**Задача 2.** Для данных формул построить таблицу истинностных значений и определить, является ли формула а) общезначимой, б) выполнимой, в) опровержимой, г) невыполнимой.

**2.1.** 
$$(x \to (y \to z)) \to ((x \to y) \to (x \to z)),$$
  
 $\neg ((((x \to y) \to (\neg z \to u)) \to w) \to w) \to (x \to (u \to x),$   
 $(x \lor \neg x) \equiv \neg x, (x \& \neg x) \equiv x.$ 

**2.2.** 
$$(x \to y) \to ((x \to z) \to (x \to yz)),$$
  
 $\neg((x \to y) \to ((x \to (y \to z)) \to (x \to z))),$   
 $(x \to y) \to ((\neg(x \to z) \to (x \to yz)).$ 

**2.3.** 
$$(x \to z) \to ((y \to z) \to (x \equiv (y \to z))), \neg ((xy \to z) \to (x \to (y \to z))), (x \to (y \to z)) \to (\neg (x \to y) \to (x \to z)).$$

**2.4.** 
$$(x \equiv x) \ \forall x \ , \ (x \& x) \equiv x, \ \ (x \lor x) \equiv x, \ \ \neg((x \to (y \to z)) \to (x \& y \to z)), \ (x \lor \neg y) \equiv \neg(x \lor y), \ x \& y \equiv y \& x.$$

**2.5.** 
$$x \lor y \equiv y \lor x$$
,  $x \& y \equiv y \& x$ ,  $((\neg x \to \neg y) \to ((\neg y \to x) \to y))$ ,  $(xy \to z) \to (x \to (\neg (y \to z)))$ .

**2.6.** 
$$(((x \to y) \to (\neg z \to u)) \to w) \to ((w \to x) \to (u \to x)),$$
  $\neg ((x \lor y) \equiv (y \lor x)), \ \neg ((x \& y) \equiv (y \& x)), \ (\neg x \to \neg y) \to ((\neg y \to x) \to \neg y).$ 

**2.7.** 
$$(x \to y) \to ((x \to (y \to z) \to (x \to z)),$$
  $\neg((x \to z) \to ((y \to z) \to (x \equiv (y \to z)))), (x \to (y \to z)) \to (\neg(xy \to z)).$ 

**2.8.** 
$$(x \to y) \to ((y \to z) \to (x \to z), \ \neg((x \to y) \to ((x \to z) \to (x \to yz))), \ (((x \to y) \to (\neg z \to \neg u)) \to \neg w) \to ((w \to x) \to (z \to x)).$$

**2.9.** 
$$(\neg y \to x) \to ((y \to x) \to x),$$
  $\neg ((x \to (y \to z)) \to ((x \to y) \to (x \to z))), \quad x \lor yz \equiv (x \lor y) \& (\neg x \& \neg y).$ 

**2.10.** 
$$(xy \to z) \to (x \to (y \to z)), \ \neg((x \lor x) \equiv x), \ \neg((x \& x) \equiv x), \ x \& \neg(yz) \equiv (xy)z.$$

**2.11.** 
$$(x \to (y \to z)) \to (xy \to z)), \ \neg((\neg y \to x) \to ((y \to x) \to x)), \ (x \to y) \to ((\neg y \to z) \to (\neg x \to z).$$

**2.12.** 
$$(\neg x \to \neg y) \to ((\neg y \to x) \to y), \ \neg((x \to y) \to ((y \to z) \to (x \to z))), \ (x \lor z) \to (\neg(y \to z) \to ((x \lor y) \to z)).$$

**2.13.** 
$$(x \lor yz) \equiv (x \lor y)(x \lor z), \neg ((x \to y) \equiv (\neg y \to \neg x)), (x \to y) \to ((x \to (\neg y \to z)) \to (x \to z)).$$

**2.14.** 
$$(x \lor (y \lor z)) \equiv ((x \lor y) \lor z), \ \neg((x \to y) \equiv (\neg x \lor y)), \ x(\neg y \lor z) \equiv (xy \lor xz).$$

**2.15.** 
$$x \to (y \to x)$$
,  $\neg(\neg x \to (\neg y \to \neg (x \lor y)), \neg(x \lor y) \equiv (x \& \neg y)$ .

**2.16.** 
$$xy \to x$$
,  $\neg(x(y \lor z) \equiv (xy \lor xz))$ ,  $(\neg y \to x) \to ((y \to x) \to \neg x)$ .

**2.17.** 
$$xy \rightarrow y$$
,  $\neg((x(yz) \equiv (xy)z))$ .  $(x \rightarrow y) \equiv (y \rightarrow \neg x)$ .

**2.18.** 
$$x \to (x \lor y), \neg (x(x \lor y) \equiv x). \neg x \equiv \neg \neg \neg x.$$

**2.19.** 
$$y \to (x \lor y), \neg (y \to (x \lor y)), (x \lor (y \lor \neg z)) \equiv ((x \lor y) \lor z).$$

**2.20.** 
$$(x \to y) \equiv (\neg y \to \neg x), \ \neg (x \to (y \to x)), \ x \to (\neg y \to (x \lor y)).$$

**2.21.** 
$$x \equiv \neg x$$
,  $\neg(\neg(x \lor y) \equiv \neg x \& \neg y)$ ,  $((x \lor \neg y) \equiv \neg(x \& y))$ .

