертки Φ выполняется $SC T \vdash \Phi \rightarrow \Phi \in B_M$.

УТВЕРЖДЕНИЕ 2. Если все теории классов из последовательности L непротиворечивы, то теория SCT непротиворечива.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Предположим, что SCT противоречива. Тогда в SCT будет доказуема любая формула и, в частности, расцеловская M -свертка $\Phi = \exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow x \notin x)$. Значит (ввиду утверждения 1), для некоторого j будет $\Phi \in B_M^j$. Из последнего следует противоречивость теории CT^j .

В дальнейшем о всяком упоминаемом в тексте семействе совокупностей будет предполагаться, что на нем определено естественное (стандартное) отношение принадлежности \in .

Обоснуем, имитируя доказательство по индукции, непротиворечивость теорий CT^i , $i = 0, 1, \dots$

УТВЕРЖДЕНИЕ 3. Теория CT^0 непротиворечива.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Предметной областью (носителем модели) теории CT^0 может служить двухэлементная совокупность $U^0 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$, содержащая одно множество \emptyset и один собственный класс $\{\emptyset\}$. Попутно отметим, что одноэлементная совокупность $\{\emptyset\}$ является предметной областью (U_M^0) теории множеств ST^0 .

Индуктивный шаг будет подкреплён не доказательством (доказательства может вообще не существовать), а только обоснованием.

УТВЕРЖДЕНИЕ 4. Для всякого $i = 0, 1, \dots$, если теория CT^i непротиворечива, то теория CT^{i+1} непротиворечива.

ОБОСНОВАНИЕ. Пусть CT^i непротиворечива. Тогда CT^i имеет модель, т.е. другими словами, существует (непустая) предметная область теории CT^i , на которой определено одноместное отношение "быть множеством". Обозначим через U^i предметную область теории классов CT^i , а через U_M^i - совокупность классов из U^i , являющихся множествами. Ясно, что U_M^i будет предметной областью теории множеств ST^i .

Определим эпистемологическую интерпретацию теории классов CT^i . Но прежде чем сделать это, рассмотрим поясняющий пример. Пусть P - некоторое доказательство в теории множеств ST^i , j -й шаг которого (не первый и не последний) представляет собой допущение M -свертки $\forall t \exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow \varphi(x, t))$, и пусть других допущений в P нет. Ясно, что на j -м шаге (доказательства P) утверждается q_j : "предположим, что для всякого $\bar{t} \in U_M^i$ существует $\bar{y} \in U_M^i$ такое, что $\bar{y} =$

$\{ \bar{x} \in U_M^i \mid S_{\bar{t}}^{\varphi}(\bar{x}) \}$ ", где $S_{\bar{t}}^{\varphi}$ - M -свойство множеств, вы-

раженное в (языке) ST^i формулой $\varphi(x, t)$, в которой переменная t фиксирована и именует множество \bar{t} . Через $\pi_{\bar{t}}$,

$\bar{t} \in U_M^i$, будем обозначать те множества, существование которых в U_M^i предполагается на j -м шаге. Эти множества будем называть предполагаемыми множествами. Отметим следующий факт: до j -го шага и на самом j -м шаге областью значений переменных в формулах из P является U_M^i , а после j -го шага (и до элиминации допущения) областью значений переменных в формулах из P будет предполагаемая совокупность $(U_M^i)_j$, такая, что $U_M^i \subseteq (U_M^i)_j$, все $\pi_{\bar{t}}$, $\bar{t} \in U_M^i$, принадлежат совокуп-

ности $(U_M^1)_j$ и все аксиомы ST^1 (и только они) постулированы на $(U_M^1)_j$. Если совокупность $(U_M^1)_j$ существует, то в эпистемологической ситуации после j -го шага доказательства P о предполагаемых множествах $\pi_{\bar{t}}$, $\bar{t} \in U_M^1$, будем говорить, что они как бы принадлежат области U_M^1 .

Предположим, что совокупность $(U_M^1)_j$ существует. Тогда в ситуации после j -го шага утверждение Q_j будет равнозначно утверждению Q_j : "для всякого $\bar{t} \in U_M^1$ существует предполагаемое множество $\pi_{\bar{t}} \in (U_M^1)_j$ такое, что $\pi_{\bar{t}} = \{ \bar{x} \in U_M^1 \mid S_{\bar{t}}^\varphi(\bar{x}) \}$, $\pi_{\bar{t}}$ как бы принадлежит области U_M^1 и предполагается, что $\pi_{\bar{t}} \in U_M^1$ ". Если, например, предположение, сделанное на j -м шаге, окажется в дальнейшем опровергнутым, то этим фактом будет доказано в ST^1 отрицание допущенной M -свертки и этим же фактом будет доказано утверждение: "существует $\bar{t} \in U_M^1$ такое, что для всякого предполагаемого множества $\pi \in (U_M^1)_j$ выполняется следующее: если $\pi = \{ \bar{x} \in U_M^1 \mid S_{\bar{t}}^\varphi(\bar{x}) \}$ и π как бы принадлежит области U_M^1 , то $\pi \notin U_M^1$ ". Аналогичная двойственность будет иметь место и в том случае, когда предположение j -го шага окажется в дальнейшем подтвержденным.

Пусть Φ_1, Φ_2, \dots - перечень всех M -сверток. Заменим j -й шаг доказательства P на следующий: "предположим, что $\Phi_1 \& \Phi_2 \& \dots$ ". Полученную в результате такой замены последовательность назовем квазидоказательством в ST^1 и обозначим через \tilde{P} . Через $(\tilde{U}_M^1)_j$ обозначим предполагаемую совокупность, в которую превращается совокупность $(U_M^1)_j$ при замене доказательства P на квазидоказательство \tilde{P} . Отожде-

ставим предметную область U^1 теории CT^1 с предполагаемой совокупностью $(\tilde{U}_M^1)_j$. Такое отождествление возможно ввиду того, что

$$а) U_M^1 \subseteq U^1,$$

б) все $\pi_i, \bar{t} \in U_M^1$, принадлежат области U^1 (это обеспечивается аксиомами группы C),

в) все аксиомы ST^1 выполняются на U^1 (это обеспечивается тем обстоятельством, что все формулы CT^1 , двойственные аксиомам ST^1 , являются аксиомами CT^1);

г) каждая аксиома CT^1 , являющаяся C -формулой, двойственна некоторой аксиоме ST^1 .

