

MathLog

Ивченков Дмитрий М32341

March 2023

1 задание

- (a) $(\forall x.\phi) \rightarrow (\forall y.\phi[x := y])$, если есть свобода для подстановки y вместо x в ϕ и y не входит свободно в ϕ .

1. по схеме аксиом (11)

$(\forall x.\phi) \rightarrow \phi[x := \theta]$, если θ свободен для подстановки вместо x в ϕ

Пусть $\theta := y$

$(\forall x.\phi) \rightarrow \phi[x := y]$

2. правило вывода для \forall

$\frac{\varphi \rightarrow \psi}{\varphi \rightarrow \forall z.\psi}$, если z не входит свободно в φ

Пусть $\varphi := (\forall x.\phi), \psi := \phi[x := y], z := y$

$\frac{(\forall x.\phi) \rightarrow \phi[x := y]}{(\forall x.\phi) \rightarrow \forall y.\phi[x := y]}$

Тогда из (1)

$(\forall x.\phi) \rightarrow \forall y.\phi[x := y]$

- (b)

- (c) $(\forall x.\phi) \rightarrow (\exists x.\phi)$

1. по схеме аксиом (11)

$(\forall x.\phi) \rightarrow \phi[x := \theta]$, если θ свободен для подстановки вместо x в ϕ

Пусть $\theta := x$

$(\forall x.\phi) \rightarrow \phi[x := x]$

$(\forall x.\phi) \rightarrow \phi$

2. по схеме аксиом (12)

$\phi[x := \theta] \rightarrow \exists x.\phi$, если θ свободен для подстановки вместо x в ϕ

Пусть $\theta := x$

$\phi[x := x] \rightarrow \exists x.\phi$

$\phi \rightarrow \exists x.\phi$

3. по схеме аксиом (1)

$$\alpha \rightarrow \beta \rightarrow \alpha$$

Пусть $\alpha := \phi \rightarrow \exists x.\phi$, $\beta := \forall x.\phi$

$$(\phi \rightarrow \exists x.\phi) \rightarrow (\forall x.\phi) \rightarrow (\phi \rightarrow \exists x.\phi)$$

4. Modus Ponens 2 и 3

$$(\forall x.\phi) \rightarrow \phi \rightarrow \exists x.\phi$$

5. по схеме аксиом (2)

$$(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta \rightarrow \gamma) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma)$$

Пусть $\alpha := \forall x.\phi$, $\beta := \phi$, $\gamma := \exists x.\phi$

$$((\forall x.\phi) \rightarrow \phi) \rightarrow ((\forall x.\phi) \rightarrow \phi \rightarrow \exists x.\phi) \rightarrow ((\forall x.\phi) \rightarrow \exists x.\phi)$$

6. Modus Ponens 1 и 5

$$((\forall x.\phi) \rightarrow \phi \rightarrow \exists x.\phi) \rightarrow ((\forall x.\phi) \rightarrow \exists x.\phi)$$

7. Modus Ponens 4 и 6

$$(\forall x.\phi) \rightarrow \exists x.\phi$$

(d) $(\forall x.\forall x.\phi) \rightarrow \forall x.\phi$

1. по схеме аксиом (11)

$$(\forall x.\psi) \rightarrow \psi[x := \theta],$$

если θ свободен для подстановки вместо x в ψ

Пусть $\psi := \forall x.\phi$, $\theta := x$

$$(\forall x.(\forall x.\phi)) \rightarrow (\forall x.\phi)[x := x]$$

$$(\forall x.\forall x.\phi) \rightarrow \forall x.\phi$$

(e) $(\forall x.\phi) \rightarrow (\neg \exists x.\neg \phi)$

1. независимо доказано в (f)

$$(\exists x.\neg \phi) \rightarrow (\neg \forall x.\phi)$$

2. по правилу контрапозиции

$$(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\neg \beta \rightarrow \neg \alpha)$$

Пусть $\alpha := \exists x.\neg \phi$, $\beta := \neg \forall x.\phi$

$$((\exists x.\neg \phi) \rightarrow (\neg \forall x.\phi)) \rightarrow ((\neg \neg \forall x.\phi) \rightarrow (\neg \exists x.\neg \phi))$$

3. Modus Ponens 1 и 2

$$(\neg \neg \forall x.\phi) \rightarrow (\neg \exists x.\neg \phi)$$

4. доказано ранее

$$\alpha \rightarrow \neg \neg \alpha$$

Пусть $\alpha := \forall x.\phi$

$$(\forall x.\phi) \rightarrow (\neg \neg \forall x.\phi)$$

5. по схеме аксиом 1

$$\alpha \rightarrow \beta \rightarrow \alpha$$

Пусть $\alpha := (\neg \neg \forall x.\phi) \rightarrow (\neg \exists x.\neg \phi)$, $\beta := \forall x.\phi$

$$((\neg \neg \forall x.\phi) \rightarrow (\neg \exists x.\neg \phi)) \rightarrow (\forall x.\phi) \rightarrow ((\neg \neg \forall x.\phi) \rightarrow (\neg \exists x.\neg \phi))$$

