

**DL 6.1.** Покажите, что предикат  $x = 2$  невыразим в интерпретации  $(\mathbb{N}, =, \text{“}x \text{ делит } y\text{”})$ .

**DL 6.2.** Приведите пример замкнутой формулы в сигнатуре  $\mathfrak{F} = \{=\}, \mathfrak{F} = \{+, \times, 1\}$ , которая истинна в естественной интерпретации на множестве рациональных чисел, но ложна в естественной интерпретации на множестве вещественных чисел.

**DL 6.3.** Покажите, что предикат « $p$  —  $n$ -ое простое число» является выразимым в арифметике.

**DL 6.4.** Докажите, используя комбинаторный смысл числа сочетаний:  

$$\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \dots + \binom{n}{n-1} + \binom{n}{n} = 2^n.$$

**DL 6.5.** Посчитайте число пар пересекающихся диагоналей в выпуклом  $n$ -угольнике. Пары считаются неупорядоченными.

**DL 6.6.** Найдите максимальное число среди  $\binom{n}{0}, \binom{n}{1}, \binom{n}{2}, \dots, \binom{n}{n}$ .

**DL 6.7.** Докажите, что:

- число способов разбить число  $n$  на сумму  $k$  натуральных слагаемых равно  $\binom{n-1}{k-1}$ ;
- число способов разбить число  $n$  на сумму  $k$  целых неотрицательных слагаемых равно  $\binom{n+k-1}{k-1}$ .

Порядок слагаемых имеет значение.

**DL 5.6.** Пусть сигнатура содержит предикат равенства и трёхместный предикат  $S$ . Интерпретация: носитель — точки на плоскости,  $S(X, Y, Z)$  означает, что  $|XZ| = |YZ|$ . Выразите предикат:  $A, B, C$  лежат на одной прямой.

**DL 4.2.** Пусть  $f(x_1, x_2, \dots, x_{2n}) = x_1x_2 \oplus x_2x_3 \oplus \dots \oplus x_{2n-1}x_{2n}$ . Докажите, что:

- размер любого дерева решений для  $f$  не меньше  $2^n$ .

**DL 4.3.** Докажите, что если булева функция вычисляется с помощью ветвящейся программы размера  $S$ , то она вычисляется и с помощью булевой схемы размера  $O(S)$ .

**DL 4.4.** Покажите, что если булева функция вычисляется с помощью схемы полиномиального от числа входов размера и глубиной  $O(\log(n))$ , то она вычисляется и формулой полиномиального от числа переменных размера.

**DL 4.5.** (Топологическая сортировка) Докажите, что в ориентированном графе  $G(V, E)$  без циклов все вершины можно пронумеровать числами от 1 до  $|V|$  таким образом, чтобы рёбра шли из вершин с меньшими номерами в вершины с большими номерами.

**DL 4.6.** Правило *ослабления* позволяет вывести из дизъюнкта  $A$  дизъюнкт  $A \vee B$  для любого дизъюнкта  $B$ . Покажите, что если из дизъюнктов  $D_1, D_2, \dots, D_n$  семантически следует дизъюнкт  $C$  (это значит, что любой набор значений переменных, который выполняет все дизъюнкты  $D_i$ , выполняет также и  $C$ ), то  $C$  можно вывести из  $D_i$  с помощью применений правил резолюции и ослабления.

**DL 3.3.** Как модифицировать рассказанный на лекции алгоритм, проверяющий выполнимость формулы в 2-КНФ, чтобы он за полиномиальное от числа переменных время также выдавал набор значений переменных, который выполняет формулу?

**Определение 3.1.** Булева функция называется самодвойственной, если выполняется равенство  $f(1 - x_1, 1 - x_2, \dots, 1 - x_n) = 1 - f(x_1, \dots, x_n)$ . Булева функция называется линейной, если она имеет вид  $f(x) = a_0 + a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n \pmod 2$ , где  $a_i \in \{0, 1\}$ .

**DL 3.5. (Теорема Поста)** Пусть есть набор булевых функций, среди которых есть немонотонная, не сохраняющая ноль (т. е.,  $f(0, \dots, 0) = 1$ ), не сохраняющая единицу (т. е.,  $g(1, \dots, 1) = 0$ ), нелинейная, несамодвойственная. Докажите, что:

- b) с помощью композиций этих функций можно получить любую булеву функцию;
- с) если набор булевых функций не удовлетворяет условию теоремы Поста, то через композицию этих функций нельзя выразить все булевы функции.

---

**DL 2.2.** Булева функция  $f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$  называется монотонной, если при  $x \leq y$  выполняется  $f(x) \leq f(y)$  ( $x \leq y$ , если для всех  $1 \leq i \leq n$  выполняется  $x_i \leq y_i$ ). Докажите, что:

- b) монотонную булеву функцию можно записать в виде формулы, которая использует только связки  $\vee$  и  $\wedge$ .

**DL 2.7.** Две формулы, содержащие только переменные и связки  $\vee$ ,  $\wedge$  и  $\neg$ , эквивалентны. Докажите, что они останутся эквивалентными, если всюду  $\vee$  заменить на  $\wedge$  и наоборот.