



ИНФОРМАТИКА

ВАРИАНТ 1

Задача 1

Определите названия ячеек в блоке A1:E1, используя подсказки.

	A	B	C	D	E
1					
2					
3	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(A1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(B1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(C1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(D1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(E1;1))
4	=ЛЕВСИМВ(A1;1)	=ЛЕВСИМВ(B1;1)	=ЛЕВСИМВ(C1;1)	=ЛЕВСИМВ(D1;1)	=ЛЕВСИМВ(E1;1)
5					

	A	B	C
6	=A3-EXP(0)		=ПОИСК(A4;"bcadfe")
7	=A3+B3+ОКРУГЛВВЕРХ(ПИ();0)		=A4=C4
8	=B3-ОКРУГЛВНИЗ(EXP(1);0)+C3		=КОДСИМВ(B4)-КОДСИМВ(C4)
9	=C3-D3-E3		=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("A"))+(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("A"))
10	=C3+D3*E3		=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("A"))*(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("A"))

	A	B	C
6	0		3
7	8		ИСТИНА
8	7		1
9	-2		5
10	13		6

Решение:

1. В соответствии с формулами «=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(A1;1))», «=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(B1;1))» и т.д. в ячейках A3:E3 находятся цифры обозначающие строки определяемых ячеек. В ячейках A4:E4 с формулами «=ЛЕВСИМВ(A1;1)», «=ЛЕВСИМВ(B1;1)» и т.д. соответственно, буквы латинского алфавита, обозначающие колонки определяемых ячеек.

2. Так как значение формулы «=A3-EXP(0)» в ячейке A6 равно 0, то $A3 = 0 + \text{EXP}(0) = 1$.

3. Значение формулы в A7 «=A3+B3+ОКРУГЛВВЕРХ(ПИ();0)» равно 8, поэтому $B3 = 8 - A3 - \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(\text{ПИ}();0) = 8 - 1 - 4 = 3$.

4. Значение формулы в A8 «=B3-ОКРУГЛВНИЗ(EXP(1);0)+C3» равно 7, поэтому $C3 = 7 - B3 + \text{ОКРУГЛВНИЗ}(\text{EXP}(1);0) = 7 - 3 + 2 = 6$.

5. Значение формулы в A9 «=C3-D3-E3» равно -2, а значение формулы в A10 «=C3+D3*E3» равно 13. Получаем систему уравнений:

$$\begin{cases} 6 - D3 - E3 = -2 \\ 6 + D3 * E3 = 13 \end{cases}$$

$\Rightarrow \begin{cases} -D3 - E3 = -8 \\ D3 * E3 = 7 \end{cases}$, решая которую получим $D3 = 7, E3 = 1$.

6. Значение формулы в C6 «=ПОИСК(A4;"bcadfe")» равно 3, следовательно в A4 находится символ A.



7. Значение формулы в С7 «=A4=C4» равно «ИСТИНА», следовательно в С4 находится также символ А.

8. Значение формулы в С8 «=КОДСИМВ(В4)-КОДСИМВ(С4)» равно 1, следовательно в В4 находится символ следующий по алфавиту за символом А, а это - В.

9. Значение формулы в С9 «=(КОДСИМВ(Е4)-КОДСИМВ("А"))+(КОДСИМВ(Д4)-КОДСИМВ("А"))» равно 5, а значение формулы в С10 «=(КОДСИМВ(Е4)-КОДСИМВ("А"))*(КОДСИМВ(Д4)-КОДСИМВ("А"))» равно 6. Получаем систему

уравнений относительно смещения от начала алфавита символа в ячейке Д4 и в ячейке Е4. Если обозначим их, соответственно, как Д и Е, то получим:
$$\begin{cases} E + D = 5 \\ E * D = 6 \end{cases}$$
 Решая систему уравнений, определяем $D = 2$, $E = 3$. Следовательно в ячейке Д4 находится символ С, а в ячейке Е4 – символ D.

