MathLog

Ивченков Дмитрий М32341

February 2023

1 Докажите

- 1. $\vdash (A \to A \to B) \to (A \to B)$ Доказано в прошлый раз
- 2. $\vdash \neg (A \& \neg A)$ Доказано в прошлый раз
- $3. \vdash A\&B \rightarrow B\&A$
 - 3.1. по схеме аксиомы (5) $\alpha\&\beta\to\beta\ [\alpha:=A,\beta:=B]$ $A\&B\to B$
 - 3.2. по схеме аксиомы (3) $\alpha \to \beta \to \alpha \& \beta \ [\alpha:=B,\beta:=A\&B] \\ B \to A\&B \to B\&A\&B$
 - 3.3. по схеме аксиомы (1) $\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := B \to A\&B \to B\&A\&B, \beta := A\&B] \\ (B \to A\&B \to B\&A\&B) \to A\&B \to (B \to A\&B \to B\&A\&B)$
 - 3.4. Modus Ponens (3.2) и (3.3) $A\&B \to B \to A\&B \to B\&A\&B$
 - 3.5. по схеме аксиомы (2) $(\alpha \to \beta) \to (\alpha \to \beta \to \gamma) \to (\alpha \to \gamma) \\ [\alpha := A\&B, \beta := B, \gamma := A\&B \to B\&A\&B] \\ (A\&B \to B) \to (A\&B \to B \to A\&B \to B\&A\&B) \to (A\&B \to A\&B \to B\&A\&B)$
 - 3.6. Modus Ponens (3.1) и (3.5) $(A\&B\to B\to A\&B\to B\&A\&B)\to (A\&B\to A\&B\to B\&A\&B)$
 - 3.7. Modus Ponens (3.4) и (3.6) $A\&B \to A\&B \to B\&A\&B$

$$(\alpha \to \alpha \to \beta) \to (\alpha \to \beta) \ [\alpha := A\&B, \beta := B\&A\&B]$$
$$(A\&B \to A\&B \to B\&A\&B) \to (A\&B \to B\&A\&B)$$

$$3.9.$$
 Modus Ponens (3.7) и (3.8)

$$A\&B \rightarrow B\&A\&B$$

$$3.10.$$
 по схеме аксиомы (4)

$$\alpha \& \beta \to \alpha \ [\alpha := B \& A, \beta := B]$$

 $B \& A \& B \to B \& A$

$$\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := B\&A\&B \to B\&A, \beta := A\&B]$$
$$(B\&A\&B \to B\&A) \to A\&B \to (B\&A\&B \to B\&A)$$

$$A\&B \rightarrow B\&A\&B \rightarrow B\&A$$

$$(\alpha \to \beta) \to (\alpha \to \beta \to \gamma) \to (\alpha \to \gamma)$$

$$[\alpha := A \& B, \beta := B \& A \& B, \gamma := B \& A]$$

$$(A\&B \rightarrow B\&A\&B) \rightarrow (A\&B \rightarrow B\&A\&B \rightarrow B\&A) \rightarrow (A\&B \rightarrow B\&A)$$

3.14. Modus Ponens (3.9)и(3.13)

$$(A\&B \rightarrow B\&A\&B \rightarrow B\&A) \rightarrow (A\&B \rightarrow B\&A)$$

3.15. Modus Ponens (3.12) и (3.14)

$$A\&B \rightarrow B\&A$$

$$4. \ \vdash A \lor B \to B \lor A$$

$$\beta \to \alpha \lor \beta \ [\alpha := B, \beta := A]$$

$$A \to B \vee A$$

4.2. по схеме аксиомы (6)

$$\alpha \to \alpha \vee \beta \ [\alpha := B, \beta := A]$$

$$B \to B \lor A$$

4.3. по схеме аксиомы (8)

$$(\alpha \to \gamma) \to (\beta \to \gamma) \to (\alpha \lor \beta \to \gamma) \ [\alpha := A, \beta := B, \gamma := B \lor A]$$
$$(A \to B \lor A) \to (B \to B \lor A) \to (A \lor B \to B \lor A)$$

