

П 1. Пусть  $P(x, y) = \langle x \leq y \rangle$  на  $\mathbb{N}$ . Записать следующие предикаты формулами в заданной сигнатуре:

- а)  $\langle x < y \rangle$ ;
- б)  $\langle y = x + 1 \rangle$ ;
- в)  $\langle x = 1 \rangle$ ;
- г)  $\langle x = 2 \rangle$ .

П 2. Пусть  $P(x, y) = \langle x \mid y \text{ (} x \text{ делит } y \text{)} \rangle$  на  $\mathbb{N}$ . Записать следующие предикаты формулами в заданной сигнатуре:

- а)  $\langle x = 1 \rangle$ ;
- б)  $\langle z = \text{НОД}(x, y) \rangle$ ;
- в)  $\langle z = \text{НОК}(x, y) \rangle$ ;
- г)  $\langle x - \text{простое число} \rangle$ .

П 3. Пусть  $P(x)$  произвольный одноместный предикат на  $M$ ,  $Q(x, y) = \langle x = y \rangle$ . Записать следующие предикаты формулами в заданной сигнатуре:

- а)  $\langle \text{существует не менее одного } x, \text{ удовлетворяющего свойству } P \rangle$ ;
- б)  $\langle \text{существует не более одного } x, \text{ удовлетворяющего свойству } P \rangle$ ;
- в)  $\langle \text{существует ровно один } x, \text{ удовлетворяющий свойству } P \rangle$ ;
- г)  $\langle \text{существует не менее двух элементов, удовлетворяющих свойству } P \rangle$ ;
- д)  $\langle \text{существует не более двух элементов, удовлетворяющих свойству } P \rangle$ ;
- е)  $\langle \text{существует ровно два элемента, удовлетворяющих свойству } P \rangle$ .

П 4. Записать следующие рассуждения формулами логики предикатов в подходящей сигнатуре:

***Некоторые из первокурсников знакомы со всеми второкурсниками, а некоторые из второкурсников – спортсмены. Следовательно, какие-то первокурсники знакомы с некоторыми спортсменами.***

П 5. Равносильны ли формулы?

- а)  $F_1 = (\forall x)(A(x) \rightarrow B(x))$ ,  $F_2 = (\forall x)A(x) \rightarrow (\forall x)B(x)$ ;
- б)  $F_2 = (\forall x)A(x) \rightarrow (\forall x)B(x)$ ,  $F_3 = (\exists x)(\forall y)(A(x) \rightarrow B(y))$ ;
- ! в)  $F_4 = (\exists x)(A(x) \rightarrow B(x))$ ,  $F_5 = (\exists x)A(x) \rightarrow (\exists x)B(x)$ .

П 6. Доказать равносильность формул.

- а)  $F_1 = \neg(\exists x)[(\forall y)P(x, y) \rightarrow (\forall z)(P(z, z) \vee Q(z))]$  и  $F_2 = (\forall x)(\forall y)(\exists z)(P(x, y) \& \neg P(z, z) \& \neg Q(z))$ .
- б)  $F_1 = \neg(\forall x)[(\forall y)T(x, y) \rightarrow (\exists z)(T(x, z) \& Q(z))]$  и  $F_2 = (\exists x)(\forall u)(T(x, u) \& \neg Q(u))$ .

П 7. Привести к ПНФ (предваренной нормальной форме):

а)  $(\forall x)A(x) \rightarrow (\forall y)B(y)$  ;

б)  $(\exists x)A(x) \rightarrow (\exists y)C(y)$  ;

в)  $[(\forall x)A(x) \rightarrow (\forall y)B(y)] \vee [(\exists x)A(x) \rightarrow (\exists y)C(y)]$  ;

г)  $(\forall x)P(x, y) \rightarrow (\exists z)[P(y, z) \vee (\forall u)(Q(u) \rightarrow P(z, z))]$  .

П 8. Привести к СНФ (сколемовской нормальной форме):

а)  $(\exists x)[P(x) \& (\forall y)(S(y) \rightarrow T(x, y))]$  ;

б)  $(\forall x)[Q(x) \rightarrow (\exists y)(\forall u)(R(x, y) \& S(y, u))]$  ;

в)  $(\forall x)(\forall y)(\exists z)(\forall u)(\exists v)(L(x, y, z) \& M(z, u, v))$  .

П 9. Доказать, что формула  $G$  не является логическим следствием формул  $F_i$  :

а)  $F_1 = (\exists x)R(x) \rightarrow (\exists x)Q(x)$ ,  $F_2 = \neg Q(a)$ ,  
 $G = (\forall x)\neg R(x)$  .

б)  $F_1 = (\forall x)(\forall y)(R(x, y) \rightarrow R(y, x))$ ,  
 $F_2 = (\forall x)(\forall y)(\forall z)(R(x, y) \& R(y, z) \rightarrow R(x, z))$ ,  $G = (\forall x)R(x, x)$  .

П 10. Записать формулы, соответствующие предложениям, и доказать их нелогичность.

**Каждый первокурсник знаком с кем-либо из студентов второго курса. А некоторые второкурсники – спортсмены. Следовательно, каждый первокурсник знаком с кем-либо из спортсменов.**

П 11. Доказать методом резолюций, что формула  $G$  является логическим следствием формул  $F_i$  :

$F_1 = (\forall x)(P(x) \rightarrow Q(x) \& R(x))$ ,  $F_2 = (\exists x)(P(x) \& T(x))$ ,  
 $G = (\exists x)(R(x) \& T(x))$  .

П 12. Записать формулы, соответствующие предложениям, и доказать методом резолюций их логичность.

**Некоторые пациенты уважают всех докторов. Ни один пациент не уважает знахаря. Следовательно, никакой доктор не является знахарем.**

П 13. Выполнима ли формула  $F$ ? Если нет, используя метод резолюций доказать невыполнимость формулы.

⌘ а)  $F = (\exists x)(\forall y)(Q(x, x) \& \neg Q(x, y))$ .

⌘ б)  $F = (\exists x)(\exists y)(P(x) \& \neg P(y))$ .

⌘ в)  $F = (\exists x)(\forall y)(Q(x, y) \rightarrow (\forall z)R(x, y, z))$ .

П 14. Является ли  $F$  тождественно истинной? Используя отрицание формулы и метод резолюций доказать тождественную истинность формулы.

$$F = (\exists x)(\forall y)Q(x, y) \rightarrow (\forall y)(\exists x)Q(x, y).$$