

Неплохо и, главное, коротко о предикатах и кванторах

[https://spravochnick.ru/informatika/algebra\\_logiki\\_logika\\_kak\\_nauka/predikaty\\_i\\_kvantory/#kvantory](https://spravochnick.ru/informatika/algebra_logiki_logika_kak_nauka/predikaty_i_kvantory/#kvantory)

1. Прочитать выражения, указать зоны действия кванторов, перечислить связанные и свободные предметные переменные формул:

$\exists x(E(x) \wedge P(x)) \wedge \bar{\exists} x\{[E(x) \wedge P(x)] \wedge \exists y[(x \neq y) \wedge E(y) \wedge P(y)]\}$ , где предикат  $P(x)$  обозначает « $x$  – простое число»,  $E(x)$  – « $x$  – четное число»;

### **Решение.**

*Данное выражение читается следующим образом:*

«Среди всех чисел существует простое число, являющееся чётным, и не существует двух одновременно простых и чётных чисел. »

*Зоны действия кванторов:*

$\exists x$  действует на  $E(x) \wedge P(x)$ ; ранг квантора – 1, т.к. нет подчинённых ему кванторов.

$\bar{\exists} x$  действует на  $\{[E(x) \wedge P(x)] \wedge \exists y[(x \neq y) \wedge E(y) \wedge P(y)]\}$ , ранг квантора – 2, т.к. в подчиненной формуле присутствует ещё один квантор  $\exists y$ .

$\exists y$  действует на  $[(x \neq y) \wedge E(y) \wedge P(y)]$ , ранг квантора равен 1, т.к. нет подчинённых ему кванторов.

*Кванторная глубина формулы*

$\exists x(E(x) \wedge P(x)) \wedge \bar{\exists} x\{[E(x) \wedge P(x)] \wedge \exists y[(x \neq y) \wedge E(y) \wedge P(y)]\}$

будет величина её наибольшего квантора, т.е. в данном случае кванторная глубина формулы равна 2.

### **Для самостоятельного решения:**

$\forall x \forall y (P(x) \wedge P(y) \wedge R(x,y) \rightarrow (x = y))$ , где предикат  $P(x)$  обозначает « $x$  – простое число»,  $R(x,y)$  – « $x$  делится на  $y$ »;

$\forall x (\bar{\exists} y[E(y,z) \rightarrow Q(x,y)]);$

$\forall x (P(x) \rightarrow \exists y (S(y, z) \vee Q)).$

2. Пусть  $D_1$  и  $D_2$  – множества деталей  $d_i$  двух механизмов, предикат  $P(d_i)$  обозначает «деталь  $d_i$  – выполнена из чугуна». Записать на языке логики предикатов следующие высказывания:

– «Все детали первого механизма выполнены из чугуна»;

### **Решение**

Слово «все» в данном высказывании подразумевает использования квантора общности  $\forall$ . Значит, выражение, записанное в терминах логики предикатов будет выглядеть следующим образом:

$$\forall d_i P(d_i), d_i \in D_1$$

$P(d_i)$  – одноместный предикат, т.к. зависит только от одной переменной и принимает значение *истина*, если деталь сделана из чугуна.

– «Все детали второго механизма выполнены из чугуна»;

–

$$\forall d_i P(d_i), d_i \in D_2$$

– «Хотя бы одна деталь, входящая в первый механизм, выполнена из чугуна»;

Слова «хотя бы одна деталь» в данном высказывании подразумевает использования квантора существования  $\exists$ . Другими словами это можно выразить: существуют такие детали или существует деталь или есть хотя бы одна деталь. Значит, выражение, записанное в терминах логики предикатов будет выглядеть следующим образом:

$$\exists d_i P(d_i), d_i \in D_1$$

### **Для самостоятельного решения:**

– «Детали, входящие в оба механизма выполнены из чугуна»;

– «Во втором механизме нет деталей из чугуна»;

– «Хотя бы одна деталь, входящая в какой-нибудь механизм выполнена из чугуна».

