

ML 32. Пусть сигнатура содержит только одноместные предикатные символы. Покажите, что:

- всякая выполнимая формула, содержащая n предикатных символов, выполнима и в интерпретации, в носителе которой не более 2^n элементов;
- существует алгоритм, проверяющий выполнимость таких формул.

ML 33. Приведите пример формулы, которая истинна во всех интерпретациях с конечным носителем, но не является общезначимой.

ML 34. Докажите общезначимость следующих формул при помощи алгоритма сказанного на лекции (перейти к отрицанию, привести к предваренной форме применить сколемизацию и воспользоваться теоремой Эрбрана):

- $\forall x P(x) \rightarrow \exists x P(x)$;
- $\forall x \forall y P(x, y) \rightarrow \forall y \exists x P(x, y)$;
- $(\exists x (P(x) \rightarrow Q(x))) \rightarrow (\forall x P(x) \rightarrow \exists x Q(x))$;
- $(\forall x P(x) \rightarrow \exists x Q(x)) \rightarrow (\exists x (P(x) \rightarrow Q(x)))$;
- $\exists x (A(c, x) \rightarrow A(x, d))$.

ML 35. Докажите корректность секвенциального исчисления.

ML 36. Покажите, что следующие формулы выводимы в исчислении секвенций (формула φ выводима, если выводима $\vdash \varphi$):

- $\forall x P(x) \rightarrow \exists x P(x)$;
- $\forall x \forall y P(x, y) \rightarrow \forall y \exists x P(x, y)$;
- $(\exists x (P(x) \rightarrow Q(x))) \rightarrow (\forall x P(x) \rightarrow \exists x Q(x))$;
- $(\forall x P(x) \rightarrow \exists x Q(x)) \rightarrow (\exists x (P(x) \rightarrow Q(x)))$;
- $\exists x (A(c, x) \rightarrow A(x, d))$.

ML 22. Задача Поста состоит в следующем: есть доминошки n видов $\left[\begin{smallmatrix} s_1 \\ t_1 \end{smallmatrix} \right], \dots, \left[\begin{smallmatrix} s_n \\ t_n \end{smallmatrix} \right]$, s_i и t_i — конечные строки, есть неограниченный запас доминошек каждого вида, доминошки переворачивать нельзя. Требуется определить, можно ли составить несколько доминошек так, чтобы в верхней и нижней их половине читалась одна и та же строка, такие последовательности доминошек будем называть согласованными. Докажите, что задача Поста алгоритмически неразрешима.

ML 28. Докажите, что для любой вычислимой функции f в любой главной нумерации (главной универсальной функции) $V(n, x)$ существует бесконечное число номеров n , что для любого x выполнено, что $V(n, x) = f(x)$ (при чем $V(n, x)$ не определено тогда и только тогда, когда $f(x)$ не определена).

ML 29. Покажите, что существуют универсальная вычислимая функция, которая не является главной.

ML 30. Пусть $H = \{(n, x) \mid \langle n \rangle(x) \text{ останавливается}\}$. Покажите, что $H \in \Sigma_1$ и любое множество из Σ_1 m -сводится к H .

ML 31. Покажите, что множество номеров алгоритмов, которые не останавливаются ни на одном входе

- лежит в классе Π_1 ;
- любое другое множество из Π_1 m -сводится к этому множеству;
- покажите, что это множество не лежит в Σ_1 .