

Задача по математической логике

Доказать в исчислении высказываний (буквы обозначают произвольные формулы):

$$\neg((X \& Y) \& \neg Z) \vdash (\neg(\neg X \rightarrow \neg Y) \vee (Y \rightarrow Z))$$

Решение.

Преобразуем левую формулу, используя определение конъюнкции

$$\varphi \& \psi \equiv \neg(\varphi \rightarrow \neg\psi):$$

$$\neg((X \& Y) \& \neg Z) = \neg(\neg(X \rightarrow \neg Y) \& \neg Z) = \neg\neg(\neg(X \rightarrow \neg Y) \rightarrow \neg\neg Z).$$

Преобразуем правую формулу, используя определение дизъюнкции

$$\varphi \vee \psi \equiv \neg\varphi \rightarrow \psi:$$

$$(\neg(\neg X \rightarrow \neg Y) \vee (Y \rightarrow Z)) = \neg\neg(\neg X \rightarrow \neg Y) \rightarrow (Y \rightarrow Z)$$

Следовательно, необходимо доказать:

$$\neg\neg(\neg(X \rightarrow \neg Y) \rightarrow \neg\neg Z) \vdash \neg\neg(\neg X \rightarrow \neg Y) \rightarrow (Y \rightarrow Z).$$

Согласно теореме дедукции, если $\Gamma, A \vdash B$, то $\Gamma \vdash A \rightarrow B$. Поэтому достаточно доказать, что $\neg\neg(\neg(X \rightarrow \neg Y) \rightarrow \neg\neg Z), \neg\neg(\neg X \rightarrow \neg Y), Y \vdash Z$, а затем дважды применить теорему дедукции.

Следовательно, будем доказывать, что из гипотез $\neg\neg(\neg(X \rightarrow \neg Y) \rightarrow \neg\neg Z)$, $\neg\neg(\neg X \rightarrow \neg Y)$ и Y выводимо Z .

1	$\neg\neg(\neg(X \rightarrow \neg Y) \rightarrow \neg\neg Z)$	гипотеза 1
2	$\neg\neg(\neg(X \rightarrow \neg Y) \rightarrow \neg\neg Z) \rightarrow (\neg(X \rightarrow \neg Y) \rightarrow \neg\neg Z)$	секвенция 3
3	$\neg(X \rightarrow \neg Y) \rightarrow \neg\neg Z$	modus ponens для 1,2
4	$\neg\neg(\neg X \rightarrow \neg Y)$	гипотеза 2
5	$\neg\neg(\neg X \rightarrow \neg Y) \rightarrow (\neg X \rightarrow \neg Y)$	секвенция 3
6	$\neg X \rightarrow \neg Y$	modus ponens для 4,5
7	Y	гипотеза 3
8	$(\neg X \rightarrow \neg Y) \rightarrow (Y \rightarrow X)$	секвенция 6
9	$Y \rightarrow X$	modus ponens для 6,8
10	X	modus ponens для 7,9
11	$X \rightarrow (\neg\neg Y \rightarrow \neg(X \rightarrow \neg Y))$	секвенция 8
12	$\neg\neg Y \rightarrow \neg(X \rightarrow \neg Y)$	modus ponens для 10,11
13	$Y \rightarrow \neg\neg Y$	секвенция 4

14	$Y \rightarrow \neg(X \rightarrow \neg Y)$	секвенция 1 для 13, 12
15	$\neg(X \rightarrow \neg Y)$	modus ponens для 7,14
16	$\neg\neg Z$	modus ponens для 15,3
17	$\neg\neg Z \rightarrow Z$	секвенция 3
18	Z	modus ponens для 16,17