

Системы аксиом, тавтологии, правила вывода

В. Л. Селиванов

25 октября 2022 г.

Содержание

1	Основные равносильности	2
2	Основные тавтологии	3
3	Гильбертовское исчисление предикатов	3
3.1	Аксиомы	3
3.2	Аксиомы равенства	3
3.3	Правила вывода	3
4	Генценовское исчисление предикатов (без равенства)	4
4.1	Аксиомы	4
4.2	Правила вывода	4
5	Минимальная арифметика и арифметика Пеано	5
6	Аксиомы теории множеств	5

1 Основные равносильности

- 1) $(\varphi \rightarrow \psi) \equiv (\neg\varphi \vee \psi);$
- 2) $\neg\neg\varphi \equiv \varphi;$
- 3) $\neg(\varphi \wedge \psi) \equiv (\neg\varphi \vee \neg\psi);$
- 4) $\neg(\varphi \vee \psi) \equiv (\neg\varphi \wedge \neg\psi);$
- 5) $(\varphi \wedge \psi) \equiv (\psi \wedge \varphi);$
- 6) $(\varphi \vee \psi) \equiv (\psi \vee \varphi);$
- 7) $\varphi \wedge (\psi \wedge \theta) \equiv (\varphi \wedge \psi) \wedge \theta;$
- 8) $\varphi \vee (\psi \vee \theta) \equiv (\varphi \vee \psi) \vee \theta;$
- 9) $\varphi \wedge (\psi \vee \theta) \equiv (\varphi \wedge \psi) \vee (\varphi \wedge \theta);$
- 10) $\varphi \vee (\psi \wedge \theta) \equiv (\varphi \vee \psi) \wedge (\varphi \vee \theta).$
- 11) $\neg(\forall x\varphi) \equiv \exists x(\neg\varphi);$
- 12) $\neg(\exists x\varphi) \equiv \forall x(\neg\varphi);$
- 13) $\psi \wedge \forall x\varphi \equiv \forall x(\psi \wedge \varphi);$
- 14) $\psi \vee \exists x\varphi \equiv \exists x(\psi \vee \varphi);$
- 15) $\psi \vee \forall x\varphi \equiv \forall x(\psi \vee \varphi);$
- 16) $\psi \wedge \exists x\varphi \equiv \exists x(\psi \wedge \varphi)$ (x не входит свободно в ψ);
- 17) $\forall x\varphi(x) \equiv \forall y\varphi(y);$
- 18) $\exists x\varphi(x) \equiv \exists y\varphi(y)$ (y не входит в φ).

2 Основные тавтологии

- 1) $\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \varphi)$;
- 2) $(\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow ((\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \theta)) \rightarrow (\varphi \rightarrow \theta))$;
- 3) $\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow (\varphi \wedge \psi))$;
- 4) $(\varphi \wedge \psi) \rightarrow \varphi$;
- 5) $(\varphi \wedge \psi) \rightarrow \psi$;
- 6) $\varphi \rightarrow (\varphi \vee \psi)$;
- 7) $\psi \rightarrow (\varphi \vee \psi)$;
- 8) $(\varphi \rightarrow \theta) \rightarrow ((\psi \rightarrow \theta) \rightarrow ((\varphi \vee \psi) \rightarrow \theta))$;
- 9) $(\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow ((\varphi \rightarrow \neg\psi) \rightarrow \neg\varphi)$;
- 10) $\neg\neg\varphi \rightarrow \varphi$.

3 Гильбертовское исчисление предикатов

3.1 Аксиомы

- 1) Тавтологии сигнатуры σ ;
- 2) Кванторные аксиомы:

$$\forall x\varphi(x) \rightarrow \varphi(t) \text{ и } \varphi(t) \rightarrow \exists x\varphi(x).$$

3.2 Аксиомы равенства

- 1) $\forall x(x = x)$,
- 2) $\forall x\forall y(x = y \rightarrow y = x)$,
- 3) $\forall x\forall y\forall z(x = y \wedge y = z \rightarrow x = z)$,
- 4) $\forall x_1\forall y_1 \dots \forall x_n\forall y_n(x_1 = y_1 \wedge \dots \wedge x_n = y_n \rightarrow f(x_1, \dots, x_n) = f(y_1, \dots, y_n))$,
- 5) $\forall x_1\forall y_1 \dots \forall x_n\forall y_n(x_1 = y_1 \wedge \dots \wedge x_n = y_n \wedge P(x_1, \dots, x_n) \rightarrow P(y_1, \dots, y_n))$.

3.3 Правила вывода

$$\frac{\varphi, \varphi \rightarrow \psi}{\psi}, \quad \frac{\psi \rightarrow \varphi(y)}{\psi \rightarrow \forall x\varphi(x)}, \quad \frac{\varphi(y) \rightarrow \psi}{\exists x\varphi(x) \rightarrow \psi},$$

где y — переменная, не входящая свободно в нижнюю формулу.

