

## 11 КЛАСС

1. Найдите все восьмизначные числа  $A = \overline{a_1 a_2 \dots a_8}$ ,  $a_i \in \{1, 2, \dots, 9\}$  такие, что  $8 \cdot A + a_8 = B$ , где  $B = \overline{b_1 b_2 \dots b_8}$ ,  $b_i = 10 - a_i$ . Решение обоснуйте.

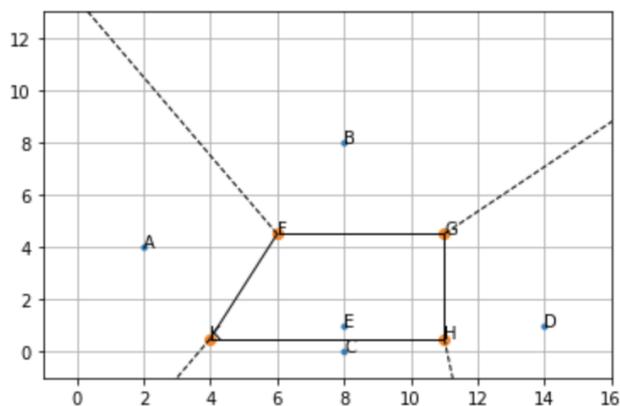
**Решение.**

Заметим, что  $A + B = \underbrace{11 \dots 1}_8 0 = \frac{10^8 - 1}{9} \cdot 10$ . Тогда из условия  $8 \cdot A + a_8 = B$  получим  $9 \cdot A + a_8 = \underbrace{11 \dots 1}_8 0$ . Остаток от деления на 9 правой части равен 8. Следовательно,  $a_8 = 8$ . Разделим число  $(\underbrace{11 \dots 1}_8 0 - 8)$  на 9. Получим число 12345678.

**Ответ:** 12345678.

2. На координатной плоскости в точках  $A(2, 4)$ ,  $B(8, 8)$ ,  $C(8, 0)$ ,  $D(14, 1)$  и  $E(8, 1)$  расположены вышки сотовой связи. Будем говорить, что абонент находится в *зоне действия* данной вышки, если расстоянию до неё меньше, чем до любой другой вышки. Найдите площадь зоны действия вышки  $E$ .

**Решение.** Для начала требуется отобразить точки на координатной плоскости. Так как, по условию задачи, требуется найти площадь зоны действия вышки  $E$ , то соединим отрезками точку  $E$  с точками  $A, B, C, D$ . Далее проведем через полученные отрезки срединные перпендикуляры и выделим область, полученную пересечением таких перпендикуляров (отмечены на рис. оранжевым цветом). Таким образом получаем трапецию (см. рисунок ниже), которая демонстрирует область зоны действия вышки  $E$ :



Осталось посчитать площадь полученной трапеции. Пересечение срединных перпендикуляров дало нам 4 точки с координатами  $F(6, 4.5)$ ,  $H(11, 0.5)$ ,  $K(4, 0.5)$  и  $G(11, 4.5)$ . Площадь данной трапеции:

$$S = \frac{1}{2} * (HK + FG) * HG = \frac{1}{2} * (5 + 7) * 4 = 24$$

**Ответ:** 24.

3. Пароли в системе состояются из букв английского алфавита (26 букв) и цифр. При этом требуется, чтобы в пароле содержались цифра и заглавная буква. Пользователь допускается в систему, если предъявленный им пароль отличается от установленного не более чем в одном символе. Сколько паролей, соответствующих требованиям составления, позволят войти в систему, если для пользователя был установлен пароль **Tw38dttf** (не совпадающих с установленным паролем)?

**Решение.** Раскладываем пароль «по слоям»: цифра+заглавная+строчная и смотрим, какие ограничения есть по замене в каждой позиции. Цифр две, поэтому одну из них можно заменить произвольно на любой знак из  $26 + 26 + 10 - 1 = 61$ . Итого  $2 \cdot 61 = 122$  варианта. Если менять заглавную T, то только на заглавную – 25 вариантов. Строчные можно на любые, это еще  $5 \cdot 61 = 305$  вариантов.

