

## Операции квантификации.

*Квантором общности* (или *квантором всеобщности*) называется символ  $\forall$ .

Предикатом  $\forall_{x_1} P(x_1, x_2, \dots, x_n)$  называется предикат  $T(x_2, \dots, x_n)$ , который принимает значение 1 на тех и только тех наборах  $(a_2, \dots, a_n)$ , при которых предикат  $P(x_1, a_2, \dots, a_n)$  - тождественно истинный (относительно переменной  $x_1$ ).

Переход от предиката  $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$  к предикату  $\forall_{x_1} P(x_1, x_2, \dots, x_n)$  называется *навешиванием квантора общности на переменную  $x_1$* .

Заметим, что, по аналогии, операцию навешивания квантора общности можно определить на любую переменную предиката  $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , а не только на первую его переменную.

Из определения следует, что предикатом  $\forall_{x_1} P(x_1, x_2, \dots, x_n)$  является предикат  $T(x_2, \dots, x_n)$ , который принимает значение 0 на тех и только тех наборах  $(b_2, \dots, b_n)$ , при которых предикат  $P(x_1, b_2, \dots, b_n)$  - опровержимый (относительно переменной  $x_1$ ).

**Пример 4.** Пусть  $x \in \mathbb{Z}, y \in \mathbb{Z}$ ,  $R(x, y): (x - 3y > 0)$ .

Предикат  $\forall_x R(x, y) = \forall_x (x - 3y > 0) = T(y)$  является тождественно-ложным, так как для любого  $y_0$  предикат  $x - 3y_0 > 0$  опровержим (например, если  $x_0 = 3y_0 - 1$ , то

$$3y_0 - 1 - 3y_0 > 0 \Leftrightarrow (-1 > 0) = 0.$$

**Пример 5.** Пусть  $x \in \mathbb{R}, y \in \mathbb{R}$ ,  $P(x, y): (x^2 + 2y^4 + 1 > 0)$ .

Предикат  $\forall_y P(x, y) = Q(x)$  является тождественно истинным, т.к. для любого  $x_0$  предикат  $(x_0^2 + 2y^4 + 1 > 0) \equiv 1$  относительно переменной  $y$ .

*Квантором существования* называется символ  $\exists$ .

Предикатом  $\exists_{x_1} P(x_1, x_2, \dots, x_n)$  называется предикат  $F(x_2, \dots, x_n)$ , который принимает значение 1 на тех и только тех наборах  $(a_2, \dots, a_n)$ , при которых предикат  $P(x_1, a_2, \dots, a_n)$  - выполнимый (относительно переменной  $x_1$ ).

Переход от предиката  $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$  к предикату  $\exists_{x_1} P(x_1, x_2, \dots, x_n)$  называется *навешиванием квантора существования на переменную*  $x_1$ .

Заметим, что, по аналогии, операцию навешивания квантора существования можно определить на любую переменную предиката  $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , а не только на первую его переменную.

Из определения следует, что предикатом  $\exists_{x_1} P(x_1, x_2, \dots, x_n)$  является предикат  $F(x_2, \dots, x_n)$ , который принимает значение 0 на тех и только тех наборах  $(b_2, \dots, b_n)$ , при которых предикат  $P(x_1, b_2, \dots, b_n)$  - тождественно-ложный (относительно переменной  $x_1$ ).

**Пример 6.** Пусть  $x \in \mathbb{Z}, y \in \mathbb{Z}$ ,  $R(x, y): (x - 3y > 0)$ .

Предикат  $\exists_x R(x, y) = \exists_x (x - 3y > 0) = F(y)$  является тождественно-истинным, так как для любого  $y_0$  предикат  $x - 3y_0 > 0$  выполним (например, если  $x_0 = 3y_0 + 1$ , то  $3y_0 + 1 - 3y_0 > 0 \Leftrightarrow (1 > 0) = 1$ ).

**Пример 7.** Пусть  $x \in \mathbb{R}, y \in \mathbb{R}$ ,  $P(x, y): (x^2 + 2y^4 + 1 > 0)$ .

Предикат  $\exists_y P(x, y) = Q(x)$  является тождественно истинным, т.к. для любого  $x_0$  предикат  $(x_0^2 + 2y^4 + 1 > 0) \equiv 1$ , а следовательно и выполним относительно переменной  $y$ .

**Пример 8.** Пусть  $x \in \mathbb{N}, y \in \mathbb{N}$ ,  $T(x, y): (1 \div (x + y))$ .

Предикат  $\exists_y T(x, y) = L(x)$  является тождественно ложным, т.к.

