

Задание 7. Выводимость и существование модели.

1. Докажите (используя только правило импликации), что:
из формул p, q выводимы формулы $p \wedge q, p \vee q, p \rightarrow q$;
из формул $p, \neg q$ выводимы формулы $\neg(p \wedge q), p \vee q, \neg(p \rightarrow q)$;
из формул $\neg p, q$ выводимы формулы $\neg(p \wedge q), p \vee q, p \rightarrow q$;
из формул $\neg p, \neg q$ выводимы формулы $\neg(p \wedge q), \neg(p \vee q), p \rightarrow q$.
2. Докажите, что для любой формулы ЛВ $\varphi = \varphi(p_1, \dots, p_n)$ и любых $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ из $\{\text{И}, \text{Л}\}$ справедливо $p_1^{\alpha_1}, \dots, p_n^{\alpha_n} \vdash \varphi^\beta$, где $\varphi^{\text{И}} = \varphi$, $\varphi^{\text{Л}} = \neg\varphi$, и $\beta = \varphi(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$.
3. Докажите, что любая тавтология выводима из основных тавтологий с использованием только правила импликации.
4. Пусть T — теория Хенкина счетной сигнатуры σ_C , $C = \{c_0, c_1, \dots\}$, M — множество всех термов сигнатуры σ_C , не содержащих переменных, и $s \sim t$ означает $T \vdash s = t$. Докажите, что \sim — эквивалентность на M такая, что:
если $s_1 \sim t_1, \dots, s_n \sim t_n$, и $T \vdash P(s_1, \dots, s_n)$, то $T \vdash P(t_1, \dots, t_n)$;
если $s_1 \sim t_1, \dots, s_n \sim t_n$, то $f(s_1, \dots, s_n) \sim f(t_1, \dots, t_n)$
5. Докажите, что любое непротиворечивое множество предложений имеет модель.