

УДК 510.2.223

© 1990

А. М. ВДОВИН

**ОСНОВЫ НОВОЙ АКСИОМАТИЧЕСКОЙ ТЕОРИИ МНОЖЕСТВ**

Представлена новая аксиоматическая теория множеств, состоящая из четырех аксиом. В этой теории выводимы в качестве теорем все аксиомы системы Цермело — Френкеля с аксиомой выбора ZFC за исключением аксиомы регулярности.

В статье излагаются основы новой теории множеств со следующей системой аксиом в логике предикатов первого порядка с равенством:

- A1.  $\forall f \forall x \exists! y G(y, f, x)$ ,
- A2.  $\forall x \exists! y F(x, y) \rightarrow \exists! f \forall x F(x, f(x))$ ,
- A3.  $\forall f (B(f) \rightarrow \exists x (\neg C(f(x)))) \rightarrow \exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow C(t))$ ,
- A4.  $\forall u \exists w (M(w) \& u \in w)$ ,

где  $x, y, z, t, u, w$  — переменные 1-го сорта, пробегающие множества,  $f$  — переменная 2-го сорта, пробегающая функции, значением и единственным аргументом которых являются множества,  $G$  — базовое отношение функциональной связи между одной переменной 2-го сорта и двумя переменными 1-го сорта,  $f(x)$  — терм для множеств  $y$  таких, что  $G(y, f, x)$ ,  $\in$  — базовое отношение принадлежности между двумя переменными 1-го сорта,  $F(x, y)$  — произвольная формула, не содержащая переменной  $f$ , входящей в формулировку аксиомы A2,  $C(t)$  — произвольная формула, не содержащая переменных  $z, x, f$ , входящих в формулировку аксиомы A3, и где по определению

$$B(f) \leftrightarrow \forall y (\exists x (y = f(x)) \rightarrow \exists! x (y = f(x))),$$

$$M(w) \leftrightarrow \forall t (t \in w \leftrightarrow \forall x (x \in t \rightarrow x \in w) \& \forall f (B(f) \rightarrow \exists x (x \in w \& \neg f(x) \in t))).$$

Аксиома A1 даёт определение функций от одной переменной, состоящее в том, что любая функция  $f$  находится в базовом отношении  $G$  со своим аргументом  $x$  и соответствующим значением  $y$ .

Аксиома A2 задаёт правило образования функций от одной переменной, заключающееся в том, что для любой формулы  $F(x, y)$ , для которой верно  $\forall x \exists! y F(x, y)$ , существует функция  $f$  такая, что для любых  $x$  и  $y$  базовое отношение  $G(y, f, x)$  эквивалентно  $F(x, y)$ .

Теория A1—A2, получающаяся из аксиом A1, A2, суть общая теория функций от одной переменной.

Аксиома A3 задаёт правило образования множеств, согласно которому любая формула  $C(t)$ , определяющая класс множеств, неравномошный классу всех множеств, определяет множество.

Теория A1—A3, получающаяся из аксиом A1, A2, A3, имеет простейшую модель, состоящую из единственного элемента 1-го сорта  $\bar{\emptyset}$  и единственного элемента 2-го сорта  $\bar{f}$  таких, что  $\neg \bar{\emptyset} \in \bar{\emptyset}$  и  $G(\bar{\emptyset}, \bar{f}, \bar{\emptyset})$ ; следовательно, она непротиворечива.

Любое  $\omega$  такое, что  $M(\omega)$  образует транзитивную модель непротиворечивой теории  $A1-A3$ , так как по  $A3$  для любого  $\omega$

$$\forall f(B(f) \rightarrow \exists x(x \in \omega \ \& \ \neg C(f(x)))) \rightarrow \exists! z(\forall t(t \in z \leftrightarrow t \in \omega \ \& \ C(t)) \ \& \ \forall f(B(f) \rightarrow \exists x(x \in \omega \ \& \ \neg f(x) \in z))),$$

а если  $M(\omega)$ , то

$\forall f(B(f) \rightarrow \exists x(x \in \omega \ \& \ \neg C(f(x)))) \rightarrow \exists! z(z \in \omega \ \& \ \forall t(t \in \omega \rightarrow (t \in z \leftrightarrow C(t))))$ , что является результатом оценки аксиомы  $A3$  на  $\omega$  таком, что  $M(\omega)$ .