Заметим, что существование предметной области U^1 влечет существование совокупности $(\tilde{U}_M^1)_j$ объектов, как бы принадлежащих предметной области U_M^1 теории множеств ST^1 .

Итак, эпистемологическая интерпретация I_E теории классов CT^1 есть отождествление области U^1 с совокупностью $(\tilde{U}_M^1)_j$, предполагаемой после j -го шага квазидоказательства \tilde{P} в теории множеств ST^1 . При таком отождествлении для всякого M -свойства S_M класс $\{x \in U_M^1 | S_M(x)\}$ отождествляется с предполагаемым (на j -м шаге квазидоказательства \tilde{P}) множеством $\{x \in U_M^1 | S_M(x)\}$, принадлежащим совокупности $(\tilde{U}_M^1)_j$. Эпистемологическая интерпретация теории CT^1 обладает следующим свойством: $\forall x \in U^1 (M(x) \leftrightarrow I_E(x) \in U_M^1)$, где $I_E(x)$ - предполагаемое множество из $(\tilde{U}_M^1)_j$, отождествляемое при интерпретации I_E с классом x . При интерпретации I_E аксиома A_3 (A_4) выражает тот очевидный факт, что элементами (частями) "реально" существующих множеств (т.е. множеств из U_M^1) могут быть только "реально" существующие мно-

жества. Об интерпретации I_E будем говорить, что она базируется на квазидоказательстве (в ST^1) \tilde{P} .

Выясним эпистемологический смысл аксиом группы D в контексте теории CT^1 . Пусть S_M - некоторое M -свойство множеств из U_M^1 . И пусть π - множество всех множеств из U_M^1 , удовлетворяющих условию S_M , в предположении, что такое множество существует, а Y - класс всех множеств из U_M^1 , удовлетворяющих S_M . В соответствии с интуитивным критерием R свойство S_M будет сводимым тогда и только тогда, когда любой элемент множества π не будет определен только через (о.т.ч.) множество π . Поскольку " S_M сводимо" означает то же, что и " Y - множество", а $\pi = \{x \in U_M^1 \mid S_M(x)\}$, то критерий R есть эквивалентность: (для всякого S_M)

$$M(Y) \leftrightarrow \forall x \in U_M^1 (S_M(x) \rightarrow (x \text{ о.т.ч. } \pi)).$$

С другой стороны, в принятых сейчас обозначениях расселовский принцип порочного круга (точнее, экспликация этого принципа) представляет собой импликацию: (для всякого S_M)

$$\exists x \in U_M^1 (S_M(x) \& (x \text{ о.т.ч. } \pi)) \rightarrow \neg M(Y).$$

Отсюда ясно, что критерий R классификации M -свойств множеств на сводимые и несводимые согласован с расселовским принципом порочного круга и выражает почти неограниченный принцип свертывания.

Покажем равносильность критерия R и критерия R_D , сформулированного в аксиомах группы D : (для всякого S_M)

$$M(Y) \leftrightarrow \forall x \in U^1 (S(x) \rightarrow x \in Y),$$

где S - свойство классов, сопряженное со свойством S_M . Равносильность этих критериев следует из факта существования эпистемологической интерпретации I_E теории CT^1 и факта кор-

ректности квазидоказательства (в теории множеств ST^1) \tilde{P}^*). Действительно, пусть $\varphi(x, t_1, \dots, t_k)$ - формула ST^1 , выражающая M -свойство множеств S_M (переменные t_1, \dots, t_k фиксированы). Тогда областью значений всех переменных из $\varphi(x, t_1, \dots, t_k)$ до j -го шага (квазидоказательства \tilde{P}) будет область U_M^1 , а после j -го шага - предполагаемая совокупность $(\tilde{U}_M^1)_j$. Обозначим через \tilde{S}_M свойство предполагаемых множеств, выражаемое формулой $\varphi(x, t_1, \dots, t_k)$ после j -го шага квазидоказательства \tilde{P} . Поскольку квазидоказательство \tilde{P} логически корректно и в этом квазидоказательстве совокупности U_M^1 и $(\tilde{U}_M^1)_j$ неразличимы и неразличимы свойства S_M и \tilde{S}_M , то логически корректным будет отождествление совокупностей U_M^1 , $(\tilde{U}_M^1)_j$ и отождествление свойств S_M , \tilde{S}_M . Сделаем такое отождествление. Тогда при эпистемологической интерпретации I_E класс Y будет отождествлен с предполагаемым множеством π , область U^1 будет отождествлена с областью U_M^1 , а свойство S будет отождествлено со свойством S_M . Утверждение $S(X) \& X \notin Y$ при эпистемологической интерпретации будет означать то, что предполагаемое множество $I_E(X)$ входит в π (так как $S_M(I_E(X))$) и что $I_E(X)$ определимо только через π , поскольку множество $I_E(X)$ "появляется" в π только после "появления" (утверждения о существовании) предполагаемого множества π . Следова-

*, Поскольку во всяком доказательстве в $CT^1 + D$, используя - щем критерий R_D , может встретиться только конечное число аксиом из группы C , то применение критерия R_D происходит всегда в контексте некоторой подтеории теории CT^1 , эпистемологическая интерпретация которой будет базироваться на фактическом доказательстве в ST^1 , включающем в себя допущение конъюнкции конечного числа M -сверток.

тельно, при интерпретации I_E правые части критериев R_D и R будут утверждать одно и то же.

Таким образом, критерий R_D , постулируемый аксиомами группы D в контексте теории CT^1 , выражает почти неограниченный принцип свертывания. Согласованность критерия R_D с расселовским принципом порочного круга и то обстоятельство, что аксиомами ST^1 не накладывается каких-либо ограничений на предполагаемую совокупность всех сводимых M -свойств множеств, является, по-видимому, достаточным основанием для принятия гипотезы h^1 .

ГИПОТЕЗА h^1 . Если теория CT^1 непротиворечива, то теория $CT^1 + D$ непротиворечива.

Далее будет использована идея типизации множеств. Множества теории $SC T$ будут множествами типа 0, классы теории $SC T$ будут множествами типа 1, и будут рассмотрены множества вплоть до типа $(i + 2)$.

