

Упражнения по исчислению предикатов

Натуральное исчисление

Аксиомы:

$$\mathfrak{A} : \Gamma, A \vdash A$$

$$\mathfrak{A}_\vee : \Gamma \vdash A \vee \neg A$$

Правила вывода:

$$R_{\&}^+ : \frac{\Gamma \vdash A; \Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash A \& B} \quad R_{\&}^{-1} : \frac{\Gamma \vdash A \& B}{\Gamma \vdash A}$$

$$R_{\&}^{-2} : \frac{\Gamma \vdash A \& B}{\Gamma \vdash B}$$

$$R_m : \frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \cup \Delta \vdash A}$$

$$R_\vee^{+1} : \frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash A \vee B}$$

$$R_\vee^{+2} : \frac{\Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash A \vee B}$$

$$R_\vee^- : \frac{\Gamma \vdash A \vee B; \Gamma, A \vdash C; \Gamma, B \vdash C}{\Gamma \vdash C}$$

$$R_\rightarrow^+ : \frac{\Gamma, A \vdash B}{\Gamma \vdash A \rightarrow B}$$

$$R_\rightarrow^- : \frac{\Gamma \vdash A; \Gamma \vdash A \rightarrow B}{\Gamma \vdash B}$$

$$R_\neg^+ : \frac{\Gamma, A \vdash B; \Gamma, A \vdash \neg B}{\Gamma \vdash \neg A}$$

$$R_\neg^- : \frac{\Gamma \vdash \neg \neg A}{\Gamma \vdash A}$$

$$R_\forall^+ : \frac{\Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash \forall x A} \quad (\text{x не является свободной переменной формул Г})$$

$$R_\forall^- : \frac{\Gamma \vdash \forall x A}{\Gamma \vdash A \{x/t\}} \quad (\text{переменная x свободна для терма t в формуле A})$$

$$R_\exists^+ : \frac{\Gamma \vdash A \{x/t\}}{\Gamma \vdash \exists x A} \quad (\text{переменная x свободна для терма t в формуле A})$$

$$R_\exists^- : \frac{\Gamma \vdash \exists x A; \Gamma, A \{x/y\} \vdash B}{\Gamma \vdash B} \quad (y \text{ не содержится в формулах из } \Gamma \cup \{A, B\})$$

Упражнение 1

Предложить натуральный вывод формулы φ или вывод секвенции $\vdash \varphi$ (A, B, C – произвольные формулы):

1. $A \& \neg A \rightarrow B$
2. $\neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$
3. $(A \rightarrow B) \rightarrow \neg A \vee B$
4. $\neg A \vee B \rightarrow (A \rightarrow B)$
5. $A \& B \rightarrow B \& A$
6. $A \vee B \rightarrow B \vee A$
7. $A \& (B \vee C) \rightarrow A \& B \vee A \& C$
8. $A \& B \vee A \& C \rightarrow A \& (B \vee C)$
9. $\neg(A \vee B) \rightarrow \neg A \& \neg B$
10. $\neg A \& \neg B \rightarrow \neg(A \vee B)$
11. $\neg(A \& B) \rightarrow \neg A \vee \neg B$
12. $\neg A \vee \neg B \rightarrow \neg(A \& B)$
13. $\forall x P(x) \rightarrow P(c)$
14. $P(c) \& \forall x (P(x) \rightarrow P(f(x))) \rightarrow P(f(f(f(c))))$
15. $\forall x P(x, x) \rightarrow \forall x \exists y P(x, y)$
16. $\exists y \forall x P(x, y) \rightarrow \forall x \exists y P(x, y)$
17. $\forall x (P(x) \rightarrow Q(x)) \rightarrow (\forall x P(x) \rightarrow \forall x Q(x))$
18. $\forall x (P(x) \& Q(x)) \rightarrow \forall x P(x) \& \forall x Q(x)$
19. $\forall x P(x) \& \forall x Q(x) \rightarrow \forall x (P(x) \& Q(x))$
20. $\exists x (P(x) \vee Q(x)) \rightarrow \exists x P(x) \vee \exists x Q(x)$
21. $\exists x P(x) \vee \exists x Q(x) \rightarrow \exists x (P(x) \vee Q(x))$
22. $\exists x P(x) \rightarrow \neg \forall x \neg P(x)$
23. $\forall x P(x) \rightarrow \neg \exists x \neg P(x)$
24. $\forall x \exists y \forall z (P(x, y) \rightarrow P(y, z))$

Арифметика Пеано PA

Сигнатура: $\langle \{\mathbf{0}\}, \{+^{(2)}, \times^{(2)}, \mathbf{s}^{(1)}\}, \{=^{(2)}\} \rangle$

Аксиомы:

- $A_{\times \mathbf{0}} : \forall x (x \times \mathbf{0} = \mathbf{0})$
- $A_{\times s} : \forall x \forall y (x \times s(y) = x \times y + x)$
- $A_{+ \mathbf{0}} : \forall x (x + \mathbf{0} = x)$
- $A_{+ s} : \forall x \forall y (x + s(y) = s(x + y))$
- $A_{r=} : \forall x (x = x)$
- $A_{s=} : \forall x \forall y ((x = y) \rightarrow (y = x))$
- $A_{t=} : \forall x \forall y \forall z ((x = y) \& (y = z) \rightarrow (x = z))$
- $A_{=+s} : \forall x \forall y ((x = y) \rightarrow (s(x) = s(y)))$
- $A_{=-s} : \forall x \forall y ((s(x) = s(y)) \rightarrow (x = y))$
- $A_0 : \forall x \neg(\mathbf{0} = s(x))$
- $A_{ind} : \varphi \{x/\mathbf{0}\} \& \forall x (\varphi \rightarrow \varphi \{x/s(x)\}) \rightarrow \forall x \varphi$
- n — сокращение для $\underbrace{s(s(\dots s(0)\dots))}_{n \text{ раз}}$, $n \in \mathbb{N}$

Упражнение 2

Предложить натуральный вывод формулы φ из подмножества множества PA или вывод секвенции $PA \vdash \varphi$:

1. $\mathbf{2} + \mathbf{0} = \mathbf{2}$
2. $\mathbf{2} + \mathbf{1} = \mathbf{3}$
3. $\mathbf{2} + \mathbf{2} = \mathbf{4}$
4. $\mathbf{2} \times \mathbf{0} = \mathbf{0}$
5. $\mathbf{2} \times \mathbf{1} = \mathbf{2}$
6. $\mathbf{2} \times \mathbf{2} = \mathbf{4}$
7. $\exists y (x = \mathbf{2} \times y) \rightarrow \exists y (s(x) = \mathbf{2} \times y + \mathbf{1})$
8. $\forall x (x = 0 \vee \exists y (x = s(y)))$