**2.22.** 
$$(x\&\neg y) \equiv (\neg x \lor y), \ \neg((x \lor xy) \equiv x), \ xy \rightarrow \neg y.$$

**2.23.** 
$$x(yz) \equiv (xy)z$$
,  $\neg(\neg(x \lor y) \equiv (\neg x \& \neg y))$ ,  $x(x \lor \neg y) \equiv x$ .

**2.24.** 
$$(x \lor xy) \equiv x$$
,  $\neg (x \lor (y \lor z) \equiv (x \lor y) \lor z)$ ,  $xy \to x$ .

**2.25.** 
$$x(x \lor y) \equiv x$$
,  $\neg(x \equiv \neg \neg x)$ ,  $\neg x \lor xy \equiv x$ .

**2.26.** 
$$x(y \lor z) \equiv (xy \lor xz), \neg ((x \& y) \rightarrow y), \neg x \rightarrow (y \rightarrow x).$$

**2.27.** 
$$x \vee \neg x \& y$$
,  $\neg (x \rightarrow (x \vee y))$ ,  $(x \rightarrow \neg y) \equiv (\neg x \vee y)$ .

**2.28.** 
$$(x \lor y) \equiv (\neg x \& \neg y), \ \neg (x \lor \neg y), \ x \rightarrow (\neg x \lor y).$$

**2.29.** 
$$(x\&y) \equiv (\neg x \lor \neg y), \quad \neg (x\&y \to x), \quad \neg x \lor \neg x.$$

**2.30.** 
$$\neg x \to (\neg y \to x \lor y), \ \neg((x \lor yz) \equiv (x \lor y)(x \lor z)), \ y \to x \lor \neg y.$$

**Задача 4.** Построить СДНФ, СКНФ, полином Жегалкина для функции  $f(x_1,x_2,x_3)$ , заданной множеством  $M_1$  десятеричных эквивалентов двоичных наборов, на которых f принимает значение 1.

**4.25.** {0,6,7}. **4.26.** {0,1,5,6,7}. **4.27.** {2,4,5,6}. **4.28.** {3,4,5,7}.

**4.29.** {1,4,6,7}. **4.30.** {4,5,7}.

**Пример.** Построить СДНФ, СКНФ, полином Жегалкина для функции  $f(x_1,x_2,x_3)$ , заданной множеством  $M_1 = \{0, 2, 4, 5, 7\}$  десятеричных эквивалентов двоичных наборов, на которых f принимает значение 1.

Решение. Полином Жегалкина

$$f(x_1,x_2,...,x_n) = \sum_{(i_1,...,i_n) \in E_2^n} a_{i_1,i_2,...,i_n} x_1^{i_1} x_2^{i_2} ... x_n^{i_n} \;, \quad \text{где } x^i = \begin{cases} x, \text{ если } i=1,\\ 1, \text{ если } i=0, \end{cases}$$

каждый коэффициент  $a_{i_1,i_2,\dots,i_n} \in \{0,1\}.$ 

N	xyz	f
0	000	1
1	001	0
2	010	1
3	011	0
4	100	1
5	101	1

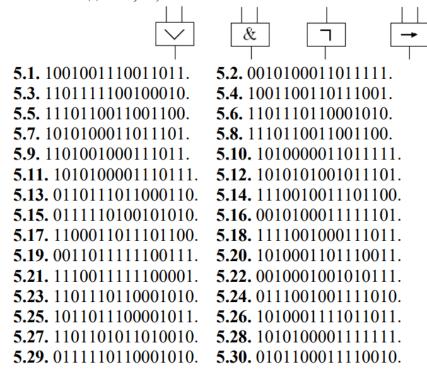
6	110	0
7	111	1

СДНФ. 
$$f(x, y, z) = \overline{x} \overline{y} \overline{z} \vee \overline{x} y \overline{z} \vee x \overline{y} \overline{z} \vee x \overline{y} z \vee x y z$$
.

CKH
$$\Phi$$
.  $f(x, y, z) = (x \lor y \lor \overline{z})(x \lor \overline{y} \lor \overline{z})(\overline{x} \lor \overline{y} \lor z)$ .

Полином Жегалкина.  $f(x, y, z) = \overline{x} \overline{y} \overline{z} \vee \overline{x} y \overline{z} \vee x \overline{y} \overline{z} \vee x \overline{y} z \vee x y z = (x+1)(y+1)(z+1) + (x+1)y(z+1) + x(y+1)(z+1) + x(y+1)z + xyz = xyz+xy+xz+yz+x+y+z+1 + xyz+xy+yz+y + xyz+xy+xz+x + xyz+xz + xyz = xyz + xy + xz + z + 1.$ 

**Задача 5**. Найти все тупиковые и все минимальные ДНФ и КНФ для всюду определенной функции. Одну из минимальных форм реализовать схемой с элементами для &, ∨, ¬.



## 3.1. Алгоритм минимизации в классе нормальных форм

Пусть f есть функция алгебры логики.

- 1. Строим все МДН $\Phi$  функции f.
- 2. Строим все МКНФ функции f.
- 3. Из построенных минимальных форм выбираем минимальные по числу букв.

**Пример.** Найти все тупиковые и все минимальные ДНФ и КНФ для всюду определенной функции f=11011011. Одну из минимальных форм реализовать схемой с элементами для &,  $\vee$ ,  $\neg$ .

n	xyz	f	$\overline{f}$
0	000	1	0
1	001	1	0

2	010	0	1
3	011	1	0
4	100	1	0
5	101	0	1
6	110	1	0
7	111	1	0

- Минимизация в классе ДНФ.
- 1. СДНФ.  $f(x,y,z) = \overline{xyz} \vee \overline{xyz} \vee \overline{xyz} \vee \overline{xyz} \vee x\overline{yz} \vee x\overline{yz} \vee x\overline{yz} \vee x\overline{yz}$ .
- 2. Сокращенная ДНФ строится по СКНФ.  $f(x,y,z) = (x \vee \overline{y} \vee z)(\overline{x} \vee y \vee \overline{z}) = x\overline{x} \vee xy \vee x\overline{z} \vee \overline{x} \overline{y} \vee y\overline{y} \vee \overline{y} \overline{z} \vee \overline{x}z \vee yz \vee z\overline{z} = xy \vee x\overline{z} \vee \overline{y} \overline{z} \vee \overline{x}z \vee yz \vee \overline{x}\overline{y}.$ 
  - 3. Строим матрицу покрытий (табл.3.3).