Определим последовательность L_W теорий множеств

$$WT^0, WT^1, \dots, WT^{i+1}.$$

Формулами теорий из L_W будут формулы сигнатуры $\sigma_W = \langle \epsilon, W_0, \dots, W_{i+1} \rangle$, где W_0, \dots, W_{i+1} - одноместные предикатные символы. Переменными в формулах теорий из L_W будут буквы τ, χ, ϕ, ω (возможно, с индексами). Предметной областью

U_W^j теории WT^j , $j = 0, \dots, i+1$, будет семейство совокупностей, называемых множествами типа $(i+2)$, или, иначе, $(i+2)$ -множествами. Первоначальными понятиями теории WT^j будут стандартное отношение принадлежности \in и свойства $(i+2)$ -множеств "быть множеством типа \mathfrak{m} " ("быть \mathfrak{m} -множеством") $W_{\mathfrak{m}}$, $\mathfrak{m} = 0, \dots, i+1$. Логической основой теории WT^j будет исчисление предикатов (с равенством) сигнатуры σ_W .

Для всякого $j = 0, \dots, i+1$ аксиомы теории WT^j распадаются на три группы A_W^j, B_W^j, C_W^j .

Группа A_W .

1. $\forall \chi, \phi (\forall \omega (\omega \in \chi \leftrightarrow \omega \in \phi) \rightarrow \chi = \phi)$.
2. $\forall \chi (\exists \phi (\phi \in \chi) \rightarrow \exists \phi (\phi \in \chi \ \& \ \forall \omega (\omega \in \phi \rightarrow \omega \notin \chi)))$.
3. $\forall \chi, \phi (\chi \in \phi \rightarrow W_0(\chi) \vee (W_1(\chi) \ \& \ \neg W_0(\phi)) \vee \dots$
 $\dots \vee (W_{i+1}(\chi) \ \& \ \neg W_i(\phi)) \vee \neg W_{i+1}(\phi))$.
4. $\forall \chi, \phi (\forall \omega (\omega \in \chi \rightarrow \omega \in \phi) \rightarrow W_0(\chi) \vee (W_1(\chi) \ \& \ \neg W_0(\phi)) \vee \dots \vee (W_{i+1}(\chi) \ \& \ \neg W_i(\phi)) \vee \neg W_{i+1}(\phi))$.

Для любого $m = 0, \dots, i+1$ буквами $t^{(m)}, x^{(m)}, y^{(m)}, z^{(m)}$ будем обозначать переменные (W_m -переменные), областью изменения которых является семейство всех m -множеств, входящих в область $U_W^j, j \leq i+1$. Переменные τ, χ, ϕ, ω будем называть W_{i+2} -переменными и обозначать через $t^{(i+2)}, x^{(i+2)}, y^{(i+2)}, z^{(i+2)}$. Формулы сигнатуры \mathcal{Q}_W , содержащие W_m -переменные, $m \leq i+2$, будем называть (конечно, условно) формулами теорий из I_W .

Прежде чем определять группы $B_W^j, j \leq i+1$, определим дополнительную группу аксиом D_W . Аксиомы этой группы представим $(i+2)$ -я схемами аксиом:

$$D_W^{(m)}: \forall t_1^{(m)}, \dots, t_{k_n}^{(m)} \forall y^{(m+1)} \{ \forall x^{(m+1)} (x^{(m+1)} \in$$

$$\in y^{(m+1)} \leftrightarrow W_m(x^{(m+1)}) \ \& \ \Phi_n(\overline{z_1^{(m)}, \dots, z_{1_n}^{(m)}}, x^{(m+1)},$$

$$t_1^{(m)}, \dots, t_{k_n}^{(m)}) \} \rightarrow [W_m(y^{(m+1)}) \leftrightarrow \forall x^{(m+1)}$$

$(\Phi_n [\overline{z_1^{(m+1)}, \dots, z_{1_n}^{(m+1)}}, x^{(m+1)}, t_1^{(m)}, \dots, t_{k_n}^{(m)}] \rightarrow$
 $\rightarrow x^{(m+1)} \in y^{(m+1)}) \}$, где $m \leq i+1$, Φ_n - формула теорий из L_W , не содержащая символов W_0, \dots, W_{i+1} .

Формулу (теорий из L_W) $\Phi = \forall \mu_1, \dots, \mu_n \exists v \forall \xi (\xi \in v \leftrightarrow$
 $\leftrightarrow \varphi(\xi, \mu_1, \dots, \mu_n))$, $n \geq 0$, где подформула $\varphi(\xi, \mu_1, \dots, \mu_n)$
 не содержит v свободно, будем называть W_m -сверткой
 $m \leq i+1$, если Φ не содержит символов W_0, \dots, W_{i+1} и все
 переменные, входящие в Φ , являются W_m -переменными.

Группы B_W^j определяются рекурсивно: $B_W^0 = \emptyset$, а фор-
 мула Φ входит в группу B_W^{j+1} , $j < i+1$, тогда и только
 тогда, когда Φ является W_m -сверткой (для некоторого
 $m \leq i+1$) и Φ доказуема в теории $WT^j + D_W$.

Аксиомы группы C_W представимы $(i+2)$ -я схемами ак-
 сиом:

$C_W^{(m)}: \forall t_1^{(m)}, \dots, t_{k_n}^{(m)} \exists y^{(m+1)} \forall x^{(m+1)} (x^{(m+1)} \in$
 $\in y^{(m+1)} \leftrightarrow W_m(x^{(m+1)}) \& \Phi_n [\overline{z_1^{(m)}, \dots, z_{1_n}^{(m)}}, x^{(m+1)},$
 $t_1^{(m)}, \dots, t_{k_n}^{(m)}])$, где $m \leq i+1$, Φ_n - формула теорий из L_W ,
 не содержащая символов W_0, \dots, W_{i+1} .

Отметим факт: теория WT^0 непротиворечива. Действитель-
 но, предметной областью (носителем модели) теории WT^0 может
 служить совокупность U_W^0 $(i+2)$ -множеств такая, что а) со-
 вокупность $U_{W_0}^0$ всех 0-множеств, входящих в U_W^0 , есть еди-
 ничное множество $\{\emptyset\}$ и б) если $U_{W_m}^0$, $m \leq i+1$, - мно-
 жество всех m -множеств, входящих в U_W^0 , то совокупностью

$U_{W_{m+1}}^0$ будет множество всех подмножеств множества $U_{W_m}^0$
 $(U_{W_m}^0 = \bigcup_{m=0}^{i+2} U_{W_m}^0)$.

