

## РЕШЕНИЯ ЗАДАЧ

### Задача 1

Чтобы удовлетворить условию (1), первые четыре цифры можно выбрать произвольным образом, тогда пятая может быть найдена двумя способами. Следовательно, имеется  $2 \cdot 10^4$  способов выбрать первые пять цифр. Следующие три цифры  $(a_6, a_7, a_8)$  выбираем произвольно, а выполнение условия (2) обеспечивается единственно возможным выбором цифры  $a_9$ . Таким образом, количество наборов из 9-ти цифр, удовлетворяющих условиям (1) и (2), равно  $2 \cdot 10^4 \cdot 10^3 = 2 \cdot 10^7$ .

**Ответ:**  $2 \cdot 10^7$ .

### Задача 2

По условию

$$x^2 = 77n + 71, \quad x^2 = 96m + 73, \quad m, n \in \mathbb{N}. \quad (1)$$

Приравняв правые части, найдем

$$77n - 96m = 2 \Leftrightarrow n = \frac{96m + 2}{77} = m + \frac{19m + 2}{77}.$$

Чтобы числитель последней дроби делился на 77, положим  $m = 77t + m_0, t \in \mathbb{Z}$ . Перебором или с помощью алгоритма Евклида легко найти, что  $m_0 = 8$ . Итак,  $m = 77t + 8$ . Подставим это выражение во второе уравнение (1):

$$x^2 = 96 \cdot 77t + 841.$$

Поскольку  $x^2 \leq 77^2$ , заключаем, что  $t = 0$ .

**Ответ:** 29.

### Задача 3

Поскольку

$$r_2(a \cdot b) = r_2(r_2(a) \cdot r_2(b)), r_2(a + b) = r_2(r_2(a) + r_2(b)),$$

можно далее считать, что числа  $c_0, c_1, c_2, c_3 \in \{0, 1\}$ .

Представим первые две буквы полученной строки в виде последовательности  $b_1, \dots, b_{10}$ : 0001101110. Тогда, предположив, что первые буквы пароля это «РЕ», получим, что  $a_1, \dots, a_{10}$ : 1000000101, и можно вычислить  $y_1, \dots, y_{10}$ :

$$b_i = r_2(y_i + a_i) \Leftrightarrow y_i = r_2(b_i + a_i).$$

Получим 1001101011. Используя рекуррентную формулу для членов последовательности  $y_5, \dots, y_{10}$ , придем к системе уравнений

$$\begin{cases} y_5 = r_2(c_0 y_1 + c_1 y_2 + c_2 y_3 + c_3 y_4) \\ y_6 = r_2(c_0 y_2 + c_1 y_3 + c_2 y_4 + c_3 y_5) \\ y_7 = r_2(c_0 y_3 + c_1 y_4 + c_2 y_5 + c_3 y_6) \\ y_8 = r_2(c_0 y_4 + c_1 y_5 + c_2 y_6 + c_3 y_7) \end{cases}$$
$$\Leftrightarrow \begin{cases} 1 = r_2(c_0 + c_3) \\ 0 = r_2(c_2 + c_3) \\ 1 = r_2(c_1 + c_2) \\ 0 = r_2(c_0 + c_1 + c_3) \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} 1 = r_2(c_0 + c_3) \\ 0 = r_2(c_2 + c_3) \\ 1 = r_2(c_1 + c_3) \\ 0 = r_2(c_0 + c_1 + c_3) \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} 1 = r_2(c_0 + c_3) \\ 0 = r_2(c_2 + c_3) \\ 1 = r_2(c_1 + c_3) \\ 1 = r_2(c_0) \end{cases} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} 0 = r_2(c_3) \\ 0 = r_2(c_2 + c_3) \\ 1 = r_2(c_1 + c_3) \\ 1 = r_2(c_0) \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} 0 = r_2(c_3) \\ 0 = r_2(c_2) \\ 1 = r_2(c_1) \\ 1 = r_2(c_0) \end{cases}$$