Таблица 3.3

		Taomiya 5.5								
N	ПИ	$\overline{xyz}$	$\overline{xy}z$	$\bar{x}yz$	$x\overline{yz}$	$xy\overline{z}$	xyz			
1	xy					+	+			
2	$x\overline{z}$				+	+				
3	$\overline{yz}$	+			+					
4	$\bar{x}z$		+	+						
5	yz			+			+			
6	$\bar{x}\bar{y}$	+	+							

Решеточный полином строится по столбцам матрицы покрытий.

$$E = (3 \lor 6)(4 \lor 6)(4 \lor 5)(2 \lor 3)(1 \lor 2)(1 \lor 5) =$$

для умножения группируем скобки 1 и 2, 3 и 6, 4 и 5

$$(34 \lor 36 \lor 46 \lor 6)$$
  $(14 \lor 45 \lor 15 \lor 5)$   $(12 \lor 2 \lor 13 \lor 23) =$  поглотители 6, 5, 2

$$(34 \lor 6) (14 \lor 5) (2 \lor 13) =$$

умножаем скобки 1 и 2

$$(134 \lor 345 \lor 146 \lor 56) (2 \lor 13) =$$

$$1234 \lor 2345 \lor 1246 \lor 256 \lor 134 \lor 1345 \lor 1346 \lor 1356 =$$
 поглотитель 134

$$2345 \lor 1246 \lor 256 \lor 134 \lor 1356 = 1246 \lor 1356 \lor 134 \lor 256 \lor 2345.$$

4. Все тупиковые ДНФ функции f.

$$f(x,y,z) = xy \vee x\overline{z} \vee \overline{x}z \vee \overline{x}y; \ f(x,y,z) = xy \vee \overline{yz} \vee yz \vee \overline{xy};$$

$$f(x,y,z) = xy \vee \overline{yz} \vee \overline{x}z; f(x,y,z) = x\overline{z} \vee yz \vee \overline{xy}; f(x,y,z) = x\overline{z} \vee \overline{yz} \vee \overline{x}z \vee yz.$$

5. Все минимальные ДНФ функции *f*.

$$f(x,y,z) = xy \vee \overline{yz} \vee \overline{x}z; \ f(x,y,z) = x\overline{z} \vee yz \vee \overline{xy}.$$

II. Минимизация в классе КНФ.

Повторяем указанные выше этапы для функции  $\overline{f}$  .

- 1. СДНФ.  $\overline{f}(x,y,z) = \overline{x}y\overline{z} \vee x\overline{y}z$ .
- 2. Сокращенная ДНФ.  $\overline{f}(x,y,z) =$

$$(x \lor y \lor z)(x \lor y \lor \overline{z})(x \lor \overline{y} \lor \overline{z})(\overline{x} \lor y \lor z)(\overline{x} \lor \overline{y} \lor z)(\overline{x} \lor \overline{y} \lor \overline{z}) =$$
 группируем скобки 1 и 2, 5 и 6  $(x \lor y)(x \lor \overline{y} \lor \overline{z})(\overline{x} \lor y \lor z)(\overline{x} \lor \overline{y}) =$  умножаем скобки 1 и 2, 3 и 4  $(x \lor x\overline{y} \lor x\overline{z} \lor xy \lor y\overline{y} \lor y\overline{z})(\overline{x} \lor y\overline{x} \lor \overline{x}z \lor \overline{x} \overline{y} \lor y\overline{y} \lor \overline{y}z) =$  поглотители  $x$ ,  $\overline{x}$  и удаление нулей  $(x \lor y\overline{z})(\overline{x} \lor y\overline{z}) = x\overline{x} \lor x\overline{y}z \lor x\overline{y}z \lor x\overline{y}z \lor x\overline{y}z$ .  $\overline{f}(x,y,z) = \overline{x}y\overline{z} \lor x\overline{y}z$ .

3. Матрица покрытий.

n	ПИ	$\bar{x}y\bar{z}$	$x\overline{y}z$
1	$\bar{x}y\bar{z}$	+	
2	$x\overline{y}z$		+

Решеточный полином строится по столбцам матрицы покрытий. E = 12.

4. Все тупиковые ДНФ функции  $\overline{f}$  .

$$\overline{f}(x,y,z) = \overline{x}y\overline{z} \vee x\overline{y}z.$$

5. Все минимальные ДНФ функции  $\overline{f}$ .  $\overline{f}(x,y,z) = \overline{x}y\overline{z} \vee x\overline{y}z$ . Берем отрицание от обеих частей.  $f(x,y,z) = (x \vee \overline{y} \vee z)(\overline{x} \vee y \vee \overline{z})$ .

6. Минимальная КНФ функции  $f(x,y,z) = (x \vee \overline{y} \vee z)(\overline{x} \vee y \vee \overline{z})$ .

Построенные МДНФ и МКНФ имеют одно и то же число букв; все они составляют минимальные формы для f.

Ответ. МДНФ 
$$f(x,y,z) = xy \vee \overline{yz} \vee \overline{x}z$$
;  $f(x,y,z) = x\overline{z} \vee yz \vee \overline{xy}$ ; МКНФ  $f(x,y,z) = (x \vee \overline{y} \vee z)(\overline{x} \vee y \vee \overline{z})$ .