4.4. Modus Ponens (4.1) и (4.3)

$$(B \to B \lor A) \to (A \lor B \to B \lor A)$$

4.5. Modus Ponens (4.2) и (4.4)

$$A \lor B \to B \lor A$$

5.
$$A \& \neg A \vdash B$$

- 5.1. по схеме аксиомы (4) $\alpha \& \beta \to \alpha \ [\alpha := A, \beta := \neg A]$
 - $A \ \& \ \neg A \to A$
- 5.2. по схеме аксиомы (5) $\alpha \& \beta \to \beta \ [\alpha := A, \beta := \neg A]$ $A \& \neg A \to \neg A$
- 5.3. по теореме о дедукции $\Gamma, \alpha \vdash \beta \text{ тогда и только тогда, когда } \Gamma \vdash \alpha \to \beta$ $[\alpha := A \ \& \ \neg A, \beta := A] \ \text{и (5.1)}$ $A \ \& \ \neg A \vdash A$
- 5.4. аналогично по теореме о дедукции $[\alpha:=A\ \&\ \neg A,\beta:=\neg A]\ \hbox{и (5.2)}$ $A\ \&\ \neg A\vdash \neg A$
- 5.5. по схеме аксиомы (1) $\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := A, \beta := \neg B]$ $A \to \neg B \to A$
- 5.6. Modus Ponens (5.3) и (5.5) $\neg B \to A$
- 5.7. по схеме аксиомы (1) $\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := \neg A, \beta := \neg B] \\ \neg A \to \neg B \to \neg A$
- 5.8. Modus Ponens (5.4) и (5.7) $\neg B \rightarrow \neg A$
- 5.9. по схеме аксиомы (9) $(\alpha \to \beta) \to (\alpha \to \neg \beta) \to \neg \alpha \ [\alpha := \neg B, \beta := A] \\ (\neg B \to A) \to (\neg B \to \neg A) \to \neg \neg B$
- 5.10. Modus Ponens (5.6) и (5.9) $(\neg B \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg \neg B$
- 5.11. Modus Ponens (5.8) и (5.10) $\neg \neg B$
- 5.12. по схеме аксиомы (10) $\neg\neg\alpha\to\alpha\ [\alpha:=B]$ $\neg\neg B\to B$
- 5.13. Modus Ponens (5.11) и (5.12) $A \ \& \ \neg A \vdash B$

2 Докажите

- 1. $\vdash A \rightarrow \neg \neg A$
 - 1.1. по теореме о дедукции $\Gamma,\alpha \vdash \beta$ тогда и только тогда, когда $\Gamma \vdash \alpha \to \beta$ $[\alpha:=A,\beta:=\neg\neg A]$ достаточно доказать $A \vdash \neg\neg A$
 - 1.2. по схеме аксиомы (1) $\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := A, \beta := \neg A]$ $A \to \neg A \to A$
 - 1.3. по теореме о дедукции $\Gamma,\alpha \vdash \beta \text{ тогда и только тогда, когда } \Gamma \vdash \alpha \to \beta$ $[\alpha:=A,\beta:=\neg A \to A]$ $A \vdash \neg A \to A$
 - 1.4. по ранее доказанному $\alpha \to \alpha \ [\alpha := \neg A]$ $\neg A \to \neg A$
 - 1.5. по схеме аксиомы (9) $(\alpha \to \beta) \to (\alpha \to \neg \beta) \to \neg \alpha \ [\alpha := \neg A, \beta := A] \\ (\neg A \to A) \to (\neg A \to \neg A) \to \neg \neg A$
 - 1.6. Modus Ponens (1.3) и (1.5) $(\neg A \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg \neg A$
 - 1.7. Modus Ponens (1.4) и (1.6) $A \vdash \neg \neg A$
 - 1.8. по теореме о дедукции $\vdash A \to \neg \neg A$
- $2. \neg A, B \vdash \neg (A \& B)$
 - 2.1. по схеме аксиомы (4) $\alpha \ \& \ \beta \to \alpha \ [\alpha := A, \beta := B]$ $A \ \& \ B \to A$
 - 2.2. по схеме аксиомы (1) $\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := \neg A, \beta := A \ \& \ B] \\ \neg A \to A \ \& \ B \to \neg A$
 - 2.3. по теореме о дедукции $\Gamma,\alpha \vdash \beta \text{ тогда и только тогда, когда } \Gamma \vdash \alpha \to \beta$ $[\alpha := \neg A,\beta := A \ \& \ B \to \neg A] \text{ и (2.2)}$ $\neg A \vdash A \ \& \ B \to \neg A$