В силу отмеченного ранее можно считать, что  $c_0 = 1$ ,  $c_1 = 1$ ,  $c_2 = 0$ ,  $c_3 = 0$ . Тогда закон рекурсии для последовательности  $y_1, \dots, y_{35}$  имеет вид:

$$y_{n+4} = r_2(y_n + y_{n+1}).$$

Теперь, используя фрагмент последовательности  $y_1, \dots, y_{10}$  можно вычислить и всю оставшуюся последовательность  $y_{11}, \dots, y_{35}$ : 1100010011010111100010011. Для нахождения пароля остается преобразовать буквы полученной строки в последовательность из 0 и 1, а затем воспользоваться формулой:

$$a_i = r_2(y_i + b_i).$$

Получим строку  $a_{11}, \dots, a_{35}$ : 00000 00011 00101 01101 10010, преобразовывая которую согласно таблице, приходим к последовательности букв АГЕНТ. В итоге искомым паролем является слово РЕАГЕНТ.

**Ответ:** РЕАГЕНТ.

#### Задача 4

##### Комментарий

Пусть задано семейство подмножеств  $X_1, X_2, \dots, X_n$  множества  $A = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}$ , тогда упорядоченный набор  $(a_1, \dots, a_n)$ , в котором все элементы различны и  $a_i \in X_i, i = 1, \dots, n$ , называется *трансверсалью* или *системой различных представителей* данного семейства множеств. Как видно из условия, в данной задаче требуется найти все трансверсали семейства множеств  $X_1, \dots, X_9$ .

Понятие трансверсали семейства множеств связано с понятием *матрицы инцидентности семейства множеств*. Пусть задано семейство подмножеств  $X_1, X_2, \dots, X_n$  множества  $A = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}$ , тогда матрицей инцидентности данного семейства называется таблица, имеющая  $n$  строк и  $m$  столбцов, состоящая из нулей и единиц вида:

	$x_1$	...	$x_j$	...	$x_m$
$X_1$	$b_{11}$	...	$b_{1j}$	...	$b_{1m}$
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$
$X_i$	$b_{i1}$	...	$b_{ij}$	...	$b_{im}$
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$
$X_n$	$b_{n1}$	...	$b_{nj}$	...	$b_{nm}$

где  $b_{ij} = 1$  только если  $x_j \in X_i$  и  $b_{ij} = 0$  – в противном случае. Упорядоченный набор элементов  $(b_{1j_1}, \dots, b_{nj_n})$ , равных 1, в котором элементы лежат в разных столбцах, называется *трансверсалью матрицы инцидентности*. Нетрудно понять, что число трансверсалей семейства множеств  $X_1, X_2, \dots, X_n$  равно числу трансверсалей матрицы инцидентности данного семейства.

##### Решение

Запишем матрицу инцидентности

$$B = (b_{ij}), i = 1, \dots, \dots$$

семейства множеств  $X_1, X_2, \dots, X_9$ .

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

В этой матрице необходимо найти все наборы (трансверсали) вида  $b_{1j_1}, \dots, b_{9j_9}$  где  $j_1, \dots, j_9$  – некоторая перестановка цифр  $1, 2, \dots, 9$ , и все  $b_{ij_k} = 1, i = 1, \dots, 9$ . Иными словами, ищутся такие наборы из 9 единиц, что все единицы одного набора лежат в разных строках и разных столбцах. Для облегчения поиска переставим в матрице  $B$  строки и столбцы по следующему правилу: строки с меньшим количеством единиц ставим выше, а столбцы с большим количеством единиц – левее. Таким образом переставленная матрица приведена на рис. 1.