Заметим далее, что для любого $m = 0, \dots, i+1$ схема аксиом $D_W^{(m)}$ совпадает со схемой D , если в последней M -переменные заменить на W_m -переменные, C -переменные - на W_{m+1} -переменные, а символ M заменить на символ W_m .

Следовательно, в контексте теории WT^j , $j \leq i$, схемой $D_W^{(m)}$, $m \leq i+1$, выражается критерий сводимости свойств m -множеств (формулируемых в терминах только m -множеств), аналогичный критерию R_D . Проведя рассуждения, аналогичные тем, которые мотивируют принятие (истинность) гипотезы H^1 , можно убедиться в том, что существуют, по-видимому, достаточные основания для принятия гипотезы H^1 .

ГИПОТЕЗА H^1 . Для всякого $j = 0, \dots, i$, если теория WT^j непротиворечива, то теория $WT^j + D_W$ непротиворечива.

Примем гипотезу H^1 . Тогда (ввиду непротиворечивости WT^0) непротиворечивой будет теория WT^{i+1} . Пусть U_W^{i+1} - предметная область теории WT^{i+1} , а $U_{W_1}^{i+1}$ - совокупность всех 1-множеств, входящих в U_W^{i+1} . Легко убедиться, что $U_{W_1}^{i+1}$ будет предметной областью теории CT^{i+1} , если 1-множества назвать классами теории CT^{i+1} , 0-множества - множествами теории CT^{i+1} , а свойство 1-множества "быть 0-множеством" назвать свойством класса "быть множеством" (индукцией по j доказывается, что для всякого $j \leq i+1$, если некоторая M -свертка принадлежит группе B_M^j , то соответствующая

этой M -свертке W_0 -свертка принадлежит группе B_W^j и группе B_W^j принадлежат соответствующие (двойственные) W_m -свертки при $m = 1, \dots, (i+2)-j$. Этим закончим обоснование утверждения 4.

Следствием утверждений 2-4 является

УТВЕРЖДЕНИЕ 5. Теория **SCT** непротиворечива.

Разумеется, это утверждение не доказано, а только обосновано, причем обоснование этого утверждения опирается на принятие гипотез H^i , $i = 0, 1, \dots$, каждая из которых является, по сути, конечной конъюнкцией гипотез о допустимости той или иной разновидности почти неограниченного принципа свертывания.

Обозначим через **ST** теорию множеств, получающуюся из **ST**⁰ заменой группы B_M^0 на группу B_M . Ясно, что **ST** - максимальная теория множеств, строящаяся средствами теории **SCT**. Ясно также, что U_M будет предметной областью теории **ST**. Если иметь в виду тот эпистемологический смысл, который имеют аксиомы группы **D** в контексте теорий **CT** ^{i} , $i = 0, 1, \dots$, то можно сказать, что в теории **SCT** аксиомами группы **D** постулирован почти неограниченный принцип свертывания для **ST**-множеств.

§3. О некоторых теоремах **SCT** о существовании множеств

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 1. В **SCT** доказуема M -свертка SW_1 :

$$\exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow x \neq x).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall x (x \in Y_0 \leftrightarrow M(x) \ \& \ x \neq x)$$

(существование класса Y_0 следует из (подходящей) аксиомы группы **C**). Следствием (подходящей) аксиомы группы **D** будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall x (x \neq x \rightarrow x \in Y_0).$$

Поскольку выполняется $\forall X (X = X)$, то $M(Y_0)$.

Множество, определяемое M -сверткой SW_1 , есть пустое множество \emptyset . Отметим, что в SCT доказуема (ввиду подходящей аксиомы из группы B) C -свертка $\exists Y \forall X (X \in Y \leftrightarrow X \neq X)$, определяющая пустой класс. В силу аксиом A_1 и A_3 пустое множество и пустой класс совпадают.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 2. В SCT доказуема M -свертка SW_2 :

$$\forall t_1, t_2 \exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow x = t_1 \vee x = t_2).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall X (X \in Y_0 \leftrightarrow M(X) \& (X = t_1 \vee X = t_2))$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы C). Следствием аксиомы группы D будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall X ((X = t_1 \vee X = t_2) \rightarrow X \in Y_0).$$

Предположим, что $\neg M(Y_0)$. Тогда существует класс X_0 такой, что $(X_0 = t_1 \vee X_0 = t_2)$ и $X_0 \notin Y_0$ - противоречие, поскольку $M(X_0)$.

Множество, определяемое M -сверткой SW_2 , есть неупорядоченная пара $\{t_1, t_2\}$.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 3. В SCT доказуема M -свертка SW_3 :

$$\forall t \exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow \exists z (z \in t \& x \in z)).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall X (X \in Y_0 \leftrightarrow M(X) \& \exists z (z \in t \& X \in z))$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы C). Следствием аксиомы группы D будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall X (\exists z (z \in t \& X \in z) \rightarrow X \in Y_0).$$

Предположим, что $\neg M(Y_0)$. Тогда существуют классы X_0 , Z_0 такие, что $(Z_0 \in t \ \& \ X_0 \in Z_0)$ и $X_0 \notin Y_0$. Из первого, используя аксиому A_3 , последовательно выводим $M(Z_0)$ и $M(X_0)$. Учитывая определение класса Y_0 , получаем $X_0 \in Y_0$. Противоречие.

Множество, определяемое M -сверткой SW_3 , есть множество-сумма множества t .

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 4. В SCT доказуема M -свертка SW_4 :

$$\forall t \exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow \forall z (z \in x \rightarrow z \in t)).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall X (X \in Y_0 \leftrightarrow M(X) \ \& \ \forall z (z \in X \rightarrow z \in t))$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы C). Следствием аксиомы группы D будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall X (\forall Z (Z \in X \rightarrow Z \in t) \rightarrow X \in Y_0).$$

Предположим, что $\neg M(Y_0)$. Тогда существует класс X_0 такой, что $X_0 \subseteq t$ и $X_0 \notin Y_0$, где через $X_0 \subseteq t$ обозначено выражение $\forall Z (Z \in X_0 \rightarrow Z \in t)$. Из $X_0 \subseteq t$ и аксиомы A_4 выводим $M(X_0)$, что влечет $X_0 \in Y_0$.