Ответ:

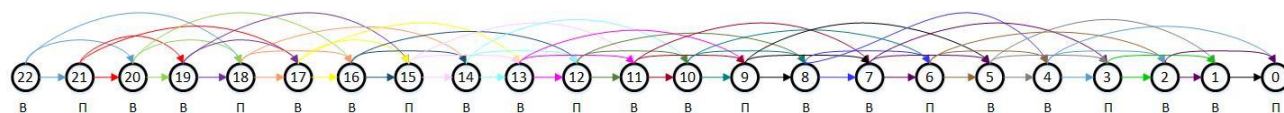
	А	В	С	Д	Е
1	А1	В3	А6	С7	Д1

Задача 2 (10 баллов)

На столе лежит 22 драгоценных камня. Гномы, участвующие в игре, по очереди могут взять 1, 2 или 4 камня. Гном, который не может сделать ход (камней не осталось), – проигрывает. Кто выигрывает при безошибочной игре – гном, делающий первый ход, или гном, делающий второй ход? Какова должна быть стратегия, выигравшего гнома? Поясните алгоритм графически, используя ориентированные графы и обозначая проигрышные и выигрышные позиции. Напишите на алгоритмическом языке обобщенный алгоритм для любого количества камней стратегии выигрывающего гнома. С каким количеством камней этот алгоритм будет работать?

Решение:

Чтобы проанализировать игру, изобразим возможные варианты ходов гномов в виде ориентированного графа. Отметим выигрышные (В) и проигрышные (П) ходы:



Делаем вывод, что с периодом 3: позиции, где число камней делится на 3 без остатка, будут проигрышными (для того, кто в них оказался), а где не делится — выигрышными. В нашем случае, когда в игре 22 камня, выигрывает первый игрок. Для



безошибочной игры, он должен ставить противника в проигрышную позицию, то есть брать столько камней, чтобы осталось кратное трём количество.

Приведём стратегию выигрывающего гнома:

Ход_1: Игрок_1 (игрок делающий ход первым) берет от 1,2 или 4 камней, так чтобы на ход противника осталось кратное 3 число камней (в данном случае игрок 1 может взять 4 камня, чтобы осталось 18 или 1 камень, чтобы осталось 21).

Ход_2: Игрок_2 (игрок, делающий ход вторым) берет от 1,2 или 4 камня (в данном случае камней остаётся 17, 16 или 14).

Ход_3: Игрок_1 берет от 1,2 или 4 камней, так чтобы на ход противника осталось кратное 3 число камней. И так далее до Победа Игрок_1. Проиграть невозможно.

Алгоритм для Игрок_1 (обобщенный):

Шаг 1 Игрок_1 взял $K=1,2$ или 4 камня, так чтобы $(N-K)$ кратно 3

Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.

Шаг 2 Игрок_2 взял $K=1,2$ или 4 камня

Алгоритм подходит в общем случае, для N камней, если N делится на 3 без остатка.

Задача 3 (10 баллов)

Дан фрагмент таблицы истинности и результирующий столбец $F(y,x)?G(x,y,z)$. Укажите пропущенные значения, а также какие переменные в каком порядке указаны в столбцах, а также какой оператор должен стоять между функциями в результирующем столбце.

?	?	?	$\bar{y} \vee z$	$x \rightarrow z$	$\bar{y} \wedge x$	$F(y, z)?F(x,z)$	$F(y,x)?G(x,y,z)$
0		0	1	1	0	1	0
0		1	1	1	0	1	0
	1		1	0	1	0	0
	1		1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0	0



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

Решение.

$\bar{y} \vee z$ - это $F(y,z)$

$x \rightarrow z$ - это $F(x,z)$

$\bar{y} \wedge x$ - Это $F(y,x)$

$G(x,y,z)$ – это $F(y,z) \& F(x,z)$

y	x	z	$\bar{y} \vee z$	$x \rightarrow z$	$\bar{y} \wedge x$	$F(y, z) \& F(x,z)$	$F(y,x) \& G(x,y,z)$
0	0	0	1	1	0	1	0
0	0	1	1	1	0	1	0
0	1	0	1	0	1	0	0
0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0	0
1	0	1	1	1	0	1	0
1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	1	1	1	0	1	0

Задача 4 (20 баллов)

Ваня решает задачу по обработке изображений. На первом рисунке представлено цветное изображение, пиксели которого закодированы с помощью цветовой модели RGB. Известно, что в исходном изображении в каждом канале или максимальная, или минимальная яркости. На втором рисунке представлено обработанное изображение. Ване необходимо понять, как именно было обработано изображение на первом рисунке, чтобы получилось изображение на втором рисунке. Запишите, в чем именно заключался алгоритм обработки. Схематически укажите на первом и втором рисунках значения яркости в RGB и HEX форматах.