1	0	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	0	0	0	0	0	0
0	1	1	0	0	0	0	0	0
0	1	1	0	0	0	1	0	1
1	0	0	0	0	0	1	1	0
1	1	1	0	0	0	1	1	1
1	0	1	0	1	1	1	0	0
1	1	1	1	1	1	1	0	0
1	1	1	1	1	0	1	1	1

Рис. 1

Поскольку единицы надо выбирать из разных строк и столбцов, сначала следует выбирать 1 из отмеченной пунктиром матрицы 3 на 3 – в ней две трансверсали. Затем выбираются трансверсали в двух отмеченных прямоугольником матрицах 3 на 3 – в каждой из них по 3 трансверсали. Значит, всего 18 трансверсалей.

**Ответ:** 18 наборов: (1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9), (1, 2, 3, 4, 5, 6, 8, 7, 9), (1, 2, 3, 4, 5, 6, 9, 8, 7), (1, 5, 2, 4, 3, 6, 7, 8, 9), (1, 5, 2, 4, 3, 6, 9, 8, 7), (4, 2, 3, 1, 5, 6, 7, 8, 9), (4, 2, 3, 1, 5, 6, 8, 7, 9), (4, 2, 3, 1, 5, 6, 9, 8, 7), (4, 5, 2, 1, 3, 6, 7, 8, 9), (4, 5, 2, 1, 3, 6, 8, 7, 9), (4, 5, 2, 1, 3, 6, 9, 8, 7), (6, 2, 3, 4, 5, 1, 7, 8, 9), (6, 2, 3, 4, 5, 1, 8, 7, 9), (6, 2, 3, 4, 5, 1, 9, 8, 7), (6, 5, 2, 4, 3, 1, 7, 8, 9), (6, 5, 2, 4, 3, 1, 8, 7, 9), (6, 5, 2, 4, 3, 1, 9, 8, 7).

### Задача 5

Пусть  $(a_0, b_0, c_0)$  – начальное (и неизвестное) состояние замка. Чтобы гарантированно открыть замок, необходимо суметь добавить к начальному состоянию каждую из тысячи комбинаций:  $(0,0,0), (0,0,1), (0,0,2), \dots, (9,9,9)$ . Действовать будем так. Пусть необходимо к состоянию замка добавить, например, комбинацию  $(2,0,6)$ . Для этого приложим карту I два раза, и замок перейдет в состояние  $(a_0+2, b_0, c_0+6)$ . Если замок не открылся, то приложим карту I еще 8 раз, и замок вернется в начальное состояние  $(a_0, b_0, c_0)$ . Подобным же образом (возвращаясь каждый раз в начальное состояние) необходимо найти способ добавить и все остальные комбинации.

Отметим следующее:

- одну и ту же карту не имеет смысла прикладывать более 9 раз;
  - от порядка прикладывания карт ничего не зависит;
  - без карты II обойтись не удастся, поскольку у остальных карт последняя цифра четная;
  - двух карт для открытия замка ячейки не хватит: прикладывая каждую из двух карт от 0 до 9 раз, можно добавить к начальному состоянию не более 100 различных комбинаций.
- Выясним, можно ли открыть замок наборами карт (I,II,III), (I,II,IV) и (IV,II,III).

**Набор (I,II,III).** Первую карту приложим  $A_1$  раз, вторую –  $A_2$  раза, третью –  $A_3$  раза. Здесь  $A_i \in \{0,1,2,\dots,9\}$ ,  $i=1,\dots,3$  Надо проверить, разрешима ли относительно  $A_1, A_2, A_3$  система (везде далее равными считаем числа, имеющие одинаковые остатки от деления на 10):

$$\begin{cases} A_1 \cdot 1 + A_2 \cdot 7 + A_3 \cdot 9 = d_1, \\ A_1 \cdot 5 + A_2 \cdot 4 + A_3 \cdot 7 = d_2, \\ A_1 \cdot 8 + A_2 \cdot 9 + A_3 \cdot 6 = d_3, \end{cases}$$