6. Modus Ponens 3 и 5

$$(\forall x.\phi) \rightarrow (\neg\neg\forall x.\phi) \rightarrow (\neg\exists x.\neg\phi)$$

7. по схеме аксиом (2)

$$(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta \rightarrow \gamma) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma)$$

Пусть $\alpha := \forall x.\phi, \beta := \neg\neg\forall x.\phi, \gamma := \neg\exists x.\neg\phi$

$$((\forall x.\phi) \rightarrow (\neg\neg\forall x.\phi)) \rightarrow ((\forall x.\phi) \rightarrow (\neg\neg\forall x.\phi) \rightarrow (\neg\exists x.\neg\phi)) \rightarrow ((\forall x.\phi) \rightarrow (\neg\exists x.\neg\phi))$$

8. Modus Ponens 4 и 7

$$((\forall x.\phi) \rightarrow (\neg\neg\forall x.\phi) \rightarrow (\neg\exists x.\neg\phi)) \rightarrow ((\forall x.\phi) \rightarrow (\neg\exists x.\neg\phi))$$

9. Modus Ponens 6 и 8

$$(\forall x.\phi) \rightarrow (\neg\exists x.\neg\phi)$$

(f) $(\exists x.\neg\phi) \rightarrow (\neg\forall x.\phi)$

1. по схеме аксиом (11)

$$(\forall x.\phi) \rightarrow \phi[x := \theta], \text{ если } \theta \text{ свободен для подстановки вместо } x \text{ в } \phi$$

Пусть $\theta := x$

$$(\forall x.\phi) \rightarrow \phi[x := x]$$

$$(\forall x.\phi) \rightarrow \phi$$

2. по правилу контрапозиции

$$(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\neg\beta \rightarrow \neg\alpha)$$

Пусть $\alpha := \forall x.\phi, \beta := \phi$

$$((\forall x.\phi) \rightarrow \phi) \rightarrow (\neg\phi \rightarrow (\neg\forall x.\phi))$$

3. Modus Ponens 1 и 2

$$\neg\phi \rightarrow (\neg\forall x.\phi)$$

4. правило вывода для \exists

$$\frac{\chi \rightarrow \psi}{(\exists z.\chi) \rightarrow \psi}, \text{ если } z \text{ не входит свободно в } \psi$$

Пусть $\chi := \neg\phi, \psi := \neg\forall x.\phi, z := x$

Тогда из 3

$$(\exists x.\neg\phi) \rightarrow (\neg\forall x.\phi)$$

(g) $(\forall x.\alpha \vee \beta) \rightarrow (\neg\exists x.\neg\alpha) \& (\neg\exists x.\neg\beta)$

Зададим оценку:

$$D := \mathbb{R}$$

$$F_0 := 0$$

$P_{(>)}, P_{(\leq)}$ – отношения порядка на \mathbb{R}

Пусть $\alpha := x \leq 0, \beta := x > 0$

$\llbracket \forall x.x \leq 0 \vee x > 0 \rrbracket = \text{И}$, но

$$\llbracket \neg(x \leq 0) \rrbracket^{x:=1} = \text{И, т.е.}$$

$$\llbracket \exists x. \neg(x \leq 0) \rrbracket = \text{И, т.е.}$$

$$\llbracket \neg \exists x. \neg(x \leq 0) \rrbracket = \text{Л, значит}$$

$$\llbracket (\neg \exists x. \neg(x \leq 0)) \& (\neg \exists x. \neg(x > 0)) \rrbracket = \text{Л}$$

Таким образом,

$$\llbracket (\forall x. x \leq 0 \vee x > 0) \rightarrow (\neg \exists x. \neg(x \leq 0)) \& (\neg \exists x. \neg(x > 0)) \rrbracket = \text{Л, т.е.}$$

$$(\forall x. \alpha \vee \beta) \rightarrow (\neg \exists x. \neg \alpha) \& (\neg \exists x. \neg \beta) - \text{неверно.}$$

(h)

$$(i) (\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \forall x. (\alpha \rightarrow \beta)$$