Множество, определяемое M -сверткой SW_4 , есть множество-степень множества t .

В дальнейшем формулу $\Phi[\overline{\mu_1, \dots, \mu_k}, \mu_{k+1}, \dots, \mu_{k+1}]$, в которой переменные μ_1, \dots, μ_k являются M -переменными, будем обозначать через $\Phi^M(\mu_{k+1}, \dots, \mu_{k+1})$, а формулу $\Phi[\overline{v_1, \dots, v_k}, v_{k+1}, \dots, v_{k+1}]$, в которой переменные v_1, \dots, v_k являются C -переменными, будем обозначать через $\Phi^C(v_{k+1}, \dots, v_{k+1})$.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 5. Для всякой формулы Φ , не содержащей символа M , если в SCT доказуема формула

$$\forall t_1, \dots, t_k \forall x (\exists! y \Phi^M(x, y, t_1, \dots, t_k) \&$$

$$\& \forall Y (Pr(Y) \rightarrow \neg \Phi^G(x, Y, t_1, \dots, t_k))),$$

то в SCT доказуема M-свертка Sw_5^Φ :

$$\forall t_1, \dots, t_k \forall t \exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow$$

$$\leftrightarrow \exists z (z \in t \& \Phi^M(z, x, t_1, \dots, t_k))).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть Φ - формула, для которой выполняется условие предложения. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall X (X \in Y_0 \leftrightarrow M(X) \& \exists z (z \in t \& \Phi^M(z, X, t_1, \dots, t_k)))$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы C). Следствием аксиомы группы D будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall X (\exists Z (Z \in t \& \Phi^G(Z, X, t_1, \dots, t_k)) \rightarrow X \in Y_0).$$

Предположим, что $\neg M(Y_0)$. Тогда существуют классы X_0 , Z_0 такие, что $(Z_0 \in t \& \Phi^G(Z_0, X_0, t_1, \dots, t_k))$ и $X_0 \notin Y_0$. Ясно, что $M(Z_0)$. Из $M(Z_0)$, $\Phi^G(Z_0, X_0, t_1, \dots, t_k)$ и условия предложения следует $\neg Pr(X_0)$, т.е. $M(X_0)_k$. Значит, $X_0 \in Y_0$.

Из предложений 1-5 следует, что теория множеств ST, строящаяся в рамках SCT, не слабее теории множеств ZF_0 , получающейся из теории Цермело-Френкеля ZFC исключением аксиом выбора и бесконечности. Это обстоятельство далее будет использоваться. Будет использоваться также (ввиду аксиом группы B) то обстоятельство, что если M-формула Φ^M доказуема в ZF_0 (следовательно, в SCT), то двойственная ей C-формула Φ^C доказуема в SCT.

Определим свойства множеств "быть транзитивным" $Tr^M(x)$,
 "быть линейно упорядоченным (отношением \in)" $Ln^M(x)$, "быть
 фундированным" $Fn^M(x)$ и "быть M -ординалом" $On^M(x)$:

$$Tr^M(x) \leftrightarrow \forall z_1, z_2 (z_1 \in x \ \& \ z_2 \in z_1 \rightarrow z_2 \in x),$$

$$Ln^M(x) \leftrightarrow \forall z_1, z_2 (z_1 \in x \ \& \ z_2 \in x \rightarrow \\ \rightarrow z_1 = z_2 \vee z_1 \in z_2 \vee z_2 \in z_1),$$

$$Fn^M(x) \leftrightarrow \forall z (z \subseteq x \ \& \ z \neq \emptyset \rightarrow \\ \rightarrow \exists z_1 (z_1 \in z \ \& \ \forall z_2 (z_2 \in z \rightarrow z_2 \notin z_1))),$$

$$On^M(x) \leftrightarrow Tr^M(x) \ \& \ Ln^M(x) \ \& \ Fn^M(x).$$

Если выполняется $On^C(X)$, то класс X будем называть C -ординалом. Множество X будем называть конечным M -ординалом (писать $Of^M(x)$) тогда и только тогда, когда выполняется

$$On^M(x) \ \& \ \forall z (z \neq \emptyset \ \& \ (z = x \vee z \in x) \rightarrow \exists y (z = y \cup \{y\})).$$

Если выполняется $Of^C(X)$, то класс X будем называть конечным C -ординалом. Заметим, что в $Of^C(x)$ символы $\subseteq, \emptyset, \cup$ и $\{\dots\}$ обозначают понятия, двойственные тем, которые обозначаются ими в формуле $Of^M(x)$: $X \subseteq Y \leftrightarrow \forall Z (Z \in X \rightarrow Z \in Y)$, $\emptyset = \{Z \mid Z \neq Z\}$, $X \cup Y = \{Z \mid Z \in X \vee Z \in Y\}$ и $\{X\} = \{Z \mid Z = X\}$.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 6. В $SC\ T$ доказуема M -свертка Sw_6 :

$$\exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow Of^M(x)).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall X (X \in Y_0 \leftrightarrow M(X) \ \& \ Of^M(X))$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы C). След-

ствием аксиомы группы D будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall X (Of^C(X) \rightarrow X \in Y_0).$$

Предположим, что $\neg M(Y_0)$. Тогда найдется класс X_0 такой, что $Of^C(X_0)$ и $X_0 \notin Y_0$. Поскольку имеет место $\forall X (Of^C(X) \rightarrow M(X) \& Of^M(X))$ (что доказывается из $M(\emptyset) \& Of^M(\emptyset)$ индукцией по конечным C-ординалам), то X_0 есть конечный M-ордinal. Следовательно, $X_0 \in Y_0$.

Множество, определяемое M-сверткой Sw_6 , есть минимальный бесконечный M-ордinal. Доказуемость Sw_6 в SCT указывает на то, что в SCT доказуема аксиома бесконечности ZF. Отметим, что в SCT доказуема (ввиду подходящей аксиомы из группы B) C-свертка $\exists Y \forall X (X \in Y \leftrightarrow Of^C(X))$, определяющая минимальный бесконечный C-ордinal, который, однако, совпадает с минимальным бесконечным M-ординалом.