Таким образом, аксиома  $A4$  утверждает, что любое множество принадлежит некоторой модели непротиворечивой теории  $A1-A3$ .

*В новой теории множеств, получающейся из аксиом  $A1, A2, A3, A4$ , выводимы, как теоремы, следующие аксиомы системы Цермело — Френкеля: экстенциональности, пустого множества, пары, степени, выделения, подстановки, объединения, бесконечности, а также аксиома выбора.*

Докажем этот, основной, и сопутствующие результаты. Но сначала уточним некоторые детали.

Переменные 1-го сорта обозначаются буквами  $s, t, u, v, \omega, x, y, z$  с возможными индексами. Переменные 2-го сорта обозначаются буквами  $f, g, h$  с возможными индексами.

Логические связки обозначаются следующими символами: конъюнкция —  $\&$ , дизъюнкция —  $\vee$ , отрицание —  $\neg$ , импликация —  $\rightarrow$ , эквивалентность —  $\leftrightarrow$ . Квантор общности обозначается символом  $\forall$ , квантор существования — символом  $\exists$ , квантор единственности существования — символом  $\exists!$ .

Для обозначения некоторых конкретных формул вводятся сокращения, называемые *производными отношениями*, которые определяются явным образом и записываются как  $B(f), x \subseteq y, x \subset y, M(x), x < y, PR(x), ORD(x)$ , где  $f, x, y$  — аргументы производных отношений, совпадающие со свободными переменными соответствующих обозначаемых формул.

Для обозначения некоторых конкретных формул вида  $D(z)$ , для которых доказано (или аксиоматизировано), что  $\exists! zD(z)$ , вводятся сокращения, называемые *производными функциями*, которые определяются явным образом и записываются как  $z = f(x), z = \emptyset, z = \{x\}, z = \{x, y\}, z = f[x], z = P(x), z = \bigcup x, z = x \cup \{y\}, z = \bigcap x, z = \omega$ , где  $z$  — значения, а  $f, x, y$  — аргументы производных функций, совпадающие со свободными переменными соответствующих обозначаемых формул. Правые части производных функций:  $f(x), \emptyset, \{x\}, \{x, y\}, f[x], P(x) \cup x, x \cup \{y\}, \bigcap x, \omega$  — суть термы, а  $f, x, y$  — параметры этих термов.

Аксиомы новой теории множеств обозначаются  $A_k$ , теоремы —  $T_l$ , определения производных отношений —  $R_m$ , определения производных функций —  $F_n$ , где  $k, l, m, n$  — порядковые номера соответственно аксиом, теорем, определений производных отношений и определений производных функций.

Аксиомы и теоремы, имеющие свободные переменные, предполагаются замкнутыми кванторами общности по всем этим переменным.

$A1$ . Аксиома определения функций.  $\forall f \forall x \exists! y G(y, f, x)$ .

$F1$ .  $y = f(x) \leftrightarrow G(y, f, x)$ .

$A2$ . Аксиома образования функций. Для любой формулы  $F(x, y)$ , не содержащей переменной  $f$ ,

$$\forall x \exists! y F(x, y) \rightarrow \exists! f \forall x F(x, f(x)).$$

R1.  $B(f) \leftrightarrow \forall y (\exists x (y = f(x)) \rightarrow \exists! x (y = f(x)))$ .

ТЕОРЕМА 1. Для любой формулы  $F(x, y)$ , не содержащей переменной  $f$ ,

$\forall x \exists! y F(x, y) \& \forall y (\exists x F(x, y) \rightarrow \exists! x F(x, y)) \rightarrow \exists! f (B(f) \& \forall x F(x, f(x)))$ .

