

## Разбор задач финала 8 математической онлайн-игры

### Тема «Самое большое число»

**100. О т в е т:** 9687 x 8796. **У к а з а н и е.** Нужный максимум находим подбором.

**200. О т в е т:** 737. **Р е ш е н и е.** Предположим, что искомое число  $N$  больше 1000. Ясно, что в его записи могут участвовать только цифры 2, 3, 5, и 7, причём одинаковые цифры не могут стоять рядом, а на трёх последних местах могут быть только тройки и семёрки. Если  $N$  оканчивается тройкой, то оно оканчивается на простое число 373, однако ни одно из чисел 2373, 3373, 5373 и 7373 условиям задачи не удовлетворяет, поскольку числа 237, 33, 537 и 737 - составные. Если же  $N$  оканчивается семёркой, то оно оканчивается на 37, а в разряд сотен подходящей цифры уже не находится. Полученное противоречие означает, что искомое число меньше 1000, а из вышеприведённых рассуждений видно, что оно равно 737.

**300. О т в е т:** 3816547290. Искомое число находится перебором.

**400. О т в е т:** 973. **У к а з а н и е.** Усемерённую сумму квадратов цифр числа  $N$  будем обозначать через  $G(N)$ . Легко вычислить, что если  $N$  записывается  $n$  цифрами, то  $G(N)$  не превосходит  $567n$ ; при  $n$ , большем 4, очевидно неравенство  $G(N) < N$ . Предположив же, что  $N$  четырёхзначно, последовательно устанавливаем неравенства  $G(N) < 7(9^2 + 9^2 + 9^2 + 9^2) = 2268$ ,  $N < 2268$ ,  $G(N) < 7(1^2 + 9^2 + 9^2 + 9^2) = 1708$ ,  $N < 1708$ ,  $G(N) < 7(1^2 + 6^2 + 9^2 + 9^2) = 1393$ ,  $N < 1393$ ,  $G(N) < 7(1^2 + 2^2 + 9^2 + 9^2) = 1169$  и  $N < 1169$ . Но все натуральные  $X$ , для которых  $X < 1169$  и  $G(X) > 1000$ , исчерпываются числами 1089, 1098 и 1099; ни одно из этих чисел равенству  $X = G(X)$  не удовлетворяет. Следовательно, искомое число меньше 1000. А наибольшее трёхзначное  $X$ , для которого  $X = G(X)$ , найдём, проверяя самые большие трёхзначные числа, делящиеся на 7.

### Тема «Криптография»

**100. О т в е т:** "Подскажи ответ!".

**200. О т в е т:** ФУФАЙКА. **У к а з а н и е.** 2-я буква в алфавите - Б, а 22-я - Ф. Если бы слово начиналось с Б, то следующей буквой в нём была бы также либо Б, либо Ф. Но слов, начинающихся с ББ или с БФ в словаре нет, следовательно, зашифрованное слово начинается с буквы Ф. Рассуждая аналогично, расшифруем и все остальные буквы.

**300. О т в е т:** на нулевом уровне - ОДУВАНЧИК, на третьем - СЁФВГПШИН. У к а з а н и е. Ключами к уровням служат числа 101010101, 210210210 и 321032103. Произвольная цифра  $d$  в ключе равна разности  $n' - n$ , где  $n$  - порядковый номер (в алфавите) соответствующей шифруемой буквы,  $n'$  - число, на которое эта буква при шифровании заменяется.

**400. О т в е т:** утром я улетаю. **Р е ш е н и е.** Сформулируем и докажем четыре вспомогательных утверждения.

1) Константа  $A$  не кратна 34. В самом деле, если бы она была кратна 34, то одинаковые буквы шифровались бы (вне зависимости от их места в тексте) одинаковыми числами, а разные буквы - разными числами. И тогда при дешифровке фрагмента 16, 16, 16, 16 получались бы четыре одинаковые буквы подряд; ясно, что в тексте такого не может быть.

2) Записка начинается не с местоимения "я". Допустим противное. Тогда число  $33+A+B-15$  кратно 34, а поскольку за местоимением должен идти пробел, то число  $2A+B-16$  также кратно 34. Таким же свойством обладает и разность  $(2A+B-16) - (33+A+B-15) = A-34$ , следовательно,  $A$  кратно 34. Но это противоречит первому утверждению.

