

Кафедра ИПМ

Домашнее задание по математической логике№2

Вариант №8

Петкевич Константин

Группа Р3118

Санкт-Петербург

2016 г.

Задание 1. а) Найти и привести равносильные формулы логики предикатов. (прим. A(x), B(x) -

переменные предикаты; С – переменное высказывание)

1.
$$\overline{\forall x A(x)} \equiv \exists x \overline{A(x)}$$
.

2.
$$\exists x A(x) \equiv \forall x \overline{A(x)}$$
.

3.
$$\forall x A(x) \equiv \overline{\exists x \overline{A(x)}}$$
.

4.
$$\exists x A(x) \equiv \overline{\forall x \overline{A(x)}}$$
.

5.
$$\forall x A(x) \land \forall x B(x) \equiv \forall x [A(x) \land B(x)]$$

6.
$$C \lor \forall x B(x) \equiv \forall x [C \lor B(x)]$$

7.
$$C \rightarrow \forall x B(x) \equiv \forall x [C \rightarrow B(x)]$$

8.
$$\forall x[B(x) \rightarrow C] \equiv \exists xB(x) \rightarrow C$$
.

9.
$$\exists x [A(x) \lor B(x)] \equiv \exists x A(x) \lor \exists x B(x)$$
.

10.
$$\exists x [C \lor B(x)] \equiv C \lor \exists x B(x)$$
.

11.
$$\exists x [C \land B(x)] \equiv C \land \exists x B(x).$$

б) Найти и привести законы логических операций (общезначимые формулы логики предикатов).

$$1. \forall x \forall y P(x, y) \equiv \forall y \forall x P(x, y)$$

$$2.\exists x[P(x) \land Q(x)] \equiv \exists xP(x) \land \exists xQ(x)$$

$$3.\exists x (F(x) \lor G(x)) \equiv \exists x F(x) \lor \exists x G(x)$$

$$4. \forall x \forall y \ F(x, y) \equiv \forall y \forall x \ F(x, y)$$

$$5. \overline{\forall x F(x)} \equiv \exists x \overline{F(x)}$$

$$6.\overline{\exists x F(x)} \equiv \forall x \overline{F(x)}$$

Задание 2. Придумать сложную формулу логики предикатов и привести ее в ССФ. В формуле должны присутствовать все первичные связки, и любая из вторичных.

$$\Phi = (\forall x (A(x) \Rightarrow \forall y (B(y) \Rightarrow C(z)))) \& \neg (\forall y (\neg (D(x,y) + F(z))) =$$

$$= \forall x (\neg A(x) + \forall y (\neg B(y) + C(z))) \& (\exists y \neg (\neg D(x,y) + F(z))) =$$

$$= \forall x (\neg A(x) + \forall y (\neg B(y) + C(z))) \& (\exists y (D(x,y) \& \neg F(z))) =$$

$$= | x = w | = \forall w (\neg A(w) + \forall y (\neg B(y) + C(z))) \& (\exists y (D(x,y) \& \neg F(z))) =$$

$$= | y = w | = \forall w (\neg A(w) + \forall v (\neg B(v) + C(z))) \& (\exists y (D(x,y) \& \neg F(z))) =$$

$$= \forall w \forall v (\neg A(w) + \neg B(v) + C(z)) \& (\exists y (D(x,y) \& \neg F(z))) =$$

$$= \forall w \forall v \exists y ((\neg A(w) + \neg B(v) + C(z)) \& D(x,y) \& \neg F(z)) = | y = f(w,v) | =$$

$$= (\neg A(w) + \neg B(v) + C(z)) \& D(x,f(w,v)) \& \neg F(z)$$

Задание 3. Найти и привести в соответствии с обозначениями запись математических предложений. Использовать кванторы и логические связки.

Определение возрастающей функции.

Функция f(x), определенная на множестве Е возрастает на этом множестве, если $\forall x_1 \in E \forall x_2 \in E(x_1 < x_2 \Rightarrow f(x_1) < f(x_2))$

Задание 4. Написать регулярное выражение для проверки уровня сложности пароля. Пароль должен состоять из 6 символов, содержать хотя бы: один заглавный символ, строчный символ, цифру

$$((?=.*\d)(?=.*[a-z])(?=.*[A-Z])[0-9a-zA-Z]){6}$$

- {n} Повторить предшествующий символ ровно n раз.
- [] Перечень символов.
- * Соответствует предыдущему элементу ноль или более раз.
- . Подстановочный знак: соответствует какому-либо одному знаку, кроме "\n".
- ?= Позитивный просмотр вперед.
- \d Соответствует любой десятичной цифре.

Задание 5. Придумать программу машины Тьюринга.

0) слово $p_0 = \{...S_0 S_0 S_0 S_0...\}$ $q_1S_0q_21R$ 1) Исходя из состояния q_1 и символа S_0 , обозреваемого головкой, выполнили $q_2S_0q_31R$ команду $q_1S_0q_21R$, получили слово $q_3S_0q_10C$ $p_1 = \{...1 S_0 S_0 S_0...\}$ головка сдвинулась вправо, перешла в состояние q_2 . $q_1 0 q_2 1 L$ 2) Исходя из состояния q_2 и символа S_0 , обозреваемого головкой, выполнили $q_2 1 q_3 1 L$ команду $q_2S_0q_31R$, получили слово $q_3 1 q_0 S_0 C$ $p_2 = \{...1 \ 1 \ S_0 \ S_0...\}$ головка сдвинулась вправо, перешла в состояние q_3 . 3) Исходя из состояния q_3 и символа S_0 , обозреваемого головкой, выполнили команду $q_3S_0q_1OC$, получили слово $p_3 = \{...1 \ 1 \ 0 \ S_0...\}$ головка осталась на месте, перешла в состояние q_1 .

- 4) Исходя из состояния q_1 и символа 0, обозреваемого головкой, выполнили команду $q_1 0 q_2 1 L$, получили слово
 - p_4 = {...1 1 0 S₀...} головка осталась на месте, перешла в состояние q_2 .
- 5) Исходя из состояния q_2 и символа 1, обозреваемого головкой, выполнили команду q_21q_31L , получили слово
 - $p_5 = \{...1 \ 1 \ 0 \ S_0...\}$ головка сдвинулась влево, перешла в состояние q_3 .
- 6) Исходя из состояния q_3 и символа 1, обозреваемого головкой, выполнили команду $q_31q_0S_0C$, получили слово
 - $p_6 = \{...S_0 \ 1 \ 0 \ S_0...\}$ головка осталась на месте, перешла в состояние q_0 .
- 7) Состояние q_0 кончено, результат работы машины Тьюринга: $p_6 = \{...S_0 \ 1 \ 0 \ S_0...\}$