

Семантика левых 2.0"

Синтаксическая
эквивалентность

$$\varphi \equiv \varphi$$

$\uparrow \downarrow$

$$\varphi \vdash \varphi$$

$$\varphi \vdash \varphi$$

1)

а)

$$\varphi \rightarrow \varphi, \varphi \vdash \varphi$$

$$\neg \varphi \vdash \neg \varphi$$

11, 12, 4

$$\varphi \rightarrow \varphi, \varphi \vdash \neg \varphi \vee \varphi; \varphi \rightarrow \varphi, \neg \varphi \vdash \neg \varphi \vee \varphi; \vdash \varphi \vee \neg \varphi$$

32

$$\varphi \rightarrow \varphi \equiv \neg \varphi \vee \varphi$$

$$\neg \varphi \vee \varphi \equiv \varphi \rightarrow \varphi$$

$$\Gamma, \varphi \vdash \varphi, \Gamma, \neg \varphi \vdash \varphi; \vdash \varphi \vee \neg \varphi$$

$$\Gamma \vdash \varphi$$

Закрывающее правило

$$\varphi \vdash \varphi$$

$$\neg \varphi \vdash \neg \varphi$$

$$10 \quad \neg \varphi, \varphi \vdash \varphi, \neg \varphi, \varphi \vdash \neg \varphi$$

$$\neg \varphi, \varphi \vdash \perp$$

9, 11, 12

$$\neg \varphi \vee \varphi, \neg \varphi, \varphi \vdash \varphi$$

$$\neg \varphi \vee \varphi, \neg \varphi \vdash \varphi \rightarrow \varphi; \neg \varphi \vee \varphi, \varphi \vdash \varphi \rightarrow \varphi; \vdash \varphi \rightarrow \varphi$$

$$6 \quad \neg \varphi \vee \varphi \equiv \varphi \rightarrow \varphi$$

$$5) \quad \varphi \wedge \varphi \equiv \varphi$$

аксиома

$$\varphi \wedge \varphi \vdash \varphi \wedge \varphi$$

$$\text{Зам 2} \quad \frac{\varphi \wedge \varphi \vdash \varphi \wedge \varphi}{\varphi \wedge \varphi \vdash \varphi}$$

аксиома

$$\varphi \vdash \varphi; \varphi \vdash \varphi$$

$$\text{1} \quad \frac{\varphi \vdash \varphi; \varphi \vdash \varphi}{\varphi \vdash \varphi \wedge \varphi}$$

$$\text{1} \quad \frac{\varphi \vdash \varphi; \varphi \vdash \varphi}{\varphi, \varphi \vdash \varphi; \varphi, \varphi \vdash \varphi} \text{11, 12}$$

$$6) \quad \neg(\varphi \wedge \psi) \equiv (\neg\varphi) \vee (\neg\psi)$$

$$\varphi, \psi \vdash \varphi \wedge \psi \quad \text{1}$$

$$\neg(\varphi \wedge \psi) \vdash \neg(\varphi \wedge \psi)$$

$$\text{11, 12} \quad \frac{\neg(\varphi \wedge \psi), \varphi, \psi \vdash \varphi \wedge \psi; \neg(\varphi \wedge \psi), \varphi, \psi \vdash \neg(\varphi \wedge \psi)}{\neg(\varphi \wedge \psi), \varphi, \psi \vdash \perp} \text{10, 12}$$

$$\neg(\varphi \wedge \psi), \varphi, \psi \vdash \perp$$

$$\neg(\varphi \wedge \psi), \varphi \vdash (\neg\psi) \quad \text{9}$$

$$\neg\varphi \vdash \neg\varphi$$

$$\neg(\varphi \wedge \psi), \varphi \vdash (\neg\varphi) \vee (\neg\psi); \neg(\varphi \wedge \psi), \neg\varphi \vdash (\neg\varphi) \vee (\neg\psi) \quad \text{4, 11, 12}$$

9, 12

$$\neg(\varphi \wedge \psi) \vdash (\neg\varphi) \vee (\neg\psi)$$

φ -оп
 φ -нел
 χ -нел

Исчисление Гильбертовского типа

Аксиомы

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

МР (правило вывода)

(редуктивное правило, редуктивный вывод)

$$\frac{\varphi, \varphi \rightarrow \varphi}{\varphi}$$

По к.т.