Зададим оценку:

$$D := \mathbb{R}$$

$$F_0 := 0, F_1 := 1$$

$F_{(-)}$ – вычитание на \mathbb{R}

$P_{(>)}$ – отношение порядка на \mathbb{R}

Пусть $\alpha := x > 0, \beta := x - 1 > 0$

$$\llbracket x > 0 \rightarrow x - 1 > 0 \rrbracket^{x:=2} = \text{И}$$

$$\text{но } \llbracket x > 0 \rightarrow x - 1 > 0 \rrbracket^{x:=1} = \text{Л, т.е. } \llbracket \forall x. (x > 0 \rightarrow x - 1 > 0) \rrbracket = \text{Л}$$

Таким образом,

$$\llbracket (x > 0 \rightarrow x - 1 > 0) \rightarrow \forall x. (x > 0 \rightarrow x - 1 > 0) \rrbracket = \text{Л, т.е.}$$

$$(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \forall x. (\alpha \rightarrow \beta) - \text{неверно.}$$

2 задание

Опровергните формулы $\phi \rightarrow \forall x. \phi$ и $(\exists x. \phi) \rightarrow (\forall x. \phi)$

Зададим оценку:

$$D := \mathbb{R}$$

$$F_0 := 0$$

$P_{(>)}$ – отношение порядка на \mathbb{R}

Пусть $\phi := x > 0$

$$(a) \phi \rightarrow \forall x. \phi$$

$$\llbracket x > 0 \rrbracket^{x:=1} = \text{И}$$

$$\text{но } \llbracket x > 0 \rrbracket^{x:=-1} = \text{Л, т.е. } \llbracket \forall x. x > 0 \rrbracket = \text{Л}$$

Тогда

$$\llbracket x > 0 \rightarrow \forall x. x > 0 \rrbracket = \text{Л, т.е.}$$

$$x > 0 \rightarrow \forall x. x > 0 - \text{неверно.}$$

- (b) $(\exists x.\phi) \rightarrow (\forall x.\phi)$
 $\llbracket x > 0 \rrbracket^{x:=1} = \text{И}, \text{ т.е. } \llbracket \exists x.x > 0 \rrbracket = \text{И}$
но $\llbracket x > 0 \rrbracket^{x:=-1} = \text{Л}, \text{ т.е. } \llbracket \forall x.x > 0 \rrbracket = \text{Л}$
Тогда
 $\llbracket (\exists x.x > 0) \rightarrow (\forall x.x > 0) \rrbracket = \text{Л}, \text{ т.е.}$
 $(\exists x.x > 0) \rightarrow (\forall x.x > 0)$ – неверно.

3 задание

Докажите или опровергните

- (a) $(\forall x.\exists y.\phi) \rightarrow (\exists y.\forall x.\phi)$
Зададим оценку:
 $D := \mathbb{R}$
 $P_{(=)}$ – равенство на \mathbb{R}
Пусть $\phi := x = y$
Фиксируем $x \in \mathbb{R}$. Тогда
 $\llbracket x = y \rrbracket^{y:=x} = \text{И}, \text{ значит}$
 $\llbracket \exists y.x = y \rrbracket = \text{И}$ для любого x , т.е.
 $\llbracket \forall x.\exists y.x = y \rrbracket = \text{И}$
С другой стороны,
фиксируем $y \in \mathbb{R}$,
 $\llbracket x = y \rrbracket^{x:=y+1} = \text{Л}, \text{ значит}$
 $\llbracket \forall x.x = y \rrbracket = \text{Л}$ для любого y , т.е.
 $\llbracket \exists y.\forall x.x = y \rrbracket = \text{Л}$
Таким образом,
 $\llbracket (\forall x.\exists y.\phi) \rightarrow (\exists y.\forall x.\phi) \rrbracket = \text{Л}, \text{ т.е.}$
 $(\forall x.\exists y.\phi) \rightarrow (\exists y.\forall x.\phi)$ – неверно.

- (b) $(\exists x.\forall y.\phi) \rightarrow (\forall y.\exists x.\phi)$
1. $(\forall y.\phi) \rightarrow (\exists x.\phi)$ – доказано ранее.
 2. Правило вывода для \exists

$$\frac{\chi \rightarrow \psi}{(\exists z.\chi) \rightarrow \psi}, \text{ если } z \text{ не входит свободно в } \psi$$
Пусть $\chi := \forall y.\phi, \psi := \exists x.\phi, z := x$
Тогда из (1)
 $(\exists x.\forall y.\phi) \rightarrow (\exists x.\phi)$

3. Правило вывода для \forall

$$\frac{\chi \rightarrow \psi}{\chi \rightarrow (\forall z.\psi)}, \text{ если } z \text{ не входит свободно в } \chi$$

Пусть $\chi := \exists x.\forall y.\phi, \psi := \exists x.\phi, z := y]$

Тогда из (2)

$$(\exists x.\forall y.\phi) \rightarrow (\forall y.\exists x.\phi)$$