2.4. по схеме аксиомы (9)
$$(\alpha \to \beta) \to (\alpha \to \neg \beta) \to \neg \alpha \ [\alpha := A \ \& \ B, \beta := A]$$

$$(A \ \& \ B \rightarrow A) \rightarrow (A \ \& \ B \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg (A \ \& \ B)$$

2.5. Modus Ponens (2.1)
$$\mu$$
 (2.4)
 $(A \& B \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg (A \& B)$

2.6. Modus Ponens (2.3) и (2.5)
$$\neg A, B \vdash \neg (A \& B)$$

3.

4.
$$A, \neg B \vdash \neg (A \rightarrow B)$$

4.1. по схеме аксиомы (1)
$$\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := A, \beta := A \to B]$$

$$A \to (A \to B) \to A$$

4.2. по теореме о дедукции
$$\Gamma, \alpha \vdash \beta \text{ тогда и только тогда, когда } \Gamma \vdash \alpha \to \beta$$

$$[\alpha:=A,\beta:=(A\to B)\to A] \ \text{и} \ (4.1)$$
 $A\vdash (A\to B)\to A$

4.3. по ранее доказанному

$$\alpha \to \alpha \ [\alpha := A \to B]$$

 $(A \to B) \to A \to B$

4.4. по схеме аксиомы (2)

$$\begin{split} &(\alpha \to \beta) \to (\alpha \to \beta \to \gamma) \to (\alpha \to \gamma) \\ &[\alpha := (A \to B), \beta := A, \gamma := B] \\ &((A \to B) \to A) \to ((A \to B) \to A \to B) \to ((A \to B) \to B) \end{split}$$

4.5. Modus Ponens (4.2) и (4.4)

$$((A \to B) \to A \to B) \to ((A \to B) \to B)$$

4.6. Modus Ponens (4.3) и (4.5)

$$(A \to B) \to B$$

4.7. по схеме аксиомы (1)

$$\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := \neg B, \beta := A \to B]$$

 $\neg B \to (A \to B) \to \neg B$

4.8. по теореме о дедукции

$$\Gamma, \alpha \vdash \beta$$
 тогда и только тогда, когда $\Gamma \vdash \alpha \to \beta$ $[\alpha := \neg B, \beta := (A \to B) \to \neg B]$ и (4.7) $\neg B \vdash (A \to B) \to \neg B$

4.9. по схеме аксиомы (9)

$$(\alpha \to \beta) \to (\alpha \to \neg \beta) \to \neg \alpha \ [\alpha := A \to B, \beta := B]$$
$$((A \to B) \to B) \to ((A \to B) \to \neg B) \to \neg (A \to B)$$

- 4.10. Modus Ponens (4.6) μ (4.9) $((A \to B) \to \neg B) \to \neg (A \to B)$
- 4.11. Modus Ponens (4.8) и (4.10) $A, \neg B \vdash \neg (A \rightarrow B)$
- 5. $\neg A, B \vdash A \rightarrow B$
 - 5.1. по схеме аксиомы (1) $\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := \neg A, \beta := A] \\ \neg A \to A \to \neg A$
 - 5.2. по теореме о дедукции $\Gamma,\alpha \vdash \beta$ тогда и только тогда, когда $\Gamma \vdash \alpha \to \beta$ $[\alpha:=\neg A,\beta:=A\to \neg A]$ и (5.1) $\neg A \vdash A\to \neg A$
 - 5.3. по схеме аксиомы (1) $\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := B, \beta := \neg A]$ $B \to \neg A \to B$
 - 5.4. по теореме о дедукции $\Gamma,\alpha \vdash \beta \text{ тогда и только тогда, когда } \Gamma \vdash \alpha \to \beta$ $[\alpha:=B,\beta:=\neg A \to B] \text{ и (5.3)}$ $B \vdash \neg A \to B$
 - 5.5. по схеме аксиомы (1) $\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := \neg A \to B, \beta := A] \\ (\neg A \to B) \to A \to (\neg A \to B)$
 - 5.6. Modus Ponens (5.4) и (5.5) $A \rightarrow \neg A \rightarrow B$
 - 5.7. по схеме аксиомы (2) $(\alpha \to \beta) \to (\alpha \to \beta \to \gamma) \to (\alpha \to \gamma)$ $[\alpha := A, \beta := \neg A, \gamma := B]$ $(A \to \neg A) \to (A \to \neg A \to B) \to (A \to B)$
 - 5.8. Modus Ponens (5.2) и (5.7) $(A \rightarrow \neg A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow B)$
 - 5.9. Modus Ponens (5.6) и (5.8) $A \to B$