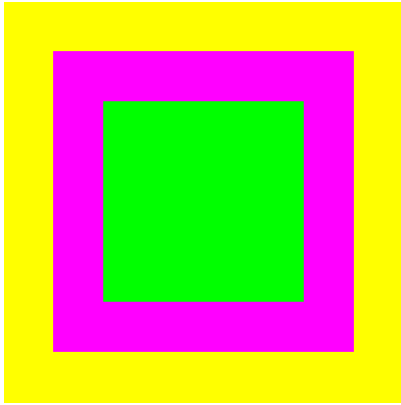


Рисунок 1

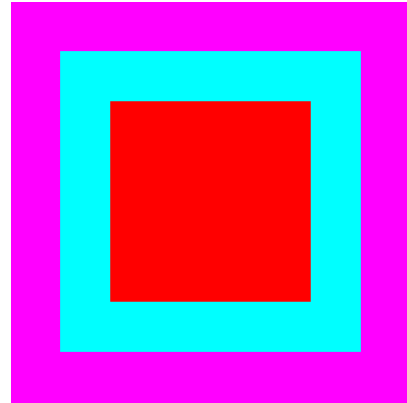


Рисунок 2

Решение:

Как мы видим, в обработанном изображении зелёный цвет стал синим. Делаем предположение, что произошла смена каналов. Значение яркости зелёной составляющей было записано в красный канал.

Жёлтый цвет стал лиловым. Желтый цвет состоит из максимальных значений красной и зеленой составляющих. Так как мы уже знаем, что значение зелёной составляющей было записано в красный канал, делаем вывод, что значение красной составляющей было записано в синий канал. Таким образом был получен лиловый цвет.

Значит, значение синей составляющей было записано в зелёный канал, что и подтверждает смена лилового цвета на голубой.

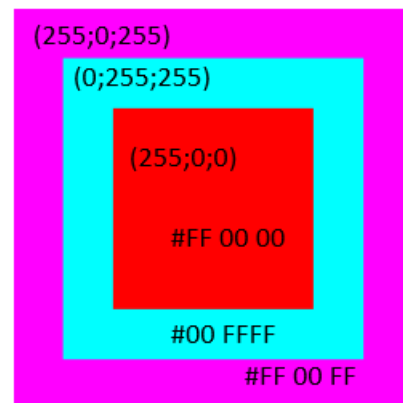
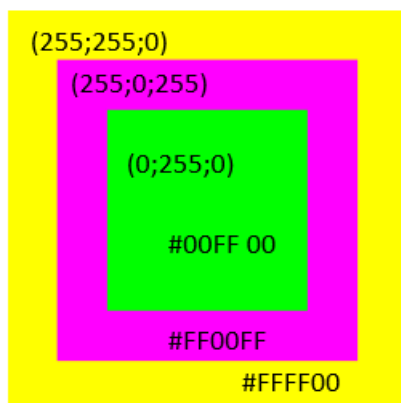
Алгоритм обработки выглядит следующим образом:

$$Y_R = Y_G$$

$$Y_G = Y_B$$

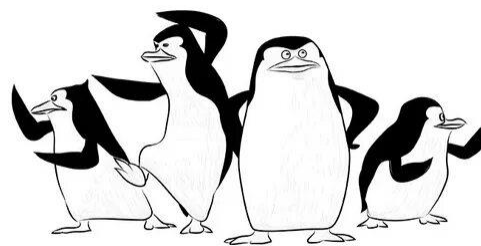
$$Y_B = Y_R$$

Далее укажем на рисунках значения яркости в RGB и HEX формате



Задача 5 (25 баллов)**ПИНГВИГРА**

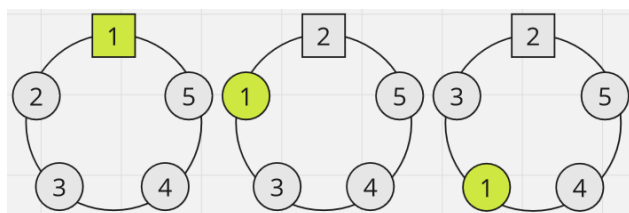
Однажды гуляя по антарктическим просторам, группа переворачивателей пингвинов (Не удивляйтесь, есть и такая профессия) наткнулась на одно семейство. В течение нескольких дней они наблюдали по очереди за ними. И заметили, необычное поведение пингвинов. Было похоже, что они играют в какую-то игру чтобы не замерзнуть или просто весело провести время.



Пингвины вставляли в круг лицом к центру рядом с одним из них всегда был небольшой снежный ком. Начиналась игра после того, как пингвин у камня подпрыгивал и похлопывал крыльями, после этого он менялся местами с соседом справа сколько-то раз. Когда первый пингвин перешел в новую позицию, другой пингвин, который оказался у снежного кома также подпрыгивал и тоже менялся с соседом справа, причем количество смен было больше, чем у предыдущего пингвина. Через некоторое количество таких передвижений, вероятно это был конец игры, пингвины разбегались и два которые были рядом с первым, приносили ему рыбку.