для любого  $x_0$   $(1:(x_0 + y)) \equiv 0$  относительно переменной  $y$ , так как для любого  $y_0$   $(1:(x_0 + y_0)) = 0$ .

Так как результатом операции навешивания квантора, применённой к некоторому предикату, является также предикат, то к полученному предикату также может быть применена операция квантификации.

**Пример 9.** Выяснить местность и тип предиката  $P = \forall_x \exists_y (zy = x^2)$  каждый аргумент которого принимает значения из множества  $R$ . Из определения операции навешивания кванторов следует, что предикат  $P$  зависит от переменной  $z$ .

Так как предикат  $y \cdot 0 = 1$  не является выполнимым, следовательно, высказывание  $\exists_y (y \cdot 0 = 1)$  ложно. Значит, предикат  $\exists_y (y \cdot 0 = x)$  не является тождественно истинным предикатом относительно  $x$ , следовательно, высказывание  $\forall_x \exists_y (y \cdot 0 = x)$  ложно, то есть  $P(0)=0$ .

Для произвольного  $x_0$  предикат  $y \cdot 1 = x_0^2$  выполним относительно  $y$  (при  $y = x_0^2$ ), значит, высказывание  $\exists_y (y \cdot 1 = x_0^2)$  истинно. Следовательно, ввиду произвольности  $x_0$ , имеем, что предикат  $\exists_y (y \cdot 1 = x^2)$  - тождественно-истинный (относительно  $x$ ). Но тогда высказывание  $\forall_x \exists_y (y \cdot 1 = x^2)$  истинно, то есть  $P(1) = 1$ .

Т.к.  $P(0) = 0, P(1) = 1$ , то  $P(z)$  – выполнимый и опровержимый предикат.

Если предикатная формула, кроме кванторов, содержит символы булевых функций, но не содержит скобок, то *порядок выполнения действий* такой:  $\forall, \exists, \neg, \wedge, +, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$ . При использовании других

символов булевых функций для определения порядка выполнения действий применяют скобки.

Если множество значений переменной, на которую навесили квантор, конечно, то операции квантификации можно заменить конъюнкцией или дизъюнкцией.

### Теорема о представлении квантора общности через конъюнкцию.

Пусть дан предикат  $P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$ , причём переменная  $x$  принимает конечное множество значений,  $x \in \{a_1, a_2, \dots, a_k\}$ . Тогда операцию навешивания на переменную  $x$  квантора общности можно заменить применением конъюнкции по формуле

$$\forall_x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n) = P(a_1, y_1, \dots, y_n) \cdot P(a_2, y_1, \dots, y_n) \cdot \dots \cdot P(a_k, y_1, \dots, y_n) \quad (1)$$

#### Доказательство.

Возьмём произвольный набор  $(b_1, b_2, \dots, b_n)$ , на котором предикат  $\forall_x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$  принимает значение 1:  $\forall_x P(x, b_1, \dots, b_n) = 1$ . По определению навешивания квантора общности это равносильно тому, что  $P(x, b_1, \dots, b_n) \equiv 1$  относительно переменной  $x$ , то есть  $P(a_1, b_1, \dots, b_n) = 1, P(a_2, b_1, \dots, b_n) = 1, \dots, P(a_k, b_1, \dots, b_n) = 1$ , что, на основании определения конъюнкции, равносильно равенству

$P(a_1, b_1, \dots, b_n) \cdot P(a_2, b_1, \dots, b_n) \cdot \dots \cdot P(a_k, b_1, \dots, b_n) = 1$ . Таким образом доказано, что множество единичных наборов левой и правой части соотношения (1) совпали, а, значит, и доказана теорема. ■

Замечание. Теорема справедлива для любой переменной предиката  $P$ , а не только для переменной  $x$ .

**Пример 9.** Пусть дан  $P(x, y, z)$ ,  $y \in \{1, 2, 3, 4\}$ . Применим теорему о представлении квантора общности через конъюнкцию, используя конечность множества изменений переменной  $y$ :

$$\forall_y P(x, y, z) = P(x, 1, z) \cdot P(x, 2, z) \cdot P(x, 3, z) \cdot P(x, 4, z).$$

Будем называть утверждение **двойственным** к данному утверждению, если оно получено из данного заменой одновременно конъюнк-

ции на дизъюнкцию, дизъюнкции на конъюнкцию, квантора общности на квантор существования, квантора существования на квантор общности, 0 на 1 и 1 на 0.

Сформулируем и докажем теорему, двойственную к теореме о представлении квантора общности через конъюнкцию.