Доказательство. Пусть посылка теоремы верна. Тогда по А<sup>?</sup>  $\exists! f \forall x F(x, f(x))$ , т. е.  $\exists! f \forall x \forall y (y = f(x) \leftrightarrow F(x, y))$ , что вместе с посылкой теоремы влечет  $\exists! f (B(f) \& \forall x F(x, f(x)))$ .

ТЕОРЕМА 2.  $\forall g \forall h \exists! f (\forall x (f(x) = g(h(x))) \& (B(g) \& B(h) \rightarrow B(f)))$ .

Доказательство. Рассмотрим произвольные  $g$  и  $h$ . Так как  $\forall x \exists! y (y = g(h(x)))$ , то по А<sup>2</sup>  $\exists! f \forall x (f(x) = g(h(x)))$ . Если  $B(g) \& B(h)$ , то  $\forall y (\exists x (y = g(h(x))) \rightarrow \exists! x (y = g(h(x))))$ , откуда по Т<sup>1</sup> следует  $\exists! f (B(f) \& \forall x (f(x) = g(h(x))))$ .

А<sup>3</sup>. Аксиома образования множеств. Для любой формулы  $C(t)$ , не содержащей переменных  $z, x, f$ ,

$\forall f (B(f) \rightarrow \exists x (\cap C(f(x)))) \rightarrow \exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow C(t))$ .

ТЕОРЕМА 3 (пустого множества).  $\exists! z \forall t (\cap t \in z)$ .

Доказательство. Эта теорема непосредственно следует из А<sup>3</sup> (полагая в ней  $C(t) \leftrightarrow \cap t = t$ ).

F2.  $z = \emptyset \leftrightarrow \forall t (\cap t \in z)$ .

R2.  $t \subseteq w \leftrightarrow \forall x (x \in t \rightarrow x \in w)$ .

R3.  $t < w \leftrightarrow \exists f (B(f) \& \forall x (x \in t \rightarrow f(x) \in w)) \& \forall g (B(g) \rightarrow \exists x (x \in w \& \cap g(x) \in t))$ .

R4.  $M(w) \leftrightarrow \forall t (t \in w \leftrightarrow t \subseteq w \& t < w)$ .

А<sup>4</sup>. Аксиома существования моделей.  $\forall u \exists w (M(w) \& u \in w)$ .

ЛЕММА.  $\forall v \forall f (B(f) \rightarrow \exists x (\cap f(x) \in v))$ .

Доказательство. Рассмотрим произвольное  $w$ , получаемое по А<sup>4</sup> из  $u = v$ . Поскольку  $v \in w$ , то по А<sup>4</sup>  $\forall f (B(f) \rightarrow \exists x (x \in w \& \cap f(x) \in v))$ , откуда следует эта лемма.

ТЕОРЕМА 4 (экстенциональности).  $\forall v \exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow t \in v)$ .

Доказательство. Эта теорема непосредственно следует из А<sup>3</sup> (полагая в ней  $C(t) \leftrightarrow t \in v$ ) и леммы.

ТЕОРЕМА 5 (выделения). Для любой формулы  $D(t)$ , не содержащей переменной  $z$ ,

$\forall v \exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow t \in v \& D(t))$ .

Доказательство. Эта теорема непосредственно следует из А<sup>3</sup> (полагая в ней  $C(t) \leftrightarrow t \in v \& D(t)$  и выбирая переменные  $x$  и  $f$  такими, чтобы они не входили в  $D(t)$ ) и леммы.

ТЕОРЕМА 6 (пары).  $\forall u \forall v \exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow (t = u \vee t = v))$ .