Задача 17. Задана формула логики предикатов А и двухэлементное множество  $M = \{1,2\}$ . Привести формулу A к префиксной нормальной форме. Является ли формула A на множестве M: 1) выполнимой; 2) опровержимой; 3) общезначимой; 4) невыполнимой? Вычислить значение истинности формулы A на множестве M со следующими предикатами, определенными на M.

x	1	2		Q(x,y)	1	2
P(x)	1	0		1	1	0
R(x)	0	1		2	0	0

```
17.1. (\forall x)(P(x) \& R(x) \to (\exists y)Q(x,y)).
```

**17.2.** 
$$(\forall x)(P(x) \rightarrow (R(x) \rightarrow (\exists y)Q(x,y))).$$

**17.3.** 
$$(\forall x)(P(x) \& \neg R(x) \to (\exists y)Q(x,y)).$$

**17.4.** 
$$(\forall x)(\neg P(x) \rightarrow (\neg R(x) \rightarrow (\exists y) \neg Q(x,y))).$$

**17.5.** 
$$(\forall x)(\neg P(x) \lor \neg R(x) \to (\exists y)Q(x,y)).$$

**17.6.** 
$$(\exists x)(P(x) \& R(x) \to (\forall y)Q(x,y)).$$

**17.7.** 
$$(\exists x)(P(x) \to (R(x) \to (\forall y)Q(x,y))).$$

**17.8.** 
$$(\exists x)(P(x) \lor \neg (R(x) \to (\forall y)Q(x,y)).$$

**17.9.** 
$$(\exists x)(\neg P(x) \to (\neg R(x) \to (\forall y)Q(x,y))).$$

**17.10.** 
$$(\exists x)(\neg P(x) \lor \neg R(x) \to (\exists y) \neg Q(x,y)).$$

**17.11.** 
$$(\forall y)(P(y) \& R(y) \to (\exists x)Q(x,y)).$$

**17.12.** 
$$(\forall v)(P(v) \to (R(v) \to (\exists x)Q(x,v))).$$

**17.13.** 
$$(\forall y)(P(y) \lor \neg R(y) \rightarrow (\exists x)Q(x,y)).$$

**17.14.** 
$$(\forall y)(\neg P(y) \to (\neg R(y) \to (\exists x)Q(x,y))).$$

**17.15.** 
$$(\forall y)(P(y) \to (\neg R(y) \to (\exists x)Q(x,y))).$$

**17.16.** 
$$(\forall x)(P(x) \& R(x) \to (\forall y)Q(x,y)).$$

**17.17.** 
$$(\forall x)(P(x) \rightarrow (R(x) \rightarrow (\forall y)Q(x,y))).$$

**17.18.** 
$$(\forall x)(P(x) \lor (\neg R(x) \to (\forall y)Q(x,y))).$$

**17.19.** 
$$(\forall x)((P(x) \rightarrow R(x)) \rightarrow (\forall y)Q(x,y)).$$

**17.20.** 
$$(\forall x)(\neg P(x) \lor \neg R(x) \to (\forall y) Q(x,y)).$$

**17.21.** 
$$(\exists y)(\forall x)(Q(x,y) \& R(x) \to (\forall y)P(y)).$$

17.22 
$$(\exists v)((\exists v) \cap (v, v) \rightarrow (P(v) \vee P(v, v)))$$

**17.22.** 
$$(\exists y)((\exists x)Q(x,y) \to (P(x) \lor Q(x,y))).$$

**17.23.** 
$$(\exists y)((\forall x)Q(x,y) \rightarrow (\neg P(x) \lor \neg Q(x,y))).$$

17.24. 
$$(\forall y)((\exists x)Q(x,y) \rightarrow (P(x) \rightarrow Q(x,y))).$$

**17.25.** 
$$(\forall x)((\exists y)Q(x,y) \to (R(x) \to P(x))).$$
  
**17.26.**  $(\forall x)(P(x) \to (\exists y)(Q(x,y) \to R(x))).$ 

**17.27.** 
$$(\exists x)(P(x) \to (\exists y)(Q(x,y) \to \neg R(x))).$$

**17.28.** 
$$(\exists y)(P(y) \to (\forall x)Q(x,y) \to R(y))).$$

**17.29.** 
$$(\forall y)(P(y) \rightarrow (\forall x)(Q(y,x) \rightarrow \neg R(x))).$$

**17.30.** 
$$(\forall y)(P(y) \rightarrow (\forall x)(Q(x,y) \lor \neg R(x))).$$

## Пример. Задана формула логики предикатов

$$A = (\exists y)(P(y) \rightarrow (\forall x)(Q(x,y) \lor \neg R(x)))$$

и двухэлементное множество  $M = \{1,2\}$ . Привести формулу A к префиксной нормальной форме. Является ли формула A на множестве M: 1) выполнимой; 2) опровержимой; 3) общезначимой; 4) невыполнимой? Вычислить значение истинности формулы A на множестве M со следующими предикатами, определенными на M.

x	1	2		Q(x,y)	1	2
P(x)	) 1	0		1	1	0
R(x)	0	1		2	0	0

Решение. Интерпретация  $I = (M = \{1,2), P, O, R)$ .