**Теорема о представлении квантора существования через дизъюнкцию.**

Пусть дан предикат  $P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$ , причём переменная  $x$  принимает конечное множество значений,  $x \in \{a_1, a_2, \dots, a_k\}$ . Тогда операцию навешивания на переменную  $x$  квантора существования можно заменить применением дизъюнкции по формуле

$$\exists_x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n) = P(a_1, y_1, \dots, y_n) \vee P(a_2, y_1, \dots, y_n) \vee \dots \vee P(a_k, y_1, \dots, y_n) \quad (2)$$

Доказательство.

Возьмём произвольный набор  $(b_1, b_2, \dots, b_n)$ , на котором предикат  $\exists_x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$  принимает значение 0:  $\exists_x P(x, b_1, \dots, b_n) = 0$ . По определению навешивания квантора существования это равносильно тому, что  $P(x, b_1, \dots, b_n) \equiv 0$  относительно переменной  $x$ , то есть  $P(a_1, b_1, \dots, b_n) = 0, P(a_2, b_1, \dots, b_n) = 0, \dots, P(a_k, b_1, \dots, b_n) = 0$ , что, на основании определения дизъюнкции, равносильно равенству

$P(a_1, b_1, \dots, b_n) \vee P(a_2, b_1, \dots, b_n) \vee \dots \vee P(a_k, b_1, \dots, b_n) = 0$ . Таким образом доказано, что множество нулевых наборов левой и правой части соотношения (2) совпали, а, значит, и доказана теорема. ■

Замечание. Теорема справедлива для любой переменной предиката  $P$ , а не только для переменной  $x$ .

**Пример 10.** Пусть дан  $P(x, y, z)$ ,  $z \in \{1, 2, 3, 4\}$ . Применим теорему о представлении квантора существования через дизъюнкцию, используя конечность множества изменений переменной  $z$ :

$$\forall_y P(x, y, z) = P(x, y, 1) \vee P(x, y, 2) \vee P(x, y, 3) \vee P(x, y, 4).$$

Докажем критерии тождественной истинности и тождественной ложности предикатов.

## Теорема о тождественной истинности предиката.

Предикат  $P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$  является тождественно-истинным тогда и только тогда и только тогда, когда тождественно-истинным является и предикат  $\forall x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$ .

Эту теорему можно записать в виде формулы:

$$P(x, y_1, y_2, \dots, y_n) \equiv 1 \Leftrightarrow \forall x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n) \equiv 1 \quad (3)$$

### Доказательство.

Пусть  $P(x, y_1, y_2, \dots, y_n) \equiv 1$ . Это равносильно тому, что для любого  $x_0$  и для любого набора  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$  выполнено  $P(x_0, a_1, a_2, \dots, a_n) = 1$ , а это, в свою очередь, равносильно тому, что для любого набора  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$  предикат  $P(x, a_1, a_2, \dots, a_n)$  является тождественно-истинным относительно переменной  $x$ , и это равносильно тому, что  $\forall x P(x, a_1, a_2, \dots, a_n) = 1$  на любом наборе  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$ , а это равносильно тому, что предикат  $\forall x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$  является тождественно - истинным. Теорема доказана. ■

## Теорема о тождественной ложности предиката.

Предикат  $P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$  является тождественно-ложным тогда и только тогда и только тогда, когда тождественно-ложным является и предикат  $\exists x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$ .

Эту теорему можно записать в виде формулы:

$$P(x, y_1, y_2, \dots, y_n) \equiv 0 \Leftrightarrow \exists x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n) \equiv 0 \quad (4)$$

### Доказательство.

Пусть  $P(x, y_1, y_2, \dots, y_n) \equiv 0$ . Это равносильно тому, что для любого  $x_0$  и для любого набора  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$  выполнено  $P(x_0, a_1, a_2, \dots, a_n) = 0$ , а это, в свою очередь, равносильно тому, что для любого набора

$(a_1, a_2, \dots, a_n)$  предикат  $P(x, a_1, a_2, \dots, a_n)$  является тождественно-ложным относительно переменной  $x$ , и это равносильно тому, что  $\exists x P(x, a_1, a_2, \dots, a_n) = 0$  на любом наборе  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$ , а это равносильно тому, что предикат  $\exists x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$  является тождественно-ложным. Теорема доказана.

### Вопросы для самопроверки.

- 1) Является ли истинным высказывание  $25 \geq 25$  ?
- 2) Является ли высказыванием предложение, приписываемое Черчиллю: «Демократия – наихудшая форма правления, не считая всех остальных»?
- 3) Совпадает ли определение предиката с определением булевой функции, а если нет, то в чём могут быть отличия?
- 4) Можно ли навесить квантор общности на переменную  $y_n$  предиката  $P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$  ?
- 5) Всегда ли операцию навешивания квантора существования можно заменить применением дизъюнкции?