3 Докажите

1.

$$2. \vdash (A \rightarrow B) \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg A)$$

- 2.1. по теореме о дедукции
 - $\Gamma, \alpha \vdash \beta$ тогда и только тогда, когда $\Gamma \vdash \alpha \to \beta$

$$[\alpha := A \to B, \beta := \neg B \to \neg A]$$

Достаточно доказать $A \to B \vdash \neg B \to \neg A$

2.2. по схеме аксиомы (9)

$$(\alpha \to \beta) \to (\alpha \to \neg \beta) \to \neg \alpha \ [\alpha := A, \beta := B \\ (A \to B) \to (A \to \neg B) \to \neg A$$

2.3. по теореме о дедукции

$$\Gamma, \alpha \vdash \beta$$
тогда и только тогда, когда $\Gamma \vdash \alpha \to \beta$

$$[\alpha := A \to B, \beta := (A \to \neg B) \to \neg A]$$

$$A \to B \vdash (A \to \neg B) \to \neg A$$

2.4. по схеме аксиомы (1)

$$\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := \neg B, \beta := A]$$

 $\neg B \to A \to \neg B$

2.5. по схеме аксиомы (1)

$$\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := (A \to \neg B) \to \neg A, \beta := \neg B]$$
$$((A \to \neg B) \to \neg A) \to \neg B \to ((A \to \neg B) \to \neg A)$$

2.6. Modus Ponens (2.3) и (2.5)

$$\neg B \to (A \to \neg B) \to \neg A$$

2.7. по схеме аксиомы (2)

$$(\alpha \to \beta) \to (\alpha \to \beta \to \gamma) \to (\alpha \to \gamma)$$

$$[\alpha := \neg B, \beta := A \rightarrow \neg B, \gamma := \neg A]$$

$$(\neg B \to A \to \neg B) \to (\neg B \to (A \to \neg B) \to \neg A) \to (\neg B \to \neg A)$$

2.8. Modus Ponens (2.4)и(2.7)

$$(\neg B \to (A \to \neg B) \to \neg A) \to (\neg B \to \neg A)$$

2.9. Modus Ponens (2.6) и (2.8)

$$A \to B \vdash \neg B \to \neg A$$

3.

4.

5.

- 6. $\vdash A\&B \rightarrow A \lor B$
 - 6.1. по схеме аксиомы (4)

$$\alpha \& \beta \to \alpha \ [\alpha := A, \beta := B]$$

 $A\&B \to A$

6.2. по схеме аксиомы (2)

$$(\alpha \to \beta) \to (\alpha \to \beta \to \gamma) \to (\alpha \to \gamma) [\alpha := A \& B, \beta := A, \gamma := A \lor B]$$
$$(A \& B \to A) \to (A \& B \to (A \to A \lor B)) \to (A \& B \to A \lor B)$$

- 6.3. Modus Ponens (6.1) и (6.2) $(A\&B \to (A \to A \lor B)) \to (A\&B \to A \lor B)$
- 6.4. по схеме аксиомы (6) $\alpha \to \alpha \vee \beta \ [\alpha := A, \beta := B]$ $A \to A \vee B$
- 6.5. по схеме аксиомы (1) $\alpha \to \beta \to \alpha \ [\alpha := A \to A \lor B, \beta := A \& B] \\ (A \to A \lor B) \to A \& B \to (A \to A \lor B)$
- 6.6. Modus Ponens (6.4) и (6.5) $A\&B \to (A \to A \lor B)$
- 6.7. Modus Ponens (6.6) и (6.3) $A\&B \to A \lor B$