2. а) $\vdash \varphi \rightarrow \varphi$

1. 2. $(\varphi \rightarrow (\varphi \rightarrow \varphi)) \rightarrow ((\varphi \rightarrow (\varphi \rightarrow \varphi)) \rightarrow \varphi) \rightarrow$
 $(\varphi \rightarrow \varphi)$

2. 1. $\varphi \rightarrow (\varphi \rightarrow \varphi)$

3. МР (1, 2). $(\varphi \rightarrow (\varphi \rightarrow \varphi)) \rightarrow \varphi \rightarrow (\varphi \rightarrow \varphi)$

4. 1. $\varphi \rightarrow ((\varphi \rightarrow \varphi) \rightarrow \varphi)$

5. МР (3, 4) $\varphi \rightarrow \varphi$

Теорема о связях по к.т.:

$\varphi_1 \rightarrow (\varphi_2 \rightarrow (\varphi_n \rightarrow \varphi))$

тогда и только тогда, когда

$\{\varphi_1, \dots, \varphi_n\} \vdash \varphi$

5) $\varphi \rightarrow (\varphi \rightarrow (\varphi \wedge \varphi))$

$\varphi \wedge \varphi$

0. φ, φ

1. 3. $(\varphi \rightarrow \varphi) \rightarrow ((\varphi \rightarrow \varphi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \varphi \wedge \varphi))$

2. 0. $\varphi \rightarrow \varphi$

3. МР $(\varphi \rightarrow \varphi) \rightarrow (\varphi \rightarrow (\varphi \wedge \varphi))$

4. 1. $\varphi \rightarrow (\varphi \rightarrow \varphi)$

5. МР (0, 4) $\varphi \rightarrow \varphi$

6. МР (3, 5) $\varphi \rightarrow (\varphi \wedge \varphi)$

7. МР (0, 6) $\varphi \wedge \varphi$

Резолюция:

$$D_1 = \tilde{D}_1 \vee A$$

$$D_2 = \tilde{D}_2 \vee \bar{A}$$

$$\text{res}_A (D_1, D_2) = \tilde{D}_1 \vee \tilde{D}_2$$

$$\text{res} (A, \bar{A}) = 0 \quad \uparrow \text{резолвента}$$

$$D_1, \dots, D_n \vdash$$

$$\varphi_1, \dots, \varphi_n \vdash \varphi$$

$$\varphi_1, \dots, \varphi_n, \neg \varphi \vdash$$

3. a) $A \rightarrow (B \rightarrow C), C \wedge D \rightarrow E, \bar{F} \rightarrow D \wedge \bar{E} \vdash A \rightarrow (B \rightarrow F)$

Переводим каждую формулу в ДНФ

$$A \rightarrow (B \rightarrow C) \equiv \bar{A} \vee \bar{B} \vee C$$

$$C \wedge D \rightarrow E \equiv \overline{C \wedge D} \vee E \equiv \bar{C} \vee \bar{D} \vee E$$

$$\bar{F} \rightarrow D \wedge \bar{E} \equiv \underline{F \vee D \wedge \bar{E}} \equiv (F \vee D) \wedge (F \vee \bar{E})$$

$$A \rightarrow (B \rightarrow F) \equiv \bar{A} \vee \bar{B} \vee F \equiv \underline{A \wedge B \wedge \bar{F}}$$

$$S = \{ \underset{\textcircled{1}}{\bar{A} \vee \bar{B} \vee C}, \underset{\textcircled{2}}{\bar{C} \vee \bar{D} \vee E}, \underset{\textcircled{3}}{F \vee D}, \underset{\textcircled{4}}{F \vee \bar{E}}, \underset{\textcircled{5}}{A \wedge B \wedge \bar{F}} \}$$

$$\text{res} (1, 2) = \bar{A} \vee \bar{B} \vee \bar{D} \vee E \textcircled{6}$$

$$\text{res} (3, 4) = D \textcircled{7}$$

$$\text{res}(4, 7) = \bar{E} \text{ (10)}$$

$$\text{res}(8, 5) = \bar{B} \vee \bar{D} \vee \bar{F} \text{ (11)}$$

$$\text{res}(11, 6) = \bar{D} \vee E \text{ (12)}$$

$$\text{res}(12, 9) = E \text{ (13)}$$

$$\text{res}(13, 10) = 0$$

→ Значит, резолютивная
противоположная
⇒ отсутствие доказательств

$$\delta) \neg A \vee C, C \rightarrow B, B \rightarrow A \vdash A \rightarrow (B \rightarrow C)$$

кнф:

$$\neg A \vee C \equiv \bar{A} \vee C$$

$$C \rightarrow B \equiv \bar{C} \vee B$$

$$B \rightarrow A \equiv \bar{B} \vee A$$

$$\overline{A \rightarrow (B \rightarrow C)} \equiv \overline{\bar{A} \vee \bar{B} \vee C} \equiv A \wedge B \wedge \bar{C}$$

$$\text{res}(A \vee B, \bar{A} \vee \bar{B}) = B \vee \bar{B}$$

$$\text{res}(A \vee B, \bar{A} \vee \bar{B}) = A \vee \bar{A}$$

$$S = \{ \bar{A} \vee C \text{ (1)}, \bar{C} \vee B \text{ (2)}, \bar{B} \vee A \text{ (3)}, A \text{ (4)}, B \text{ (5)}, \bar{C} \text{ (6)} \}$$

$$\text{res}(1, 6) = \bar{A} \text{ (7)}$$

$$\text{res}(7, 4) = 0$$

кр:

метода - исчисления

и

исчисление суждений
(+ резолюция)