1. Префиксная нормальная форма.

$$A = (\exists y)(P(y) \to (\forall x)(Q(x,y) \lor \neg R(x))) = (\exists y)(\neg P(y) \lor (\forall x)(Q(x,y) \lor \neg R(x))) = (\exists y)(\forall x) \ (\neg P(y) \lor Q(x,y) \lor \neg R(x)).$$

кванторная бескванторная

приставка формула

На интерпретации  $I = (M = \{1,2\}, P, Q, R)$  формула

$$A = (\exists y)(\forall x) (\neg P(y) \lor Q(x,y) \lor \neg R(x)).$$

2. Элиминация кванторов на конечном множестве  $M = \{1,2\}$ .

$$A(I) = (\exists y)((\neg P(y) \lor Q(1,y) \lor \neg R(1)) & (\neg P(y) \lor Q(2,y) \lor \neg R(2)) = x & x & x & x \\ (\neg P(1) \lor Q(1,1) \lor \neg R(1)) & (\neg P(1) \lor Q(2,1) \lor \neg R(2)) \lor \\ y & xy & x & y & xy & x \\ (\neg P(2) \lor Q(1,2) \lor \neg R(1)) & (\neg P(2) \lor Q(2,2) \lor \neg R(2)).$$

3. Вычисление значения формулы A на интерпретации I.

$$A(I) = (\neg 1 \lor 1 \lor 1) \& (\neg 1 \lor 0 \lor 0) \lor (\neg 0 \lor 0 \lor 1) \& (\neg 0 \lor 0 \lor 0) = (0 \lor 1 \lor 1) \& (0 \lor 0 \lor 0) \lor (1 \lor 0 \lor 1) \& (1 \lor 0 \lor 0) = 1 \& 0 \lor 1 \& 1 = 1.$$

4. Пусть 
$$x_1 = P(1)$$
,  $x_2 = P(2)$ ,  $x_3 = R(1)$ ,  $x_4 = R(2)$ ,  $x_5 = Q(1,1)$ ,  $x_6 = Q(1,2)$ ,  $x_7 = Q(2,1)$ ,  $x_8 = Q(2,2)$ . Тогда

$$A = (\bar{x}_1 \lor x_5 \lor \bar{x}_3) \& (\bar{x}_1 \lor x_7 \lor \bar{x}_4) \lor (\bar{x}_2 \lor x_6 \lor \bar{x}_3) \& (\bar{x}_2 \lor x_8 \lor \bar{x}_4).$$

При  $x_1$ =0,  $x_2$ =0 A=1 при любых других значениях аргументов. Поэтому, іапример, при I = (0,0,0,1,1,0,1,0) значение A(I) = 1. В наших обозначениях  $x_1$ =P(1)=0,  $x_2$ =P(2)=0,  $x_3$ =R(1)=0,  $x_4$ =R(2)=1,

$$x_5 = Q(1,1) = 1, x_6 = Q(1,2) = 0, x_7 = Q(2,1) = 1, x_8 = Q(2,2) = 0.$$

На множестве M={1,2} другая выполняющая интерпретация для A:

x	1	2
P(x)	0	0
R(x)	0	1

Q(x,y)	1	2
1	1	0
2	1	0

5. 
$$\overline{A} = (x_1 \overline{x}_5 x_3 \lor x_1 \overline{x}_7 x_4) \& (x_2 \overline{x}_6 x_3 \lor x_2 \overline{x}_8 x_4) =$$

$$x_1 x_2 x_3 \overline{x_5} \overline{x_6} \lor x_1 x_2 x_3 x_4 \overline{x_5} \overline{x_6} \lor x_1 x_2 x_3 x_4 \overline{x_6} \overline{x_7} \lor x_1 x_2 x_4 \overline{x_7} \overline{x_8}.$$

Хотя бы одно слагаемое должно быть равно единице, например, третье:  $x_1=1, x_2=1, x_3=1, x_4=1, x_6=0, x_7=0$ . Значения остальных переменных произвольно. Поэтому, например, при I=(1,1,1,1,1,0,0,1) значение  $\neg A(I)=1$ . Гогда A(I)=0.

В наших обозначениях:

$$x_1=P(1)=1, x_2=P(2)=1, x_3=R(1)=1, x_4=R(1)=1, x_5=Q(1,1)=1, x_6=Q(1,2)=0, x_7=Q(2,1)=0, x_8=Q(2,2)=1.$$

На множестве  $M = \{1,2\}$  опровергающая интерпретация для формулы A:

x	1	2		Q(x,y)	1	2
P(x)	1	1		1	1	0
R(x)	1	1		2	0	1

**Задача 26.** Доказать правильность правил вывода, установив общезначимость соответствующей формулы.

**26.1.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to \neg M(x)), (\exists x)(S(x) \& M(x))}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}$$
.

**26.2.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to \neg M(x)), (\forall x)(M(x) \to S(x)), (\exists x)M(x)}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}.$$

**26.3.** 
$$\frac{(\forall x)(M(x) \to P(x)), (\exists x)(S(x) \& M(x))}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}.$$

**26.4.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to M(x)), (\forall x)(M(x) \to S(x)), (\exists x)P(x)}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}$$
.

**26.5.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to \neg M(x)), (\exists x)(M(x) \& S(x))}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}$$

**26.6.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to M(x)), (\forall x)(M(x) \to \neg S(x))}{(\forall x)(S(x) \to \neg P(x))}.$$

**26.7.** 
$$\frac{(\exists x)(P(x) \& M(x)), (\forall x)(M(x) \to S(x))}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}.$$

**26.8.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to M(x)), (\forall x)(M(x) \to \neg S(x)), (\exists x)S(x)}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}.$$

**26.9.** 
$$\frac{(\forall x)(M(x) \to \neg P(x)), (\forall x)(M(x) \to S(x)), (\exists x)M(x)}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}.$$

**26.10.** 
$$\frac{(\forall x)(M(x) \to P(x)), (\forall x)(M(x) \to S(x)), (\exists x)M(x)}{(\exists x)(P(x) \& S(x))}$$
.

**26.11.** 
$$\frac{(\forall x)(M(x) \to \neg P(x)), (\exists x)(M(x) \& S(x))}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}.$$

**26.12.** 
$$\frac{(\forall x)(M(x) \to P(x)), (\exists x)(M(x) \& S(x))}{(\exists x)(S(x) \to P(x))}$$

**26.13.** 
$$\frac{(\exists x)(M(x) \& P(x)), (\forall x)(M(x) \to S(x))}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}.$$

**26.14.** 
$$\frac{(\exists x)(M(x) \& \neg P(x)), (\forall x)(M(x) \to S(x))}{(\exists x)(S(x) \to \neg P(x))}.$$

**26.15.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to \neg M(x)), (\forall x)(S(x) \& M(x)), (\exists x)S(x)}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}$$
.