Доказательство. Из А<sup>4</sup> и Т<sup>5</sup> (полагая в ней  $D(t) \leftrightarrow t = u$  и  $v = w$ ) непосредственно следует, что  $\forall u \exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow t = u)$ . Положим, по определению,

F3.  $z = \{u\} \leftrightarrow \forall t (t \in z \leftrightarrow t = u)$ ,

и предположим что теорема неверна. Тогда по А<sup>3</sup> для некоторых  $u$  и  $v$  должна существовать  $f$  такая, что  $B(f) \& \forall x (f(x) = u \vee f(x) = v)$ . Но это невозможно, так как  $\cap \emptyset = \{\emptyset\} \& \cap \emptyset = \{\{\emptyset\}\} \& \cap \{\emptyset\} = \{\{\emptyset\}\}$ , откуда следует

$\cap f(\emptyset) = u \& \cap f(\emptyset) = v \vee \cap f(\{\emptyset\}) = u \& \cap f(\{\emptyset\}) = v \vee \cap f(\{\{\emptyset\}\}) = u \& \cap f(\{\{\emptyset\}\}) = v$ .

F4.  $z = \{u, v\} \leftrightarrow \forall t (t \in z \leftrightarrow (t = u \vee t = v))$ .

ТЕОРЕМА 7 (подстановки).  $\forall v \forall g \exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow \exists s (s \in v \& t = g(s)))$ .

Доказательство. Предположим, что для некоторых  $v$  и  $g$  эта теорема неверна. Тогда по А3 существует  $f$  такая, что  $B(f) \& \forall x \exists s (s \in v \& f(x) = g(s))$ . По Т5  $\exists! y \forall s (s \in y \leftrightarrow s \in v \& \exists x (f(x) = g(s) \& \neg s \in x))$ . Так как  $\forall x \exists s (s \in v \& f(x) = g(s)) \& B(f)$ , то и для этого  $y$  должно существовать  $s$  такое, что  $s \in v \& f(y) = g(s) \& \forall x (f(x) = g(s) \rightarrow x = y)$ , что вместе с определением  $y$  влечёт  $s \in y \leftrightarrow \neg s \in y$ , откуда следует эта теорема.

F5.  $z = g[v] \leftrightarrow \forall t (t \in z \leftrightarrow \exists s (s \in v \& t = g(s)))$ .

ТЕОРЕМА 8.  $\forall g \exists! f (\forall x (f(x) = g[x]) \& (B(g) \rightarrow B(f)))$ .

Доказательство. Рассмотрим произвольную  $g$ . Так как по Т7  $\forall x \exists! y (y = g[x])$ , то по А2  $\exists! f \forall x (f(x) = g[x])$ . Если  $B(g)$ , то  $\forall y (\exists x (y = g[x]) \rightarrow \exists! x (y = g[x]))$ , откуда по Т1 следует  $\exists! f (B(f) \& \forall x (f(x) = g[x]))$ .

ТЕОРЕМА 9 (степени).  $\forall u \exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow t \subseteq u)$ .

Доказательство. Рассмотрим  $\omega$ , получаемое по А4 из некоторого  $u$ . Поскольку  $u \in \omega$ , то по А4  $\forall t (t \subseteq u \rightarrow t \in \omega)$  (так как  $t \subseteq u$  влечёт  $t \subseteq \omega$ , а  $u < \omega$  и  $t \subseteq u$  влекут  $t < \omega$ ). Отсюда и по Т5 (полагая в ней  $v = \omega$  и  $D(t) \leftrightarrow t \subseteq u$ ) следует эта теорема.

F6.  $z = P(u) \leftrightarrow \forall t (t \in z \leftrightarrow t \subseteq u)$ .

ТЕОРЕМА 10 (Кантора).  $\forall v (v < P(v))$ .

Доказательство. Предположим, что для некоторого  $v$  существует  $f$  такая, что  $B(f) \& \forall x (x \subseteq v \rightarrow f(x) \in v)$ . По Т5

$$\exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow t \in v \& \exists x (f(x) = t \& \neg t \in x)).$$

Для этого  $z: z \subseteq v$ , и, следовательно, в силу предположения  $f(z) \in v$ . В результате, полагая в определении  $z: t = f(z)$  и учитывая  $B(f)$ , получаем  $f(z) \in z \leftrightarrow \neg f(z) \in z$ , откуда следует эта теорема.