Ответы:

1. Да

2. Нет, так на этот счёт у различных людей могут быть разные мнения

3. Определение предиката и булевой функции не совпадают, так как у произвольного предиката область определения не обязательно является множеством  $\{0; 1\}$ .

4. Да, квантор можно навесить на любую переменную предиката.

5. Нет.

## Теорема об отрицании кванторов.

Пусть даны предикаты  $\forall x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n), \exists x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)$ .

Тогда, при применении отрицания к этим предикатам, кванторы меняются на двойственные, а отрицание переносится на предикат  $P$ , то есть справедливы формулы (1) и (2).

$$\overline{\forall_x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)} = \exists_x \overline{P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)} \quad (1)$$

$$\overline{\exists_x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)} = \forall_x \overline{P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)} \quad (2)$$

### Доказательство.

Докажем формулу (1).

Возьмём произвольный набор  $(b_1, b_2, \dots, b_n)$ , на котором предикат  $\overline{\forall_x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)}$  принимает значение 0:  $\overline{\forall_x P(x, b_1, \dots, b_n)} = 0$ . Тогда  $\forall_x P(x, b_1, \dots, b_n) = 1$ . Из определения навешивания квантора общности следует, что  $P(x, b_1, \dots, b_n) \equiv 1$  относительно переменной  $x$ . Тогда  $\overline{P(x, b_1, \dots, b_n)} \equiv 0$  относительно переменной  $x$ . Из определения навешивания квантора существования следует, что  $\exists_x \overline{P(x, b_1, \dots, b_n)} = 0$ . Таким образом, получена цепочка равносильных высказываний:

$$\begin{aligned} \overline{\forall_x P(x, b_1, \dots, b_n)} = 0 &\Leftrightarrow \forall_x P(x, b_1, \dots, b_n) = 1 \Leftrightarrow P(x, b_1, \dots, b_n) \equiv 1 \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \overline{P(x, b_1, \dots, b_n)} \equiv 0 \Leftrightarrow \exists_x \overline{P(x, b_1, \dots, b_n)} = 0. \end{aligned}$$

Итак, доказано, что множество нулевых наборов левой и правой части соотношения (1) равны, следовательно, формула (1) доказана.

Подставим в формулу (1) вместо предиката  $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$  его отрицание  $\overline{P(x_1, x_2, \dots, x_n)}$ .

$$\text{Получим } \overline{\forall_x \overline{P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)}} = \exists_x \overline{\overline{P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)}} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \overline{\forall_x \overline{P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)}} = \exists_x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n).$$

Возьмём отрицание от обеих частей последнего равенства.



Получим  $\overline{\forall_x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)} = \overline{\exists_x P(x, y_1, y_2, \dots, y_n)}$ , что совпадает с формулой (2). Теорема доказана. ■

### Пример 1.

а) Записать с помощью кванторов определение того, что числовая последовательность  $\{x_n\}$  является ограниченной;

б) взяв отрицание, получить определение неограниченной числовой последовательности;

в) на основании полученного определения доказать, что последовательность с общим членом  $x_n = \frac{(-1)^n}{2} \cdot n$  является неограниченной.

### Решение.

а) Вспомним определение ограниченной числовой последовательности: числовая последовательность ограничена, если существует положительное число  $C$  такое, что все члены последовательности по модулю не превосходят  $C$ .

Запишем это определение с помощью кванторов.

Последовательность  $\{x_n\}$  является ограниченной:  $\exists_C \forall_n (|x_n| \leq C) (*)$

б) Получим определение неограниченной последовательности, взяв отрицание от (\*):

$$\overline{\exists_C \forall_n (|x_n| \leq C)} = \forall_C \overline{\forall_n (|x_n| \leq C)} = \forall_C \exists_n \overline{(|x_n| \leq C)} = \forall_C \exists_n (|x_n| > C).$$

Получили определение: числовая последовательность неограниченна, если для любого положительного числа  $C$  найдётся член последовательности, по модулю превосходящий  $C$ .

в) На основании полученного определения докажем, что последовательность с общим членом  $x_n = \frac{(-1)^n}{2} \cdot n$  является неограниченной.

Пусть  $C$  – произвольное положительное число. Возьмём  $n=2C+1$ . Тогда  $\frac{n}{2} > C$  и  $|x_n| = \left| \frac{(-1)^n}{2} \cdot n \right| = \frac{n}{2} > C$ . Итак, для произвольного положительного числа  $C$  найден  $n=2C+1$  такой, что  $|x_n| > C$ . Неограниченность последовательности  $x_n = \frac{(-1)^n}{2} \cdot n$  доказана.