где  $d_1, d_2, d_3$  – произвольный набор цифр. Таких наборов 1000 штук. Значит и левая часть тоже должна принимать 1000 значений. Поскольку каждое  $A_i$  принимает всего 10 значений, число значений левой части не превосходит 1000. Чтоб их было 1000 ровно, необходимо и достаточно, чтоб для различных наборов цифр  $A_1, A_2, A_3$  получались различные левые части. Это, в свою очередь, эквивалентно следующему условию

$$\begin{cases} A_1 \cdot 1 + A_2 \cdot 7 + A_3 \cdot 9 = 0, \\ A_1 \cdot 5 + A_2 \cdot 4 + A_3 \cdot 7 = 0, \\ A_1 \cdot 8 + A_2 \cdot 9 + A_3 \cdot 6 = 0, \end{cases} \Leftrightarrow A_i = 0, \quad i=1,2,3.$$

Но это не так. Так, например, взяв  $A_1 = 7, A_2 = 2, A_3 = 1$ , также получаем нулевой столбец. Значит карты (I,II,III) не годятся.

**Наборы (I,II,IV) и (IV,II,III).** Непосредственной проверкой убеждаемся, что равенства

$$\begin{cases} A_1 \cdot 1 + A_2 \cdot 7 + A_3 \cdot 3 = 0, \\ A_1 \cdot 5 + A_2 \cdot 4 + A_3 \cdot 2 = 0, \\ A_1 \cdot 8 + A_2 \cdot 9 + A_3 \cdot 4 = 0 \end{cases}$$

и

$$\begin{cases} A_1 \cdot 9 + A_2 \cdot 7 + A_3 \cdot 3 = 0, \\ A_1 \cdot 7 + A_2 \cdot 4 + A_3 \cdot 2 = 0, \\ A_1 \cdot 6 + A_2 \cdot 9 + A_3 \cdot 4 = 0 \end{cases}$$

верны, только когда все  $A_i$  равны нулю. Значит эти наборы карт подойдут.

**Ответ:** (I,II,IV) и (IV,II,III).

### Задача 6

Попробуем прочесть полученное сообщение. Для этого разобьём его на группы по пять знаков и произведём обратную замену в соответствии с таблицей:

01111	10000	01000	10101	01110	00100	01000	10010	00101	00111
П	Р	И	Х	О	Д	И	Т	Е	З
00000	00010	10010	10000	00000	00010	00010	11100	00010	00100
А	В	Т	Р	А	В	В	Ь	В	Д

Видимо начало нечитаемого текста, ВВВД000, приходится на тот момент, когда отвлекли агента. Попробуем выписать буквы сообщения, формируя их с конца, чтобы определить место разрыва:

...01ШАФФААРЧАСА

Совмещая полученную информацию, получим такое сообщение:

П Р И Х О Д И Т Е З А В Т Р А В 000 Ч А С А

Теперь необходимо понять, сколько и какие знаки пропущены. Для этого используем информацию об отставании часов. Фраза «часы отстали на 81 секунду» говорит о том, что в сообщении встречается 81 нулей. Агент записал 71 нулей. Значит, среди пропущенных

знаков встречается 10 нулей. Посмотрев на слова ЧАСА нетрудно сделать предположение, что пропущенный отрезок может содержать только сочетающиеся с ним числительные: два, три, четыре, двадцать два, двадцать три, двадцать четыре. Посмотрим, как выглядят короткие слова числительных в закодированном виде (в длинных будет слишком много нулей):

Число	Кодированный вид	Кол-во нулей
ДВА	00100 00010 00000	13
ТРИ	10010 10000 01000	11
ЧЕТЫРЕ	10111 00101 10010 11011 10000 00101	15

С 10-ю нулями слова нет, но три нуля итак остались в раскодированном тексте, значит искомое слово ДВА.

**Ответ:** ПРИХОДИТЕ ЗАВТРА В ДВА ЧАСА.