**26.16.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to M(x)), (\forall x)(S(x) \to \neg M(x)), (\exists x)S(x)}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}$$
.

**26.17.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to \neg M(x)), (\exists x)(S(x) \to M(x))}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}$$
.

**26.18.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to M(x)), (\forall x)(S(x) \to \neg M(x))}{(\forall x)(S(x) \to \neg P(x))}.$$

**26.19.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to \neg M(x)), (\forall x)(S(x) \to M(x))}{(\forall x)(S(x) \to \neg P(x))}.$$

**26.20.** 
$$\frac{(\forall x)(P(x) \to M(x)), (\exists x)(S(x) \& \neg M(x))}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}.$$

**26.21.** 
$$\frac{(\forall x)(M(x) \to \neg P(x)), (\forall x)(S(x) \to M(x)), (\exists x)S(x)}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}.$$

**26.22.** 
$$\frac{(\forall x)(M(x) \to P(x)), (\forall x)(S(x) \to M(x)), (\exists x)S(x)}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}$$
.

**26.23.** 
$$\frac{(\forall x)(M(x) \to P(x)), (\exists x)(S(x) \& M(x))}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}.$$

**26.24.** 
$$\frac{(\forall x)(M(x) \to \neg P(x)), (\forall x)(S(x) \to M(x))}{(\forall x)(S(x) \to \neg P(x))}$$

26.25. 
$$\frac{(\forall x)(M(x) \to P(x)), (\forall x)(S(x) \to M(x))}{(\forall x)(S(x) \to P(x))}.$$

**26.26.** 
$$\frac{(\forall x)(\neg M(x) \rightarrow \neg P(x)), (\forall x)(M(x) \rightarrow \neg S(x))}{(\forall x)(S(x) \rightarrow \neg P(x))}.$$

26.27. 
$$\frac{(\forall x)(\neg P(x) \rightarrow \neg M(x)), (\forall x)(S(x) \rightarrow M(x)), (\exists x)S(x)}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}.$$
26.28. 
$$\frac{(\forall x)(\neg P(x) \rightarrow \neg M(x)), (\forall x)(S(x) \rightarrow M(x)), (\exists x)S(x)}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}.$$

26.28. 
$$\frac{(\forall x)(\neg P(x) \rightarrow \neg M(x)), (\forall x)(S(x) \rightarrow M(x)), (\exists x)S(x)}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}$$

**26.29.** 
$$\frac{(\forall x)(M(x) \to \neg P(x)), (\forall x)(\neg M(x) \to \neg S(x))}{(\forall x)(S(x) \to \neg P(x))}.$$

**26.30.** 
$$\frac{(\forall x)(\neg M(x) \to \neg P(x)), (\exists x)(S(x) \& \neg M(x))}{(\exists x)(S(x) \& \neg P(x))}$$
.

Пример. Доказать правильность правил вывода, установив общезначимость соответствующей формулы.

Решение. a1. 
$$\frac{(\forall x)(S(x) \to \overline{P(x)})}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}$$
.  $A = A(P,S) =$ 

$$\overline{(\forall x)(S(x) \to \overline{P(x)})} \to (\exists x)(S(x)\&P(x)) =$$

$$\overline{(\forall x)(S(x) \to \overline{P(x)} \lor (\exists x)(S(x)\&P(x)) = \overline{(\forall x)(\overline{S(x)} \lor \overline{P(x)} \lor (\exists x)(S(x)\&P(x)) = \overline{(\forall x)(S(x) \to \overline{P(x)} \lor \overline{P(x)} \lor (\exists x)(S(x)\&P(x)) = \overline{(\forall x)(S(x) \to \overline{P(x)} \lor \overline{P(x)} \lor (\exists x)(S(x)\&P(x)) = \overline{(\forall x)(S(x) \to \overline{P(x)} \lor \overline{P(x)} \lor \overline{P(x)} \lor (\exists x)(S(x)\&P(x)) = \overline{(\forall x)(S(x) \to \overline{P(x)} \lor \overline{P(x)$$

$$\overline{(\exists x)(\overline{S(x)} \vee \overline{P(x)})} \vee (\exists x)(S(x)\&P(x)) = \overline{(\exists x)(\overline{S(x)}\&\overline{P(x)})} \vee (\exists x)(S(x)\&P(x)) = \overline{(\exists x)(\overline{S(x)} \vee \overline{P(x)})} \vee (\exists x)(S$$