3) Записка заканчивается не местоимением "я". Аналогично, рассуждая от противного, получим, что числа  $33+14A+B-18$ ,  $13A+B-19$  и  $(33+14A+B-18) - (13A+B-19) = A+34$  кратны 34. Вновь придём к противоречию с первым утверждением.

4) Пусть местоимение "я" закодировано числом  $q$ , соседями которого являются числа  $p$  и  $r$  (кодирующие пробелы). Тогда число  $2q-p-r+2$  делится на 34. В самом деле, если пробел слева от "я" стоит на  $n$ -ом месте в сообщении, то числа  $nA+B-p$ ,  $33+(n+1)A+B-q$ ,  $(n+2)A+B-r$ ,  $(nA+B-p) - 2(33+(n+1)A+B-q) + ((n+2)A+B-r) = 2q-p-r-66$ , а значит, и число  $2q-p-r+2$ , делятся на 34.

Перед тем, как перейти непосредственно к дешифровке, найдём в закодированной записке подряд идущие числа  $x$ ,  $y$ ,  $z$ , для которых число  $2y-x-z+2$  делится на 34; это числа 4, 5 и 8 (шестое, седьмое и восьмое соответственно). Получим, что числа  $6A+B-4$ ,  $33+7A+B-5$  и их разность  $(33+7A+B-5) - (6A+B-4) = A+32$  кратны 34; следовательно, можно считать, что  $A=2$ , и тогда в качестве  $B$  годится число  $-8$ .

Итак, имеем формулу  $k = m + 2n - 8$ , где  $k$  - число, которым буква закодирована,  $m$  - номер (или число, отличающееся на целое кратное 34 от

номера) буквы в алфавите,  $n$  - номер места буквы в сообщении. (Все другие возможные значения констант  $A$  и  $B$  отличаются от выбранных на числа, кратные 34.) При помощи этой формулы записка легко расшифровывается.

### Тема «Три мудреца»

**100. Ответ:** 1 или 2. **Указание.** Задача решается методом перебора.

**200. Ответ:** за три. **Решение.** Может случиться, что первый вопрос достанется мудрецу, отвечающему, как ему вздумается. Из-за этого перед вторым вопросом будет сохраняться ситуация, когда в отношении каждого из троих мудрецов мы допускаем, что именно он всегда лжёт. И тогда, какой бы и кому мы не задали второй свой вопрос, может случиться, из трёх допускаемых нами вариантов (всегда лжёт мудрец № 1, всегда лжёт мудрец № 2, всегда лжёт мудрец № 3) отпадёт только один или ни одного. А это повлечёт необходимость задать третий вопрос.

За три вопроса определить всегда лгущего можно. В самом деле, пусть  $A$ ,  $B$  и  $C$  - имена мудрецов. Спросим у  $A$ : "Верно ли, что  $B$  правдивее, чем  $C$ ". Ответ ДА будет означать, что  $C$  либо всегда говорит правду, либо всегда лжёт; задав тогда  $C$  вопрос "Верно ли, что  $A$  и  $B$  оба всегда лгут?", мы узнаем, кем является сам  $C$ . Если  $C$  всегда правдивый, то, задав ему ещё вопрос "Верно ли, что  $A$  всегда лжёт?", мы узнаем, кто же ( $A$  или  $B$ ) всегда лжёт. Случай, когда на первый из своих вопросов мы получаем ответ НЕТ, разбирается аналогично.

**300. Решение.** Пусть мудрецы пронумеруют себя числами 0, 1, 2 и договорятся о том, что  $k$ -й ( $k=0,1,2$ ) мудрец запишет на бумажке то из чисел 1, 2, 3, которое в сумме с суммой видимых чисел даст остаток  $k$  при делении на 3. (Например, если 2-й мудрец увидит на лбах коллег числа 2 и 3, то запишет 3, поскольку  $3+2+3$  даёт остаток 2.) Тогда у мудреца, номер которого окажется равным остатку от деления на 3 суммы всех чисел на лбах, число на бумажке совпадёт с числом на лбу.

**400. Решение.** Зададим вопрос "Верно ли, что всегда лгущий сидит слева от всегда говорящего правду?". Тогда у говорящего как вздумается (и только у него) левый сосед скажет ДА, а правый - НЕТ.