

Семантика квантифицированных термов может быть определена рекурсивным соотношением

$$[f_m^2 : x] P(x) : \tau(x) \sim f_m^2 ([f_m^2 : x] (P(x) \wedge x \neq z) : \tau(x)) \tau(z),$$

где  $z$  — произвольный элемент характеристического множества предиката  $P$ .

Если характеристическое множество  $P$  состоит из одного элемента, то

$$[f_m^2 : x] P(x) : \tau(x) \sim \tau(z).$$

Общее понятие терма включает в себя понятия элементарного терма и квантифицированного терма и определяется индуктивно:

1) элементарный терм  $\tau$  и квантифицированный терм  $t$  есть термы;

2) если  $t_i, i = 1, \dots, k$ , термы типов  $s_i$  и  $f_n^k \in Fun$  — функциональный символ со схемой функции  $s_1 \times \dots \times s_i \times \dots \times s_k \rightarrow s$ , то  $f(t_1, \dots, t_i, \dots, t_n)$  — терм типа  $s$ ;

3) если  $t(x)$  — терм типа  $s$ ,  $x$  — переменная типа  $s'$ ,  $f_m^2 \in Fun$  — функциональный символ со схемой  $s \times s \rightarrow s$ ,  $P(x)$  — элементарная формула, то  $[f_m^2 : x](P(x)) : t(x)$  есть терм типа  $s$ .

Вхождение переменной  $x$  в подкванторное выражение называется связанным соответствующим квантором, остальные вхождения — свободные и допускают подстановку термов типа  $s$  вместо переменных типа  $s$ . Квантифицированные термы типа *Boolean* с  $f_m^2$ , представляющей конъюнкцию ( $\wedge$ ) или дизъюнкцию ( $\vee$ ), есть кванторы общности и существования. Для них будем использовать специальное (принятое в логике) обозначение:

$\forall x Q(x)$  — квантор общности (по переменной  $x$ );

$\exists x Q(x)$  — квантор существования (по переменной  $x$ ).

Наряду с этими кванторами рассматриваемая нотация допускает кванторы и по другим операциям (в том числе, небулевским), например по сложению, умножению, как было показано выше.

Термы типа *Boolean* являются формулами языка *LS*. В отличие от элементарных формул, они могут включать кванторы, в том числе кванторы общности и существования. Формулы с кванторами (как и вообще термы с кванторами) предназначены для использования только в утверждениях языка *LS* и не используются в конструкциях операторов языка программирования.

Для представления сложных формул языка *LS* предусматриваются иерархические структуры формул, позволяющие получать более ясное представление, ориентированное на пользователя. Вспомогательным понятием для построения иерархической структуры формул является определение функции, имеющее вид