Теперь ясно, что теория множеств ST не слабее теории множеств ZF. Следовательно, если M-формула Φ^M доказуема в ZF, то в SCT доказуемы Φ^M и (ввиду аксиом группы B) двойственная ей Φ^C . В дальнейшем это обстоятельство будет, как правило, подразумеваться.

В дополнение к ранее принятым соглашениям об обозначениях примем новые, при этом (стандартные) понятия теории множеств ZF будут являться M-понятиями теории SCT, а двойственные им - C-понятиями SCT. Если через μ обозначена M-переменная с областью значений $\{x \in U_M \mid \Phi^M(x)\}$, то через μ^C будет обозначаться (двойственная) C-переменная с областью значений $\{X \in U \mid \Phi^C(X)\}$. Если в ZF доказуема формула $\exists! x \Phi^M(x)$ (значит, в SCT доказуема эта M-формула и двойственная ей $\exists! X \Phi^C(X)$) и если через μ обозначена M-константа такая, что $\Phi^M(\mu)$, то через μ^C будет обозначаться (двойственная) C-константа такая, что

$\Phi^C(\mu^C)$. Если через $\mu(x_1, \dots, x_k)$ обозначена M -функция, введенная в связи с доказуемой в ZF M -формулой $\forall x_1, \dots, x_k \exists! y \Phi^M(x_1, \dots, x_k, y)$, то через $\mu^C(x_1, \dots, x_k)$ будет обозначаться (двойственная) C -функция, введенная в связи с доказуемой в $SC T$ C -формулой $\forall x_1, \dots, x_k \exists! y \Phi^C(x_1, \dots, x_k, y)$. Если через $\mu(x_1, \dots, x_k)$ обозначен M -предикат, выражаемый M -формулой $\Phi^M(x_1, \dots, x_k)$, то через $\mu^C(x_1, \dots, x_k)$ будет обозначаться (двойственный) C -предикат, выражаемый C -формулой $\Phi^C(x_1, \dots, x_k)$. Верхний индекс C у обозначения μ^C будем, как правило, опускать, если из контекста ясно, что это C -выражение (так уже ранее делалось при использовании обозначений \subseteq, \emptyset, U и $\{\dots\}$).

Буквами α, β, γ (возможно, с индексами) будем обозначать (M) -ординалы. Ординалы-константы $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \dots$ будем обозначать через $0, 1, 2, \dots$. Через $\alpha + 1$ будем обозначать ординал $\alpha \cup \{\alpha\}$. Будем говорить, что ординал α меньше ординала β (писать $\alpha < \beta$), если и только если $\alpha \in \beta$. Запись $\alpha \leq \beta$ будет означать $\alpha < \beta \vee \alpha = \beta$.

Начальные (т.е. минимальные из равномоных) M -ординалы будем называть (M) -кардиналами. Бесконечные кардиналы будем обозначать через ω_α и будем предполагать, что ω_0 есть счетный (минимальный бесконечный) кардинал и что для всякого отличного от 0 ординала α кардинал ω_α есть минимальный из кардиналов, превышающих все $\omega_\beta, \beta < \alpha$. Отметим, что запись ω_γ является сокращением записи $\omega(\gamma)$, где символом ω обозначена M -функция (если множество X не является ординалом, то (например) $\omega(X) = \omega_0$).

Через $cf(\alpha)$ будем обозначать кофинальность α , т.е. наименьший ординал β такой, что найдется сохраняющее порядок ($<$) отображение $f: \beta \rightarrow \alpha$, область значений которого неограничена в α . Кардинал ω_α будем называть (слабо) недости-

жимым (писать $Nd^M(\omega_\alpha)$), если и только если ω_α удовлетворяет трем условиям: а) ω_α регулярен, т.е. $cf(\omega_\alpha) = \omega_\alpha$; б) ω_α предельн, т.е. $\forall \beta (\omega_\beta < \omega_\alpha \rightarrow \omega_{\beta+1} < \omega_\alpha)$; и в) ω_α несчетн, т.е. $\omega_0 < \omega_\alpha$.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 7. В $SC T$ доказуемо существование слабо недостижимого M -кардинала.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall X (X \in Y_0 \leftrightarrow M(X) \& On^M(X) \& \forall z (z = X \vee z \in X \rightarrow \neg Nd^M(\omega(z))))$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы C). Следствием аксиомы группы D будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall X (On^C(X) \& \forall Z (Z = X \vee Z \in X \rightarrow \neg Nd^C(\omega(Z))) \rightarrow X \in Y_0).$$

Предположим, что $\neg M(Y_0)$. Тогда найдется C -ордннал α_0^C такой, что $\forall \beta^C (\beta^C \leq \alpha_0^C \rightarrow \neg Nd^C(\omega(\beta^C)))$ и $\alpha_0^C \notin Y_0$. Из последнего следует $\neg M(\alpha_0^C)$ (поскольку $M(\alpha_0^C)$ влечет $\alpha_0^C \in Y_0$). Используя трансфинитную индукцию по C -ординалам, из фактов $M(0)$ и $\neg M(\alpha_0^C)$ выводим существование C -ординала β_0^C такого, что $\beta_0^C \leq \alpha_0^C$, $\neg M(\beta_0^C)$ и $\forall \gamma^C < \beta_0^C M(\gamma^C)$. Ясно, что выполняется $\neg Nd^C(\omega(\beta_0^C))$. Поскольку C -кардинал $\omega(\beta_0^C)$ не может быть счетным (ввиду $\beta_0^C \neq 0$) и не может быть непределным (ввиду $\forall \alpha^C (M(\omega(\alpha^C)) \rightarrow M(\omega(\alpha^C+1)))$), то C -кардинал $\omega(\beta_0^C)$ нерегулярен, т.е. имеет место $cf^C(\omega(\beta_0^C)) < \omega(\beta_0^C)$. Пусть $\gamma_0^C = cf^C(\omega(\beta_0^C))$ и область