3. Дан предикат  $P(x,y)$ , где  $x$  и  $y$  студенты из одной группы:  $P(x,y) = и$ , если  $x$  и  $y$  являются друзьями. Выразить следующие высказывания формулами логики предикатов:

– «Каждый студент имеет хотя бы одного друга в своей группе»;

### **Решение**

$P(x,y)$  – двухместный предикат, т.к. его значение зависит от двух переменных.

«Каждый» подразумевает использование квантора общности, «хотя бы одного» – квантора существования. Следовательно, выражение будет выглядеть так:

$$\forall x \exists y (P(x,y), x \neq y)$$

**Для самостоятельного решения:**

- «По крайней мере один студент не имеет друзей в группе»;
- «По крайней мере один студент является другом для всех студентов группы».

4. Выразить формулами логики предикатов:

- «Существуют люди, не имеющие друзей»;

**Решение**

За  $x$  и  $y$  обозначим людей из множества всех людей.  $P(x,y) = u$ , если  $x$  и  $y$  – друзья. Если немного перефразировать данное утверждение, то можно записать:

«Существуют такие люди  $x$ , для которых НЕ существует ни одного такого человека  $y$ , чтобы  $x$  и  $y$  были друзьями.» Таким образом мы сразу понимаем, какие кванторы нам предстоит использовать. В первом и во втором случае – это кванторы существования, но во втором случае квантор существования будет использоваться с отрицанием.

$$\exists x \exists y P(x,y)$$

**Для самостоятельного решения:**

- «Каждый человек имеет хотя бы одного друга»;
- «Число  $a$  называется пределом числовой последовательности  $\{x_1, x_2, \dots, x_n, \dots\}$ , если для любого  $\varepsilon > 0$  существует номер  $n_\varepsilon$ , зависящий от  $\varepsilon$ , такой что для любого  $n > n_\varepsilon$  выполняется неравенство  $|x_n - a| < \varepsilon$ »;
- «Функция  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  непрерывна в точке  $M'(x_1', x_2', \dots, x_n')$ , если по любому  $\varepsilon > 0$  найдется такое  $\delta > 0$ , что  $|f(x_1, x_2, \dots, x_n) - f(x_1', x_2', \dots, x_n')| < \varepsilon$  лишь только  $|x_1 - x_1'| < \delta, \dots, |x_n - x_n'| < \delta$ ».

5. Снять отрицания над квантором:

$$\forall x (\forall y U(x, y) \rightarrow \exists z V(x, z)).$$

**Решение**

Сначала избавляемся от импликации по формуле  $x \rightarrow y = \bar{x} \vee y$

$$\forall x (\forall y U(x, y) \vee \exists z V(x, z)).$$

Теперь применим закон де Моргана:

$$\forall x (\forall y U(x, y) \wedge \bar{\exists z V(x, z)}).$$

Остаётся избавиться от отрицания над квантором существования. Это делается по

формуле  $\bar{\exists}xP(x) = \forall x \bar{P}(x)$

Получаем:

$$\forall x(\forall yU(x, y) \wedge \forall z\bar{V}(x, z)).$$

**Для самостоятельного решения:**

$$\forall x(\forall yU(x, y) \wedge \exists zV(x, z)).$$

$$\forall x(\forall yU(x, y) \rightarrow \exists zV(x, z) \rightarrow \neg \exists aP(x, a)).$$

$$\forall x(\neg \forall yU(x, y) \rightarrow \neg \exists zV(x, z)).$$

6. Выразить следующие формулы логики предикатов в виде формул логики высказываний, если предметные области  $M_x = \{a, b\}$   $M_y = \{0, 1\}$ :

$$\neg \exists y \forall x P(x, y);$$

**Решение**

Решается данный пример подстановкой в предикаты всех возможных вариантов значений из предметной области, а квантор общности и квантор существования заменяются соответственно на конъюнкцию и дизъюнкцию.

$$P(a, 0)P(b, 0) \vee P(a, 1)P(b, 1)$$

Это обозначает, что в предметной области  $M_y$  существуют такие элементы, что для всех элементов области  $M_x$  значение выражения будет истинным. Т.е. хотя бы одна из конъюнкций должна принять значение истины, а примет она его только в том случае, если оба предиката, входящие в конъюнкцию, будут истинными.