Вариант ИП_σ^* получается, если вместо всех тавтологий берутся только *основные* тавтологии.

4 Генценовское исчисление предикатов (без равенства)

4.1 Аксиомы

$$\Gamma, \varphi \vdash \Delta, \varphi$$

4.2 Правила вывода

$$\frac{\Gamma, \varphi, \psi \vdash \Delta}{\Gamma, \varphi \wedge \psi \vdash \Delta},$$

$$\frac{\Gamma, \varphi \vdash \Delta; \Gamma, \psi \vdash \Delta}{\Gamma, \varphi \vee \psi \vdash \Delta},$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, \varphi; \Gamma, \psi \vdash \Delta}{\Gamma, \varphi \rightarrow \psi \vdash \Delta},$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, \varphi}{\Gamma, \neg \varphi \vdash \Delta},$$

$$\frac{\Gamma, \varphi(t) \vdash \Delta}{\Gamma, \forall x \varphi(x) \vdash \Delta},$$

$$\frac{\Gamma, \varphi(y) \vdash \Delta}{\Gamma, \exists x \varphi(x) \vdash \Delta},$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, \varphi; \Gamma, \varphi \vdash \Delta}{\Gamma \vdash \Delta}$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, \varphi; \Gamma \vdash \Delta, \psi}{\Gamma \vdash \Delta, \varphi \wedge \psi},$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, \varphi, \psi}{\Gamma \vdash \Delta, \varphi \vee \psi},$$

$$\frac{\Gamma, \varphi \vdash \Delta, \psi}{\Gamma \vdash \Delta, \varphi \rightarrow \psi},$$

$$\frac{\Gamma, \varphi \vdash \Delta}{\Gamma \vdash \Delta, \neg \varphi},$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, \varphi(y)}{\Gamma \vdash \Delta, \forall x \varphi(x)},$$

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, \varphi(t)}{\Gamma \vdash \Delta, \exists x \varphi(x)},$$

5 Минимальная арифметика и арифметика Пеано

- 1) $0 + 1 = 1$;
- 2) $\forall x \neg(x + 1 = 0)$;
- 3) $\forall x \forall y (x + 1 = y + 1 \rightarrow x = y)$;
- 4) $\forall x (x + 0 = x)$;
- 5) $\forall x \forall y (x + (y + 1) = (x + y) + 1)$;
- 6) $\forall x (x \cdot 0 = 0)$;
- 7) $\forall x \forall y (x \cdot (y + 1) = (x \cdot y) + x)$;
- 8) $\forall x \neg(x < 0)$;
- 9) $\forall x \forall y (x < y \vee x = y \vee y < x)$;
- 10) $\forall x \forall y (x < y + 1 \leftrightarrow (x < y \vee x = y))$.

Арифметика Пеано ПА получается из МА добавлением схемы аксиом индукции:

$$(\varphi(0) \wedge \forall x (\varphi(x) \rightarrow \varphi(x + 1))) \rightarrow \forall x \varphi(x),$$

где $\varphi(x)$ — любая формула сигнатуры МА.

6 Аксиомы теории множеств

- 1) $\exists x (x = x)$.
- 2) $\forall u (u \in X \leftrightarrow u \in Y) \rightarrow X = Y$ (аксиома объёмности).
- 3) $\forall u \forall v \exists X \forall z (z \in X \leftrightarrow z = u \vee z = v)$ (существование мн-ва из двух элементов).
- 4) $\forall X \exists Y \forall u (u \in Y \leftrightarrow u \in X \wedge \varphi(u))$ (аксиома выделения).
- 5) $\forall X \exists Y \forall u \forall z (u \in z \wedge z \in X \rightarrow u \in Y)$ (существование объединения семейства мн-в).
- 6) $\forall X \exists Y \forall u (u \in Y \leftrightarrow u \subseteq X)$ (существование множества подмножеств).
- 7) $\forall x \forall y \forall y' (\varphi(x, y) \wedge \varphi(x, y') \rightarrow y = y')$
 $\rightarrow \forall X \exists Y \forall x \forall y (x \in X \wedge \varphi(x, y) \rightarrow y \in Y)$ (существование образа функции).
- 8) $\exists Y (\emptyset \in Y \wedge \forall y (y \in Y \rightarrow y \cup \{y\} \in Y))$ (существование бесконечного мн-ва).
- 9) $\forall X (X \neq \emptyset \rightarrow \exists x (x \in X \wedge \forall u (u \in x \rightarrow u \notin X)))$ (аксиома регулярности).
- 10) $\forall X \exists f ((f : (P(X) \setminus \{\emptyset\}) \rightarrow X) \wedge \forall Y (Y \subseteq X \wedge Y \neq \emptyset \rightarrow f(Y) \in Y))$.