**Ответ:** 452.

4. Пусть  $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_8)$  – двоичный вектор длины 8. Обозначим  $\mathbf{x}^d$  – циклический сдвиг вектора

$\mathbf{x}$  на  $d$  позиций вправо. Например, если  $\mathbf{x} = (1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0)$ , то  $\mathbf{x}^2 = (0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0)$ . При этом считаем, что  $\mathbf{x}^0 = \mathbf{x}$ . Под суммой векторов  $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_4)$  и  $\mathbf{y} = (y_1, \dots, y_4)$  будем понимать вектор  $\mathbf{x} + \mathbf{y} = (x_1 \oplus y_1, x_2 \oplus y_2, x_3 \oplus y_3, x_4 \oplus y_4)$ . Здесь  $\oplus$  – стандартная операция сложения битов:  $0 \oplus 0 = 1 \oplus 1 = 0$ ,  $0 \oplus 1 = 1 \oplus 0 = 1$ . Пусть  $\mathbf{x} = \mathbf{v} + \mathbf{v}^1 + \mathbf{v}^4$ . Найдите  $d_1, \dots, d_n$  такие, что при любом исходном векторе  $\mathbf{v}$  выполняется равенство  $\mathbf{v} = \mathbf{x}^{d_1} + \dots + \mathbf{x}^{d_n}$ .

**Решение.** Заметим, что  $\mathbf{x}^{d+8n} = \mathbf{x}^d$  для любого натурального числа  $n$ . Вектору  $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_8)$  взаимно-однозначно соответствует многочлен  $x(t) = x_1 + x_2t + \dots + x_7t^7 + x_8t^8$ . Тогда циклический сдвиг вектора  $\mathbf{x}$  на  $d$  позиций вправо равносильно умножению многочлена  $x(t)$  на  $t^d$  и приведению степеней мономов по модулю 8. Вектору  $\mathbf{x} = \mathbf{v} + \mathbf{v}^1 + \mathbf{v}^4$  соответствует многочлен  $x(t) = 1 + t + t^4$ . Таким образом, нахождение  $d_1, \dots, d_n$  таких, что  $\mathbf{v} = \mathbf{x}^{d_1} + \dots + \mathbf{x}^{d_n}$  равносильно нахождению многочлена  $v(t) = t^{d_1} + \dots + t^{d_n}$  со свойством  $x(t)v(t) = 1$  (с учётом приведения степеней мономов по модулю 8). Найти многочлен  $v(t)$  можно методом неопределённых коэффициентов, но быстрее из следующего алгоритма:

$$x(t)^2 = 1 + t + t^8 = t^2, \quad x(t)^4 = t^4, \quad x(t)^8 = t^8 = 1.$$

Следовательно,  $v(t) = x(t)^7 = x(t)^3 x(t)^4 = (1 + t + t^4)t^2 t^4 = t^2 + t^6 + t^7$ .

**Ответ:**  $\mathbf{v} = \mathbf{x}^2 + \mathbf{x}^6 + \mathbf{x}^7$ .

5. Имеется устройство, которое строит последовательность чисел  $x_0, x_1, x_2, \dots$  следующим образом: первые два члена  $x_0$  и  $x_1$  мы задаем самостоятельно, а последующие члены устройство вычисляет так:  $x_2 = x_0 + 13 \cdot (x_1 + k_1), x_3 = x_1 + 13 \cdot (x_2 + k_2), \dots$  Здесь  $k_1, k_2, \dots$  – некоторая фиксированная ключевая последовательность. При этом все числа  $x_0, x_1, x_2, \dots$  и  $k_1, k_2, \dots$  являются целыми, лежащими в пределах от 0 до 32 включительно. (Если в процессе вычислений получится число, превосходящее 32, то результат будет заменен его остатком от деления на 33; например,  $16 + 13 \cdot 2 = 9$ .) С помощью этого устройства построили две последовательности  $a_0, a_1, a_2, \dots$  и  $b_0, b_1, b_2, \dots$ , по первым членам  $a_0 = 1, a_1 = 3$  и  $b_0 = 1, b_1 = 12$ . Верно ли, что найдётся ключевая последовательность  $k_1, k_2, \dots$  и некоторое целое  $t$ , большее 0, такие, что выполняются условия: а)  $b_t = a_t, b_{t+1} = a_{t+1}$ ; б)  $b_t = a_t + 1$ ? Решение обоснуйте.

