

Выведите в исчислении предикатов или предоставьте оценку, в которой формула не выполняется:

1.  $\forall xP(x) \vee \exists x\neg P(x)$
2.  $\forall x\exists y(P(x) \rightarrow P(y))$
3.  $(\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))) \rightarrow \neg Q(y) \rightarrow \neg P(y)$
4.  $Q(x) \rightarrow \exists y(P(y) \rightarrow \exists xQ(x))$
5.  $\forall x\forall y(P(x) \rightarrow P(y)) \rightarrow \exists xP(x) \rightarrow \forall xP(x)$
6.  $\exists y\forall x(P(x) \rightarrow P(y))$

Подсказка словами, как вывести первый пункт (слов много, чтобы было понятнее, какой ход мысли, а не потому что это сложно). Видно, что нельзя написать программу, которая бы выдавала для произвольного предиката  $P$  свидетельство его общезначимости или необщезначимости, а значит, это доказательство неконструктивное и надо пользоваться аксиомой 11: либо  $P$  выполняется для всех, либо неправда, что  $P$  выполняется для всех. Покажем, что требуемую формулу можно вывести для обоих случаев (A8). В первом случае всё доказано (A6); во втором случае хотим показать, что существует  $x$ , на котором не выполняется  $P$  (формула:  $\neg\forall xP(x) \rightarrow \exists x\neg P(x)$ ). Это снова само по себе неконструктивное высказывание, потому что из знания необщезначимости формулы не следует конкретный контрпример. Воспользуемся снятием двойного отрицания и сведём задачу к демонстрации того, что не может быть  $\neg\exists x\neg P(x)$ . Действительно, у нас образовался противоречивый контекст:  $\neg\forall xP(x)$ , как мы знаем, несовместим с  $\neg\exists x\neg P(x)$ , а значит, надо (A10) найти какое-то высказывание  $W$  такое, что из контекста выводимо и оно, и его отрицание ( $\neg\forall xP(x) \vdash (\neg\exists x\neg P(x) \rightarrow W) \rightarrow (\neg\exists x\neg P(x) \rightarrow \neg W) \rightarrow \neg\neg\exists x\neg P(x)$ ). Возьмём, например,  $W = \forall x.P(x)$ , потому что тогда вторую скобку легко доказать: достаточно взять посылку из контекста. Тогда нужно доказать  $\neg\exists x\neg P(x) \rightarrow \forall x.P(x)$ . По правилу Бернайса, для этого достаточно показать  $\neg\exists y\neg P(y) \rightarrow P(a)$  для какого-то  $a$ . Но это опять неконструктивное высказывание. Разберём тогда, выполняется ли  $P(a)$ . Если да, то всё хорошо. Если нет, то имеем  $\neg P(a)$ . Если так, то имеем, по лемме 13, ещё и  $\exists x\neg P(x)$ . Но также в контексте есть  $\neg\exists y\neg P(y)$ , а значит, можно вывести что угодно (A9).