

Вопрос 1. Логический язык первого порядка. Понятия универса, константы, переменной, функции, терма, предиката. Число всех k -местных предикатов и функций на n -элементном универсе. Синтаксис логического языка первого порядка: описание алфавита, построение переменных, термов и формул, примеры. Понятие подформулы, области действия квантора, связанной и свободной переменной, предложения. Примеры

U – универс (конечный или счетный), являющийся множеством математических объектов.

U^k – k -ая декартова степень множества U , т.е. множество $\{(x_1, \dots, x_n) | x_1 \in U, x_2 \in U, \dots, x_k \in U\}$. Если $|U| = n \Rightarrow |U^k| = n^k$.

k -местная функция f (местность = арность = кол-во аргументов) – произвольное отображение вида $U^k \rightarrow U$, т.е. отображение, ставящее каждому k -местному набору элементов множества U некоторый элемент из U . Общее количество k -местных функций над n элементным универсом равно n^k . Любые константы из универса U – 0-местные функции.

k -местный предикат P (отношение) – произвольное отношение вида $U^k \rightarrow \{0, 1\}$ где 0 и 1 – логические константы. Общее количество k -местных предикат над n элементным множеством равно 2^{n^k} . Логические константы 0 и 1 – 0-местные предикаты.

Пример. $U = \{0, 1, 2, 3, 4\}$, $P(x, y, z) = "x + x + y \text{ делить на } 3"$. $(0, 2, 4) \in P$ или $P(0, 2, 4) = 1$, $(1, 3, 4) \notin P$ или $P(1, 3, 4) = 0$.

Синтаксис логического языка 1 порядка

1. Алфавит языка состоит из трех групп символов:

a. Логические символы – $\&, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow, \neg, \forall, \exists$
логические связи кванторы

b. Вспомогательные символы – $(,), [,]$
скобки

x, y, \dots, z_0 ; $a_1, a_2, \dots, a_n, \dots$; $0, 1$
символы переменных символы констант из универса символы логических констант
(возможно с индексом)

c. Нелогические сигнатуры

$\sigma = \langle P_1, \dots, P_k; f_1, \dots, f_s \rangle$ – заранее незафиксированный набор предикатов и функциональных символов. По умолчанию предполагается, что среди предикатов всегда содержится предикат равенства.

Тип сигнатуры $\tau_\sigma = \langle \nu_1, \dots, \nu_k; \mu_1, \dots, \mu_s \rangle$, где ν_i – арность P_i и μ_j – арность f_j .

2. Правило построения термов (имен)

- Любая константа или переменная из универса U является термой (простейшей термой или именем)
- Если f – имя k -местного функционального символа, а t_1, \dots, t_k – уже построенные термы, то $f(t_1, \dots, t_k)$ – тоже терм

3. Правило построения функций

- Если P – имя k -местного предикатного символа, а t_1, \dots, t_k – уже построенные термы, то $P(t_1, \dots, t_k)$ – атомарная формула
- Если A и B – уже построенные формулы, то $[A \& B]$, $[A \vee B]$, $[A \rightarrow B]$, $[A \leftrightarrow B]$, $\neg A$, $\neg B$ – тоже формулы
 Приоритет операций в порядке уменьшения: скобки, отрицание, конъюнкция, все остальное с равным приоритетом.
- Если A – уже построенная формула, то $(\forall x)A$, $(\exists x)A$ – тоже формулы

Подформула – это любая подряд идущая последовательность символов, которая сама по себе является формулой, т.е. корректно построена по правилам (сама формула также является подформулой).

Пример. $(\exists x)[[x + 2 < 5] \& [3 < x + 2]]$, где $x, 2, 3, 5, x + 2$ – термы; $x + 2 < 5$ и $3 < x + 2$ – атомарные формулы; $x + 2 < 5, 3 < x + 2, [x + 2 < 5] \& [3 < x + 2], (\exists x)[[x + 2 < 5] \& [3 < x + 2]]$ – подформулы; а вот $(\exists x)[x + 2 < 5]$ и $(\exists x)[3 < x + 2]$ – подформулами не являются.

Область действия квантора по переменной x называется подформула непосредственно следующая за символами $(\forall x)$ или $(\exists x)$. Вхождение переменной в формулу называется связанным, если она находится в области действия квантора по данной переменной. В противном случае называется свободным.

Предложением (замкнутой формулой) называется формула, не содержащая свободных вхождений переменных.

Пример. $(\exists x)[P(x)] \vee Q(x)$, где в $P(x)$ x – связанная переменная, а в $Q(x)$ – свободная, т.е. данная формула не является предложением.

$(\forall x)[R(x, y)]$ – незамкнутая формула (не предложение), т.к. x – связанная переменная, а y – свободная.

$(\forall x)[P(x) \vee (\exists y)Q(y)]$ – предложение, обе переменные x и y – связанные.