ТЕОРЕМА 11 (объединения).  $\forall u \exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow \exists s (s \in u \& t \in s))$ .

Доказательство. Рассмотрим  $\omega$ , получаемое по А4 из некоторого  $u$ . Поскольку  $u \in \omega$ , то по А4  $\forall s \forall t (s \in u \& t \in s \rightarrow t \in \omega)$ . Отсюда и по Т5 (полагая в ней  $v = \omega$  и  $D(t) \leftrightarrow \exists s (s \in u \& t \in s)$ ) следует эта теорема.

F7.  $z = \bigcup u \leftrightarrow \forall t (t \in z \leftrightarrow \exists s (s \in u \& t \in s))$ .

F8.  $z = u \cup \{v\} \leftrightarrow \forall t (t \in z \leftrightarrow \exists s (s \in \{u, \{v\}\} \& t \in s))$ .

R5.  $PR(\omega) \leftrightarrow \emptyset \in \omega \& \forall v (v \in \omega \rightarrow v \cup \{v\} \in \omega)$ .

ТЕОРЕМА 12 (бесконечности).  $\exists \omega (PR(\omega))$ .

Доказательство. Рассмотрим  $\omega$ , получаемое по А4 из  $u$  такого, что  $\neg u = \emptyset$  (например из  $u = \{\emptyset\}$ ).

Так как  $\emptyset \in \omega$ ,  $u \in \omega$  и  $\forall f (\neg f(u) \in \emptyset)$ , то по А4  $\emptyset \in \omega$ .

Рассмотрим произвольное  $v \in \omega$ . По А4  $v \subseteq \omega$  и, следовательно,  $v \cup \{v\} \subseteq \omega$ . Остаётся доказать, что

$$\forall g (B(g) \rightarrow \exists x (x \in \omega \& \neg g(x) \in v \& \neg g(x) = v)).$$

Предположим, что это не так, т. е. что существует  $g$  такая, что  $B(g) \& \forall x (x \in \omega \rightarrow (g(x) \in v \vee g(x) = v))$ . Тогда по Т1 существует  $f$  такая, что

$$B(f) \& \forall x ((x = \{v\} \rightarrow f(x) = v) \& (g(x) = v \rightarrow f(x) = g(\{v\})) \& (\neg x = \{v\} \& \neg g(x) = v \rightarrow f(x) = g(x))).$$

Так как  $\{v\} \in \omega$  (поскольку  $\{v\} \subseteq \omega \& \forall h (B(h) \rightarrow (\neg h(\emptyset) = v \vee \neg h(u) = v))$ ), то для этой  $f: \forall x (x \in \omega \rightarrow (f(x) \in v \vee f(x) \in x))$  (поскольку  $f(\{v\}) = v$  и, следовательно,  $f(\{v\}) \in \{v\}$ , а для остальных  $x \in \omega: f(x) \in v$ ). Отсюда и по Т5

$$\exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow \exists x (x \in \omega \& t = f(x) \& \neg t \in x)).$$

Для этого  $z: z \subseteq v$  и, следовательно,  $z \in \omega$ . Теперь, полагая в определении  $z: t = f(z)$  и учитывая  $B(f)$ , получаем  $f(z) \in z \leftrightarrow \neg f(z) \in z$ , откуда следует эта теорема.

**ТЕОРЕМА 13 (пересечения).** Для любой формулы  $D(v)$ , не содержащей переменных  $t, z$ ,

$$\exists v D(v) \rightarrow \exists! z \forall t (t \in z \leftrightarrow \forall v (D(v) \rightarrow t \in v)).$$

**Доказательство.** Пусть посылка теоремы верна. Тогда (учитывая лемму и выбирая переменные  $x$  и  $f$  такими, чтобы они не входили в  $D(v)$ )  $\forall f (B(f) \rightarrow \exists v \exists x (D(v) \& \neg f(x) \in v))$ . Отсюда и по АЗ (полагая в ней  $C(t) \leftrightarrow \forall v (D(v) \rightarrow t \in v)$ ) следует эта теорема.