значений \mathcal{C} -отображения $f_0^C: \gamma_0^C \rightarrow \omega(\beta_0^C)$ неограничена в $\omega(\beta_0^C)$. Используя $\forall \gamma^C < \beta_0^C \ M(\gamma^C)$ и $\forall \alpha^C (M(\alpha^C) \rightarrow M(\omega(\alpha^C)))$, получаем сначала $\forall \gamma^C < \beta_0^C \ M(\omega(\gamma^C))$, затем (ввиду определения \mathcal{C} -функции ω) $\forall \alpha^C < \omega(\beta_0^C) \ M(\alpha^C)$ и далее $M(\gamma_0^C)$. Два последних факта влекут $M(f_0^C(\alpha^C))$ для всех $\alpha^C < \gamma_0^C$. Поскольку область значений функции f_0^C неограничена в $\omega(\beta_0^C)$, то сумма класса $Z_0 = \{f_0^C(\alpha^C) \mid \alpha^C < \gamma_0^C\}$ совпадает с \mathcal{C} -кардиналом $\omega(\beta_0^C)$. Ввиду $M(Z_0)$, сумма класса Z_0 есть множество. Следовательно, будет $M(\omega(\beta_0^C))$ и (так как $\beta_0^C \leq \omega(\beta_0^C)$) $M(\beta_0^C)$. Предположение $\neg M(Y_0)$ привело к противоречию.

Таким образом, имеет место $M(Y_0)$. Отсюда следует, что в **SCT** доказуемо существование множества \mathcal{Y}_0 , для которого выполняется

$$\forall x (x \in \mathcal{Y}_0 \leftrightarrow \text{On}^M(x) \& \forall z (z = x \vee z \in x \rightarrow \neg \text{Nd}^M(\omega(z)))) .$$

Ясно, что \mathcal{Y}_0 - ординал (\mathcal{Y}_0 содержит только ординалы, и если некоторый ординал α не принадлежит множеству \mathcal{Y}_0 , то все ординалы, превышающие α , тоже не принадлежат множеству \mathcal{Y}_0). Ясно также, что $\omega(\mathcal{Y}_0)$ является минимальным слабо недостижимым M -кардиналом ($\neg \text{Nd}^M(\omega(\mathcal{Y}_0))$ невозможно, поскольку влечет $\mathcal{Y}_0 \in \mathcal{Y}_0$).

Известно, что в **ZF** существование слабо недостижимого кардинала не доказуемо. Следовательно, теория множеств **ST**, строящаяся в рамках **SCT**, сильнее теории множеств **ZF**.

§4. О некоторых теоремах SCT

о несуществовании множеств

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 8. В SCT доказуемо отрицание M-свертки

$$\exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow x = x).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall x (x \in Y_0 \leftrightarrow M(x) \ \& \ x = x)$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы C). Следствием аксиомы группы D будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall x (x = x \rightarrow x \in Y_0).$$

Предположим, что $M(Y_0)$. Тогда будет, в частности, выполняться $Y_0 = Y_0 \rightarrow Y_0 \in Y_0$, что влечет (ввиду $Y_0 = Y_0$) принадлежность $Y_0 \in Y_0$. Последнее невозможно ввиду аксиомы A_2 .

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 9. В SCT доказуемо отрицание M-свертки

$$\exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow x \notin x).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall x (x \in Y_0 \leftrightarrow M(x) \ \& \ x \notin x)$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы C). Следствием аксиомы группы D будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall x (x \notin x \rightarrow x \in Y_0).$$

Предположим, что $M(Y_0)$. Тогда будет, в частности, выполняться $Y_0 \notin Y_0 \rightarrow Y_0 \in Y_0$.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 10. В **SCT** доказуемо отрицание **M**-свертки

$$\exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow \text{On}^M(x)).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall x (x \in Y_0 \leftrightarrow M(x) \ \& \ \text{On}^M(x))$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы **C**). Следствием аксиомы группы **D** будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall x (\text{On}^G(x) \rightarrow x \in Y_0).$$

Предположим, что $M(Y_0)$. Тогда будет, в частности, выполняться $\text{On}^G(Y_0) \rightarrow Y_0 \in Y_0$, что влечет (ввиду $\text{On}^G(Y_0)$) принадлежность $Y_0 \in Y_0$.

Предложения 8-10 показывают, что теория **SCT** свободна от логических антиномий Кантора, Рассела и Бурали-Форти.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 11. В **SCT** доказуемо отрицание **M**-свертки

$$\forall t \exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow t \subseteq x).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall x (x \in Y_0 \rightarrow M(x) \ \& \ t \subseteq x)$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы **C**). Следствием аксиомы группы **D** будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall x (t \subseteq x \rightarrow x \in Y_0).$$

Предположим, что $M(Y_0)$. Тогда будет, в частности, выполняться $t \subseteq X_0 \rightarrow X_0 \in Y_0$, где $X_0 = t \cup \{Y_0\}$. Поскольку $t \subseteq X_0$, то $X_0 \in Y_0$. Последнее противоречит аксиоме A_2 ввиду $Y_0 \in X_0$.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 12. В **SCT** доказуемо отрицание **M**-свертки

$$\exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow \exists z_1, z_2 (x = \{z_1, z_2\})).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall x (x \in Y_0 \leftrightarrow M(x) \ \& \ \exists z_1, z_2 (x = \{z_1, z_2\}))$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы C). Следствием аксиомы группы D будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall x (\exists z_1, z_2 (x = \{z_1, z_2\}) \rightarrow x \in Y_0).$$

Предположим, что $M(Y_0)$. Тогда, в частности, будет выполняться $\exists z_1, z_2 (x_0 = \{z_1, z_2\}) \rightarrow x_0 \in Y_0$, где $x_0 = \{Y_0, \emptyset\}$. Следовательно, будут выполняться $x_0 \in Y_0$ и $Y_0 \in x_0$.

Следующие два предложения показывают, что SOT свободна от двух (разнотипных) антиномий, найденных Д.А.Бочваром [3, с.349].

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 13. В SOT доказуемо отрицание М-свертки

$$\exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow \forall z (z \in x \rightarrow z \notin z)).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall x (x \in Y_0 \rightarrow M(x) \ \& \ \forall z (z \in x \rightarrow z \notin z))$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы C). Следствием аксиомы группы D будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall x (\forall z (z \in x \rightarrow z \notin z) \rightarrow x \in Y_0).$$

Предположим, что $M(Y_0)$. Тогда будет, в частности, выполняться $\forall z (z \in Y_0 \rightarrow z \notin z) \rightarrow Y_0 \in Y_0$. Ясно (ввиду аксиомы A₂), что $\forall z (z \in Y_0 \rightarrow z \notin z)$. Следовательно, $Y_0 \in Y_0$.