 $(\exists x)(S(x)\&P(x))\lor(\exists x)(S(x)\&P(x))\equiv 1$ . Правило верно. **a2**.  $\frac{(\forall x)(S(x) \to P(x))}{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})}. \quad A = A(P,S) = \overline{(\forall x)(S(x) \to P(x))} \to (\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)}) = \overline{(\forall x)(S(x) \to P(x))}$  $\overline{(\forall x)(\overline{S(x)} \vee P(x))} \vee (\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)}) = (\exists x)(\overline{S(x)} \& \overline{P(x)}) \vee (\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)}) =$  $(\exists x)(S(x)\&\overline{P(x)})\lor(\exists x)(S(x)\&\overline{P(x)})\equiv 1.$  Правило верно. **a3**.  $\frac{(\forall x)(S(x) \to P(x))}{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} \cdot A = A(P,S) = (\forall x)(S(x) \to P(x)) \to \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = \overline{(\exists x)(S(x)$  $\overline{(\forall x)(S(x) \to P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(\overline{S(x)} \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \& \overline{P(x)})} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(\exists x)(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} \vee \overline{(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)\overline{(S(x) \vee P(x))} = (\exists x)$  $(\exists x)(S(x)\&\overline{P(x)}\lor(\exists x)(S(x)\&\overline{P(x)})\equiv 1$ . Правило верно. **a4**.  $\frac{(\forall x)(S(x) \to \overline{P(x)})}{(\exists x)(S(x) \& P(x))} \cdot A = A(P, S) = (\forall x)(S(x) \to \overline{P(x)}) \to \overline{(\exists x)(S(x) \& P(x))} =$  $(\forall x)\overline{(S(x) \to \overline{P(x)})} \lor \overline{(\exists x)(S(x) \& P(x))} = (\exists x)\overline{(\overline{S(x)} \lor \overline{P(x)})} \lor \overline{(\exists x)(S(x) \& P(x))} =$  $(\exists x)(\overline{S(x)} \& \overline{P(x)}) \vee \overline{(\exists x)(S(x)} \& \overline{P(x)}) = (\exists x)(S(x) \& S(x)) \vee \overline{(\exists x)(S(x)} \& \overline{P(x)}) = 1.$ Правило верно. **a5**.  $\frac{(\forall x)(S(x) \to P(x)), (\exists x)S(x)}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}$ . A = A(P,S) = $(\forall x)(S(x)\rightarrow P(x)) \& (\exists x)S(x) \rightarrow (\exists x)(S(x)\& P(x)) =$  $(\forall x)(\overline{S(x)} \vee P(x)) \& (\exists x)S(x) \vee (\exists x)(S(x)\&P(x)) =$  $(\exists x)(\overline{S(x)} \lor P(x)) \lor \overline{(\exists x)S(x)} \lor (\exists x)(S(x)\&P(x)) =$  $(\exists x)(S(x)\&\overline{P(x)})\vee\overline{(\exists x)S(x)}\vee(\exists x)(S(x)\&P(x))=$  $(\exists x)(S(x)\&P(x))\lor(\exists x)(S(x)\&P(x))\lor(\exists x)S(x)=$  $(\exists x)(S(x)\&\overline{P(x)})\vee(\exists x)(S(x)\&P(x))\vee\overline{(\exists x)S(x)}=$  $(\exists x)(S(x)\&\overline{P(x)}\lor(S(x)\&P(x))\lor\overline{(\exists x)S(x)}=$  $(\exists x)(S(x)\&(\overline{P(x)}\lor P(x))\lor \overline{(\exists x)S(x)} = (\exists x)S(x)\lor \overline{(\exists x)S(x)} \equiv 1.$ Правило верно.

а6. 
$$\frac{(\forall x)(S(x) \to P(x)), (\exists x)S(x)}{(\forall x)(S(x) \to \overline{P(x)})}. \quad A = A(P, S) =$$

$$(\forall x)(S(x) \rightarrow P(x)) \& (\exists x)S(x) \rightarrow \overline{(\forall x)(S(x) \rightarrow \overline{P(x)})} =$$

$$(\forall x)(\overline{S(x)} \lor P(x)) \& (\exists x)S(x) \lor (\forall x)(S(x) \to \overline{P(x)}) =$$

$$(\forall x)(\overline{S(x)} \vee P(x)) \vee \overline{(\exists x)S(x)} \vee (\exists x)(\overline{S(x)} \vee \overline{P(x)}) =$$

$$(\exists x)(S(x)\&\overline{P(x)}\lor\overline{(\exists x)S(x)}\lor(\exists x)(S(x)\&P(x))=$$

$$(\exists x)(S(x)\ (\overline{P(x)}\lor P(x)))\lor \overline{(\exists x)S(x)}=(\exists x)(S(x)\lor \overline{(\exists x)S(x)}\equiv 1.$$
 Правило верно.

а7. 
$$\frac{(\exists x)(S(x) \& P(x)), (\exists x)S(x)}{(\exists x)(S(x) \& P(x))}$$
.  $A = A(P, S) = \frac{(\exists x)(S(x) \& P(x)) \& (\exists x)S(x) \to (\exists x)(S(x) \& P(x))}{(\exists x)(S(x) \& P(x)) \& (\exists x)S(x) \to (\exists x)(S(x) \& P(x))} = \frac{(\exists x)(S(x) \& P(x)) \& (\exists x)S(x) \lor (\exists x)(S(x) \& P(x))}{(\exists x)(S(x) \& P(x)) \lor (\exists x)S(x) \lor (\exists x)(S(x) \& P(x))} = \frac{(\exists x)(S(x) \& P(x)) \lor (\exists x)S(x) \lor (\exists x)(S(x) \& P(x))}{(\exists x)(S(x)) \lor (\exists x)S(x) \lor (\exists x)S(x) \lor (\exists x)S(x)} = 1.$ 
Правило верно.