$$F9. z = \omega \leftrightarrow \forall t (t \in z \leftrightarrow \forall \omega (PR(\omega) \rightarrow t \in \omega)).$$

$$F10. \neg u = \emptyset \rightarrow (z = \cap u \leftrightarrow \forall t (t \in z \leftrightarrow \forall v (v \in u \rightarrow t \in v))).$$

$$R6. x \subset y \leftrightarrow x \subseteq y \& \neg x = y.$$

$$R7. ORD(u) \leftrightarrow \forall t (t \in u \leftrightarrow \forall x (x \in t \leftrightarrow x \subset t \& x \in u)).$$

$$\text{ТЕОРЕМА 14. } \forall u (ORD(u) \leftrightarrow \forall t (t \in u \leftrightarrow t \subset u \& ORD(t))).$$

**Доказательство.** Пусть  $u$  таково, что  $ORD(u)$ , т. е.  $\forall t (t \in u \leftrightarrow \forall x (x \in t \leftrightarrow x \subset t \& x \in u))$ . Так как  $\forall t (t \in u \rightarrow \neg t = u)$  (поскольку иначе было бы:  $u \in u \& u \subset u$ ) и так как  $\forall x (x \in u \leftrightarrow \forall y (y \in x \leftrightarrow y \subset x \& y \in u))$ , то

$$\forall t (t \in u \leftrightarrow t \subset u \& \forall x (x \in t \leftrightarrow x \subset t \& \forall y (y \in x \leftrightarrow y \subset x \& y \in u))),$$

откуда следует

$$\forall t (t \in u \leftrightarrow t \subset u \& \forall x (x \in t \leftrightarrow \forall y (y \in x \leftrightarrow y \subset x \& y \in t))),$$

что означает  $\forall t (t \in u \leftrightarrow t \subset u \& ORD(t))$ .

Пусть  $u$  таково, что  $\forall t (t \in u \leftrightarrow t \subset u \& ORD(t))$ , т. е.

$$\forall t (t \in u \leftrightarrow t \subset u \& \forall x (x \in t \leftrightarrow \forall y (y \in x \leftrightarrow y \subset x \& y \in t))).$$

Тогда

$$\forall t (t \in u \leftrightarrow t \subset u \& \forall x (x \in t \leftrightarrow x \subset t \& \forall y (y \in x \leftrightarrow y \subset x \& \forall z (z \in y \leftrightarrow z \subset y \& z \in t)))),$$

откуда следует

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

Поскольку по предположению

$$\forall x (x \in u \leftrightarrow x \subset u \& \forall y (y \in x \leftrightarrow \forall z (z \in y \leftrightarrow z \subset y \& z \in x))),$$

то  $\forall t (t \in u \leftrightarrow \forall x (x \in t \leftrightarrow x \subset t \& x \in u))$ , что означает  $ORD(u)$ .

$$\text{ТЕОРЕМА 15. } \forall u (\forall t (t \in u \rightarrow ORD(t)) \& \neg u = \emptyset \rightarrow \cap u \in u).$$

**Доказательство.** Рассмотрим  $u$  такое, что  $\forall t (t \in u \rightarrow ORD(t)) \& \neg u = \emptyset$ . Тогда по T14

$$\forall t (t \in u \rightarrow \forall x (x \in t \leftrightarrow x \subset t \& ORD(x))).$$

Докажем, сначала, что  $ORD(\cap u)$ . В силу того, что  $\forall x (x \in \cap u \leftrightarrow \forall t (t \in u \rightarrow x \in t))$ , получаем  $\forall x (x \in \cap u \leftrightarrow \forall t (t \in u \rightarrow x \subset t \& ORD(x)))$ , а поскольку  $\neg u = \emptyset$ , то  $\forall x (x \in \cap u \leftrightarrow \forall t (t \in u \rightarrow x \subset t) \& ORD(x))$ , что ввиду  $ORD(x) \rightarrow \neg x \in x$  влечёт  $\forall x (x \in \cap u \leftrightarrow x \subset \cap u \& ORD(x))$ . Следовательно, по T14  $ORD(\cap u)$ .