ПРЕДЛОЖЕНИЕ 14. В SOT доказуемо отрицание М-свертки

$$\exists y \forall x (x \in y \leftrightarrow \exists z (z \in x \ \& \ x \in z)).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Рассмотрим класс Y_0 такой, что

$$\forall X (X \in Y_0) \leftrightarrow M(X) \ \& \ \forall z (z \in X \rightarrow X \notin z)$$

(существование класса Y_0 следует из аксиомы группы **C**). Следствием аксиомы группы **D** будет

$$M(Y_0) \leftrightarrow \forall X (\forall Z (Z \in X \rightarrow X \notin Z) \rightarrow X \in Y_0).$$

Предположим, что $M(Y_0)$. Тогда будет, в частности, выполняться $\forall Z (Z \in Y_0 \rightarrow Y_0 \notin Z) \rightarrow Y_0 \in Y_0$. Ясно (авиду аксиомы A_2), что $\forall Z (Z \in Y_0 \rightarrow Y_0 \notin Z)$. Следовательно, $Y_0 \in Y_0$.

З а к л ю ч е н и е

В теории **SCT** аксиомами групп **A** и **C** выражены, по сути, теоретико-множественные идеи, представленные аксиомами (конечно, не всеми) теории множеств Σ [2]. Из этих аксиом нельзя вывести ни одного предложения о существовании какого-либо конкретного множества. Ничего не говорит о существовании конкретных множеств и совокупность аксиом групп **A**, **B** и **C**. В **SCT** единственным теоретико-множественным постулатом, предопределяющим существование конкретных множеств (выраженным аксиомами группы **D** в контексте всех остальных аксиом теории **SCT**), является почти неограниченный принцип свертывания R_D : все свойства множеств, формулируемые в терминах только множеств, сводимы, кроме тех, сводимость которых приводит к нарушению расселовского принципа порочного круга. Оказалось, что следование этому постулату позволяет вывести существование не только тех множеств, существование которых доказуемо в **ZF** (и в Σ), но и тех, существование которых в **ZF** (и в Σ) не доказуемо (заметим, что из доказательства предложения 7 нетрудно усмотреть возможность доказательства в **SCT** существования целого ряда больших кардиналов [6, с.92-97]: сильно недостижимых, слабо/сильно гипернедостижимых и т.д.). Оказалось также, что следо-

вание этому постулату позволяет, по-видимому, обойти все теоретико-множественные парадоксы.

Принятые в данной работе теоретико-множественные представления, приведшие к формулировке аксиом теории **SC_T** недостаточны для обоснованного введения аксиомы выбора. Такая ситуация не является, по-видимому, случайной, поскольку принцип выбора имеет скорее всего логическую, а не теоретико-множественную природу. Логический характер принципа выбора продемонстрирован в [5], где использование в базовой логике теории логического оператора " τ_x " и (" x такой, что") позволило при построении теории множеств в объеме **ZFC** обойтись без теоретико-множественной разновидности принципа выбора. Естественно, такой же результат можно получить, если в качестве логической основы теории множеств взять исчисление предикатов с функциями (и равенством) и с "собственными неопределенными описаниями" [4, с. 199-205]. Таким образом, поскольку аксиомы **ZF**, утверждающие существование конкретных множеств, и двойственные им **C**-формулы **SC_T** являются следствием (в контексте аксиом групп **A**, **B**, **C**) почти неограниченного принципа свертывания, то можно считать, что следствием этого же принципа будет и аксиома выбора для множеств (также и аксиома выбора для классов), но следствием не в рамках "чистого" исчисления предикатов, а в рамках исчисления предикатов с оператором " τ_x " или с функциями и "собственными неопределенными описаниями".

Поступая традиционным образом, введем аксиому выбора для классов (**C**-формулу) **E** в аксиоматику теории **SC_T**. Полученную теорию обозначим через **SC_{TE}**. Ясно, что теория множеств **ST_E**, строящаяся в рамках **SC_{TE}**, будет не слабее теории множеств **ST**, пополненной аксиомой выбора для множеств **E^M** (**M**-формула **E^M**, двойственная формуле **E**, доказуема в **SC_{TE}**). Следовательно, можно утверждать, что в контексте аксиом групп **A**, **B**, **C** принятие почти неограниченного принципа

свертывания обуславливает (в расширенной логике) принятие как теории множеств **ZFC**, так и более сильной теории **STE**.

Вполне вероятно, что в **SCOT** (как и в **ZFC**) континуум-проблема неразрешима. Если это так, то для разрешения континуум-проблемы может оказаться полезной идея косвенной экстраполяции (переноса) свойств конечных множеств на бесконечные [7].

Автор выражает свою благодарность Н.В. Белякину за ряд его весьма ценных замечаний по данной работе.

Л и т е р а т у р а

1. ФРЕНКЕЛЬ А., БАР-ХИЛЛЕЛ И. Основания теории множеств. - М.: Мир, 1966. - 555 с.
2. ГЁДЕЛЬ К. Совместимость аксиомы выбора и обобщенной континуум-гипотезы с аксиомами теории множеств // Успехи мат. наук. - М.-Л., 1948. - Т.3, вып. 1(23). - С. 96-149.
3. БОЧВАР Д.А. Некоторые логические теоремы о нормальных множествах и предикатах // Мат. сб. - М., 1945. - Т. 16(58), №3. - С. 345-352.
4. КЛИНИ С. Математическая логика. - М.: Мир, 1973. - 450 с.
5. КЮНЕН К. Комбинаторика // Справочная книга по математической логике. - М.: Наука, 1982. - Ч. 2: Теория множеств. - С. 64-98.
6. БУРБАКИ Н. Теория множеств. - М.: Мир, 1965. - 455 с.
7. НУДЕЛЬМАН А.С. Об одном расширении теории множеств Цермело-Френкеля // Методы анализа данных. - Новосибирск, 1985, - Вып. 111: Вычислительные системы. - С. 140-151.

Поступила в ред.-изд.отд.
10 мая 1989 года,
после переработки поступила
29 марта 1990 года