

Математическая логика

Практика 7, 8

19/04/2018

Общезначимые формулы логики предикатов

Разминка. Будут ли корректны следующие подстановки терма τ вместо x в формулу φ :

- $\tau = f(x, y), \varphi = \forall y \neg P(x, y) \wedge Q(x, z)$
- $\tau = g(y, z), \varphi = P(x, y) \rightarrow \exists x \neg Q(x)$

ПНФ и сколемизация. Напомним некоторые полезные общезначимые формулы.

$$\begin{aligned}\neg\forall x\varphi &\leftrightarrow \exists x\neg\varphi \\ \neg\exists x\varphi &\leftrightarrow \forall x\neg\varphi\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\forall x\varphi(x) \wedge \forall x\psi(x) &\leftrightarrow \forall x(\varphi(x) \wedge \psi(x)) \\ \exists x\varphi(x) \vee \exists x\psi(x) &\leftrightarrow \exists x(\varphi(x) \vee \psi(x))\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\exists x\varphi(x) \wedge \psi &\leftrightarrow \exists x(\varphi(x) \wedge \psi), \quad x \notin FV(\psi) \\ \forall x\varphi(x) \vee \psi &\leftrightarrow \forall x(\varphi(x) \vee \psi), \quad x \notin FV(\psi)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\exists x\varphi(x) \rightarrow \psi &\leftrightarrow \forall x(\varphi(x) \rightarrow \psi), \quad x \notin FV(\psi) \\ \forall x\varphi(x) \rightarrow \psi &\leftrightarrow \exists x(\varphi(x) \rightarrow \psi), \quad x \notin FV(\psi)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\psi \rightarrow \forall x\varphi(x) &\leftrightarrow \forall x(\psi \rightarrow \varphi(x)), \quad x \notin FV(\psi) \\ \psi \rightarrow \exists x\varphi(x) &\leftrightarrow \exists x(\psi \rightarrow \varphi(x)), \quad x \notin FV(\psi)\end{aligned}$$

$$\forall x\varphi(x) \rightarrow \exists x\psi(x) \leftrightarrow \exists x(\varphi(x) \rightarrow \psi(x))$$

Def. Говорят, что предваренная формула является Σ_n -**формулой** если ее кванторная приставка содержит n групп кванторов, причем первыми стоят кванторы существования. Если первыми стоят кванторы всеобщности, то формула является, соответственно, Π_n -**формулой**.

Задания. Постройте ПНФ формул и сколемизируйте результат до Π_1 .

- $\neg\exists x\forall y\exists z\forall uP(x, y, z, u)$
- $\exists x\forall yQ(x, y) \wedge \exists x\forall yR(x, y)$

Вывод из аксиом в исчислении предикатов

В исчислении высказываний у нас с вами было 11 аксиом, которые переключались в исчисление предикатов. Кроме этого, добавились две новые аксиомы:

$$12. \forall x\varphi \rightarrow \varphi(x := \tau)$$

$$13. \varphi(x := \tau) \rightarrow \exists x\varphi$$

От подстановки $x := \tau$ требуется корректность.

Правило *Modus Ponens* все еще работает, однако появляются два новых правила вывода – *правила Бернайса* :

$$\frac{\psi \rightarrow \varphi}{\psi \rightarrow \forall x\varphi} B\forall$$

$$\frac{\varphi \rightarrow \psi}{\exists x\varphi \rightarrow \psi} B\exists$$

Работает *правило обобщения*(*Gen*)

$$\frac{\varphi}{\forall x\varphi} Gen$$

Задания:

- Выведите формулу:

$$\exists x\forall y\varphi \rightarrow \forall y\exists x\varphi$$

- Покажите, что следующие правила допустимы:

$$\frac{\varphi \rightarrow \psi}{\forall x\varphi \rightarrow \forall x\psi}$$

$$\frac{\varphi \rightarrow \psi}{\exists x\varphi \rightarrow \exists x\psi}$$

Домашнее задание

1. Постройте ПНФ формул и сколемизируйте результат до Π_1 :

(a) (1б.) $\exists x\forall yP(x, y) \vee \exists x\forall yQ(x, y)$

(b) (1б.) $\exists x\forall yP(x, y) \rightarrow \exists x\forall yQ(x, y)$

(c) (2б.) $\exists x\forall yP(y) \rightarrow \neg\exists zS(z) \wedge \exists yQ(x, y)$

2. Выведите формулы:

(a) (1б.) $\forall x\varphi \leftrightarrow \neg\exists x\neg\varphi$

(b) (1б.) $\exists x\varphi \leftrightarrow \neg\forall x\neg\varphi$