Теперь докажем, что  $\cap u \in u$ , т. е. что  $\exists t (t \in u \& t = \cap u)$ . Предположим, что это не так, т. е. что  $\forall t (t \in u \rightarrow \cap u \subset t)$ . Тогда, ввиду  $ORD(\cap u): \forall t (t \in u \rightarrow \cap u \in t)$ , т. е.  $\cap u \in \cap u$ , что невозможно, так как по T14  $\forall t (t \in \cap u \rightarrow t \subset \cap u)$ .

ТЕОРЕМА 16 (обобщённая теорема полной упорядоченности).

$$\exists f(B(f) \& \forall x(\text{ORD}(f(x)))).$$

Доказательство. Предположим, что это не так. Тогда по А3 существует  $z$  такое, что  $\forall t(t \in z \leftrightarrow \text{ORD}(t))$ . Учитывая Т14, получаем  $\forall t(t \in z \leftrightarrow \forall x(x \in t \leftrightarrow x \subset t \& x \in z))$ , т. е.  $\text{ORD}(z)$ , что влечёт  $z \in z$ . Но это невозможно, так как по Т14  $\forall t(t \in z \rightarrow t \subset z)$ .

ТЕОРЕМА 17 (обобщённая теорема выбора).

$$\exists g \forall x(\neg x = \emptyset \rightarrow g(x) \in x).$$

Доказательство. По Т16 существует  $f$  такая, что  $B(f) \& \forall x(\text{ORD}(f(x)))$ . По Т8 существует  $h$  такая, что  $B(h) \& \forall x(h(x) = f[x])$ . Поскольку для любого  $x$   $\forall t(t \in h(x) \rightarrow \text{ORD}(t))$ , то по Т15  $\forall x(\neg x = \emptyset \rightarrow \bigcap h(x) \in h(x))$ . Тогда, в силу  $B(f)$  и  $B(h) \& \forall x(h(x) = f[x])$

$$\forall x(\neg x = \emptyset \rightarrow \exists! y(f(y) = \bigcap h(x) \& y \in x)).$$

Отсюда и по А2 следует, что существует  $g$  такая, что

$$\forall x(\neg x = \emptyset \rightarrow f(g(x)) = \bigcap h(x) \& g(x) \in x).$$

Новая система аксиом полностью и адекватно выразима в теории Гёделя — Бернайса. Аксиомы А1 и А2 фактически доказаны в этой теории. Вопрос о доказуемости — недоказуемости аксиом А3 и А4 в этой теории (конечно, с включённой в неё аксиомой выбора) пока открыт. Если они доказуемы, то новая аксиоматическая теория множеств, по существу, равносильна теории Гёделя — Бернайса, а значит, до известной степени, и теории Цермело — Френкеля. Если хотя бы одна из них недоказуема, то новая аксиоматическая теория множеств мощнее этих теорий.

В любом случае, новая система аксиом имеет неоспоримые преимущества перед другими системами аксиом теории множеств:

— всего четыре аксиомы, из которых

— первые две аксиомы образуют самостоятельную общую теорию функций от одной переменной и не используют базовое отношение принадлежности;

— первые три аксиомы образуют непротиворечивую теорию;

— четвёртая аксиома утверждает, что любое множество должно принадлежать некоторой транзитивной модели непротиворечивой теории, получаемой из первых трёх аксиом.

#### Список литературы

1. Гильберт Д., Бернайс П. Основания математики. Т. 1, 2. М.: Наука, 1979. 1982.
2. Карри Х. Основания математической логики. М.: Мир, 1969.
3. Колмогоров А. Н., Драгалин А. Г. Математическая логика. Дополнительные главы. М.: Изд-во МГУ, 1984.
4. Козьм П. Дж. Теория множеств и континуум-гипотеза. М.: Мир, 1969.
5. Линдон Р. Заметки по логике. М.: Мир, 1968.

Поступила в редакцию  
22.III.1988