**Для самостоятельного решения:**

$$\neg \forall x \forall y P(x, y);$$

$$\neg \forall x \exists y P(x, y);$$

$$\neg \exists x \exists y P(x, y).$$

7. Указать зоны действия кванторов, ранги кванторов, кванторную глубину формулы, перечислить связанные и свободные предметные переменные формул. Преобразовать формулы к почти нормальному виду и предваренной нормальной форме:

$$\neg \exists x(\forall yP(x, y, z) \rightarrow \forall uQ(x, u));$$

**Решение.**

Зоны действия кванторов:

$\bar{\exists}x$  зона действия  $(\forall yP(x, y, z) \rightarrow \forall uQ(x, u))$ , ранг 2

$\forall y$  зона действия  $P(x, y, z)$ , ранг 1

$\forall u$  зона действия  $Q(x,u)$ , ранг 1

Связанные переменные  $x, y, u$  (потому что они есть в кванторах)

Свободная переменная  $z$ .

Кванторная глубина формулы = 2.

Теперь преобразуем формулу к почти нормальному виду. На человеческом языке это обозначает, что нам нужно избавиться от всего, что не входит в базис отрицание, конъюнкция, дизъюнкция, а так же опустить отрицания на предикаты, т.е. убрать их с кванторов или формулы путём тождественных преобразований.

$$\bar{\exists}x(\forall yP(x,y,z) \rightarrow \forall uQ(x,u)) - \text{изначальная формула.}$$

Избавляемся от импликации (см. задание 5)

$$\bar{\exists}x(\bar{\forall}yP(x,y,z) \vee \forall uQ(x,u));$$

Избавляемся от отрицания над первым квантором, и оно переходит на всю область действия квантора:

$$\forall x(\bar{\forall}yP(x,y,z) \vee \forall uQ(x,u))$$

Избавляемся от отрицания над формулой по закону де Моргана:

$$\forall x(\forall yP(x,y,z) \wedge \bar{\forall}uQ(x,u))$$

Спускаем отрицание с квантора на предикат:

$$\forall x(\forall yP(x,y,z) \wedge \exists u \bar{Q}(x,u))$$

Теперь приведём получившееся выражение к предваренной нормальной форме. Для этого нам нужно вынести все кванторы перед формулой. В данной формуле нет ни одной переменной, которая бы в неё входила как в свободном, так и в связанном виде (переменная  $x$  связана квантором  $\forall x$  в обоих предикатах), поэтому просто выносим кванторы за скобки перед формулой и получаем:

$$\forall x \forall y \exists u (P(x,y,z) \wedge \bar{Q}(x,u))$$

В примере в методичке рассматривается случай, когда переменная входит в формулу, как в свободном, так и в связанном виде, поэтому происходит её замена на другую букву. Обратите внимание на то, как это делается.

**Для самостоятельного решения:**

$$- (\exists xP(x) \rightarrow \forall yQ(y)) \rightarrow R(z);$$

$$- \neg(\exists x \forall yP(x,y) \wedge \exists x \forall yQ(x,y));$$

- $\exists x \forall y (\exists z (P(x,z) \wedge P(y,z)) \rightarrow \exists u R(x,y,u))$ ;
- $\exists x \forall y P(x,y) \vee \bar{\forall} x \exists y Q(x,y)$ ;
- $\neg (\forall x \forall y (\exists z (P(x,z) \wedge Q(y,z))) \rightarrow \exists u R(x,y,u))$ ;
- $\bar{\exists} u P(u) \rightarrow \neg (\forall y \forall u Q(y,u)) \rightarrow \forall x R(x)$ ;
- $\bar{\exists} x (\forall y P(x,y,z) \vee \forall u Q(x,u))$ ;
- $\bar{\forall} x (\exists y P(x,y,z) \rightarrow \exists u Q(x,u))$ .