**Решение.**

а) Для всех  $t \geq 1$

$$a_{t+1} = a_{t-1} + 13(a_t + k_t), \quad a_{t-1} = a_{t+1} - 13(a_t + k_t).$$

Поэтому, если  $b_t = a_t, b_{t+1} = a_{t+1}$ , то  $b_{t-1} = a_{t-1}, b_{t-2} = a_{t-2}, \dots, b_1 = a_1, b_0 = a_0$ , что противоречит условию.

б) Удобно перейти к разностям полублоков  $z_t = b - a_t$  (везде далее действия с полублоками (умножение, сложение и вычитание) производятся по модулю М) и выяснить, может ли 1 появиться в  $\{z_t\}$ . Из уравнения шифрования  $x_{t+1} = x_{t-1} + 13(x_t + k_t)$  получаем, что последовательность разностей:

$$z_{t+1} = b_{t-1} + 13(b_t + k_t) - (a_t + 13(a_t + k_t)) = z_{t-1} + 13z_t, \quad t \geq 1,$$

не зависит от ключа. По условию  $(z_0, z_1) = (0, 9), (z_0, z_1, M) = 3$ , поэтому все члены последовательности будут делиться на 3, и единицы там не будет.

**Ответ:** нет.

6. Для входа в университет Криптоландии у каждого студента есть карточка, на которой записана уникальная (у каждого студента своя) последовательность  $x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7$  из целых чисел от 0 до 5. При входе в университет студент прикладывает карточку к устройству, которое подсчитывает величины  $A$  и  $B$  по формулам:

$$A = ((x_1 * x_2) * x_3) * x_4,$$

$$B = (x_5 \circ x_6) \circ x_7.$$

Операции  $*$  и  $\circ$  задаются таблицами (представляющими собой латинские квадраты: у них в каждой строке и каждом столбце числа не повторяются).

Например,  $3 * 2 = 3$ ,  $2 \circ 4 = 2$ . Студенту разрешат войти, если  $A = B$ . Сколько самое большое может быть студентов в таком университете?

*	0	1	2	3	4	5
0	2	3	4	1	0	5
1	4	5	1	0	2	3
2	3	4	5	2	1	0
3	0	2	3	4	5	1
4	1	0	2	5	3	4
5	5	1	0	3	4	2

o	0	1	2	3	4	5
0	4	2	0	1	5	3
1	5	0	3	2	4	1
2	3	5	1	0	2	4
3	1	3	2	4	0	5
4	2	4	5	3	1	0
5	0	1	4	5	3	2

**Решение.** Если код составлен из чисел от 0 до  $m - 1$ , то для каждого числа

$$k \in \{0, \dots, m - 1\}$$

число последовательностей  $x_1, x_2, x_3, x_4$ , для которых  $A = k$ , равно  $m^3$ , так как при любых заданных  $x_1, x_2, x_3$  значение  $x_4$  определяется в этом случае однозначно.

Аналогично, число последовательностей  $x_5, x_6, x_7$ , для которых  $B = k$ , равно  $m^2$ .

Тогда общее число последовательностей  $x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7$ , для которых  $A = B = k$ , равно  $m^3 m^2 = m^5$ . Суммируя по  $k$  от 0 до  $m - 1$ , получаем ответ:  $m^6$ .

**Ответ:**  $6^6$ .