а8.  $\frac{(\forall x)(S(x) \to P(x))}{(\exists x)(S(x) \to P(x))} \& (\exists x)S(x) \to (\exists x)(S(x) \& P(x))} = \frac{(\forall x)(S(x) \to P(x)), (\exists x)S(x)}{(\exists x)(S(x) \to P(x))} \& (\exists x)S(x) \to (\exists x)(S(x) \& P(x))} = \frac{(\forall x)(S(x) \to P(x)), (\exists x)S(x) \lor (\exists x)(S(x) \& P(x))}{(\forall x)(S(x) \to P(x))} & (\exists x)S(x) \lor (\exists x)(S(x) \& P(x))} = \frac{(\exists x)(S(x) \lor P(x)) \lor (\exists x)S(x) \lor (\exists x)(S(x) \& P(x))}{(\exists x)(S(x) \to P(x)) \lor (\exists x)S(x) \lor (\exists x)(S(x) \& P(x))} = \frac{(\exists x)(S(x) \lor P(x)) \lor (\exists x)S(x) \lor (\exists x)(S(x) \& P(x))}{(\forall x)(S(x) \to P(x))} = \frac{1}{(\forall x)(M(x) \to P(x)), (\forall x)(S(x) \to M(x))} \to (\forall x)(S(x) \to P(x))} = \frac{1}{(\forall x)(M(x) \to P(x)) \& (\forall x)(S(x) \to M(x))} \to (\forall x)(S(x) \to P(x))} = \frac{1}{(\forall x)(M(x) \to P(x)) \& (\forall x)(S(x) \to M(x))} \lor (\forall x)(S(x) \to P(x))} = \frac{1}{(\forall x)(M(x) \to P(x)) \& (\forall x)(S(x) \to M(x))} \lor (\forall x)(S(x) \to P(x))} = \frac{1}{(\forall x)(M(x) \to P(x)) \& (\forall x)(S(x) \to M(x))} \lor (\forall x)(S(x) \to P(x))} = \frac{1}{(\forall x)(M(x) \to P(x)) \& (\forall x)(S(x) \to M(x))} \lor (\forall x)(S(x) \to P(x))} = \frac{1}{(\forall x)(M(x) \to P(x)) \& (\forall x)(S(x) \to M(x))} \lor (\forall x)(S(x) \to P(x))} = \frac{1}{(\forall x)(M(x) \to P(x)) \& (\forall x)(S(x) \to M(x))} \lor (\forall x)(S(x) \to P(x))} = \frac{1}{(\forall x)(M(x) \to P(x)) \& (\forall x)(S(x) \to M(x))} \lor (\forall x)(S(x) \to M(x))} \lor 4 = \frac{1}{(\exists x)(M(x) \& P(x))} \lor (\exists x)(S(x) \& M(x)) \lor 4 = \frac{1}{(\exists x)(M(x) \& P(x))} \lor (\exists x)(S(x) \& M(x))} \lor 4 = \frac{1}{(\exists x)(M(x) \& P(x))} \lor (\exists x)(S(x) \& M(x))} \lor 4 = \frac{1}{(\exists x)(M(x) \& P(x))} \lor (\exists x)(S(x) \& M(x))} \lor 4 = \frac{1}{(\exists x)(M(x) \& P(x))} \lor (\exists x)(S(x) \& M(x))} \lor 4 = \frac{1}{(\exists x)(M(x) \& P(x))} \lor (\exists x)(S(x) \& M(x))} \lor 4 = \frac{1}{(\exists x)(M(x) \& P(x))} \lor (\exists x)(S(x) \& M(x))} \lor 4 = \frac{1}{(\exists x)(M(x) \& P(x))} \lor (\exists x)(S(x) \& P(x))} = 1.$ 

Правило верно.

(∃x)(M(x) \to P(x)) & (∃x)(S(x) \& M(x)) & (∃x)(S(x) \& M(x)) & (∃x)(S(x) \& P(x))} =

$$1 & 2 & 3 = \overline{1 \& 2} \lor 3 = \overline{1} \lor \overline{2} \lor 3 = \overline{1} \lor \overline{2} \lor 3 = \overline{1 \& 2} \lor 3 = \overline$$

**Задача 22.** Установить правильность или неправильность правил вывода, используя метод резолюций. Задание взять из задачи 18.

Правило верно.

18.1.
 
$$\frac{P \to -M, S \& M}{S \& \neg P}$$
 18.2.
  $\frac{P \to -M, M \to S, M}{S \& \neg P}$ 

 18.3.
  $\frac{M \to P, S \& M}{S \& P}$ 
 18.4.
  $\frac{P \to M, M \to S, P}{S \& P}$ 

 18.5.
  $\frac{P \to -M, M \& S}{S \& P}$ 
 18.6.
  $\frac{P \to M, M \to S, P}{S \& P}$ 

 18.7.
  $\frac{P \& M, M \to S}{S \& \neg P}$ 
 18.8.
  $\frac{P \to M, M \to \neg S, P}{\neg S \& P}$ 

 18.11.
  $\frac{M \to -P, M \to S, M}{S \& \neg P}$ 
 18.10.
  $\frac{M \to P, M \to S, M}{P \& S}$ 

 18.13.
  $\frac{M \& P, M \to S}{S \& \neg P}$ 
 18.14.
  $\frac{M \to -P, M \& S}{S \to \neg P}$ 

 18.15.
  $\frac{P \to -M, S \to M, S}{S \& \neg P}$ 
 18.16.
  $\frac{P \to M, S \to -M, S}{S \& \neg P}$ 

 18.17.
  $\frac{P \to -M, S \otimes M}{S \& \neg P}$ 
 18.18.
  $\frac{P \to M, S \to -M, S}{S \& \neg P}$ 

 18.19.
  $\frac{P \to -M, S \otimes M}{S \& \neg P}$ 
 18.20.
  $\frac{P \to M, S \otimes -M}{S \& \neg P}$ 

 18.21.
  $\frac{M \to -P, S \to M, S}{S \& -P}$ 
 18.22.
  $\frac{M \to P, S \to M, S}{S \& -P}$ 

 18.23.
  $\frac{M \to P, S \to M}{S \otimes P}$ 
 18.24.
  $\frac{M \to -P, S \to M, S}{S \to -P}$ 

 18.25.
  $\frac{M \to P, S \to M, S}{S \otimes -P}$ 
 18.26.
  $\frac{M \to -P, S \to M, S}{S \to -P}$ 

 18.27.
  $\frac{P \to -M, S \to M, S}{S \otimes -P}$ 
 18.28.
  $\frac{M \to -P, S \to M, S}{S \otimes$ 

**Задача 23.** Установить правильность или неправильность правил вывода, используя метод резолюций. Задание взять из задачи 19.