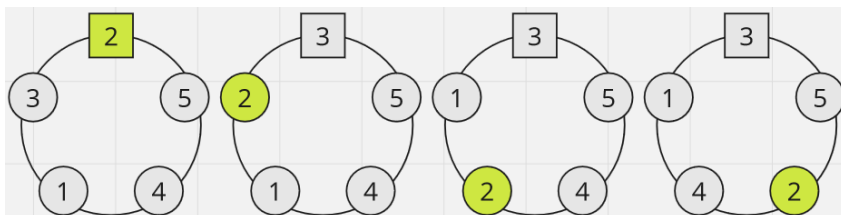
Переворачивателей заинтересовал этот необычный обряд у пингвинов, и продолжая наблюдать, они заметили, что количество перемещений совпадают с последовательностью простых чисел. Разумеется, они захотели попробовать эту игру. Для этого каждый из них присвоил себе цифру от 1 до N . Перед началом игры они нарисовали $N - 1$ кругов и один квадрат (обозначающий снежный ком, как у пингвинов) в большом круге. Переворачиватель с номером 1 встает в квадрат. Все остальные встают по порядку цифр, начиная со двойки, против часовой стрелки, лицом к центру. Они условились, что игра будет состоять из M раундов. В i -м раунде человек, который находится в квадрате, подпрыгивает и кричит «Я пингвин» и затем меняется с человеком справа от него p_k раз, где p_k – простое число.

Например, для $N = 5$ и $M = 3$ происходят следующие три раунда:

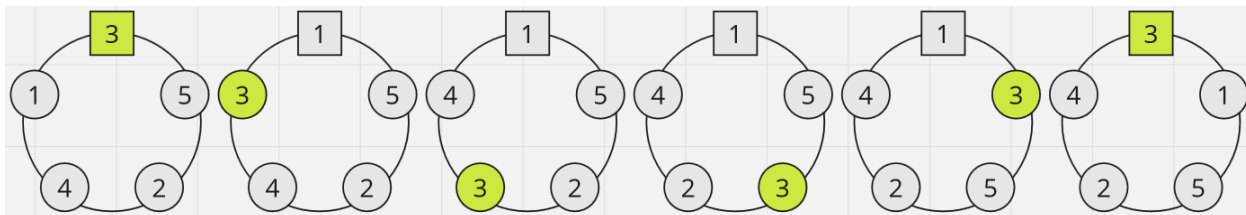
1 - раунд



2 - раунд



3 - раунд



Напишите программу, которая для заданных N , M и G определяет соседей человека под номером G в конце игры.

Входные данные: вам дается три числа через пробел N , M , G , где N –количество участников, M –количество раундов и G – номер человека.

Результат должен содержать номера двух соседей человека с номером G , сначала правого, потом левого.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример:

Ввод: 5 3 1	Результат: 3 5
Ввод: 5 3 2	Результат: 5 4
Ввод: 5 4 5	Результат: 3 2

Исходные данные:

9 5 3



Решение:

Мы используем решето Эратосфена, чтобы найти первые K простых чисел.

Теперь обозначим квадрат цифрой 0, а круги - числами от 1 до $N - 1$. Поскольку невозможно смоделировать всю игру за отведенное время, мы сначала определяем алгоритм, который поможет нам найти конечную позицию G . Предположим, что в данный момент G находится на позиции X , а текущее простое число - p :

- Если $X = 0$, то G находится в квадрате, поэтому X становится $N \bmod p$.
- Иначе, если $X \neq 0$, то мы можем определить, сколько раз человек в квадрате меняется местами с X :
 - Если $X \leq p \bmod (N-1)$, то X становится $(X - 1) \bmod N$
 - Иначе X становится $(X - p \operatorname{div} (N-1)) \bmod N$

где $\bmod$ - оператор деления по модулю, а div - целочисленное деление.

Теперь нам нужно решить другую задачу чтобы ответить на вопрос "Если G находится на X , то кто находится на $X-1$ (или $X+1$)?".

Предположим, что нам известна позиция X после того, как был сыгран простое число p .

- Если $X = p \bmod N$, то X был 0 перед простым числом p
- Иначе, если $x \neq p \bmod N$:
 - x становится $(x + p \operatorname{div} (N-1)) \bmod N$
 - Если $x \leq p \bmod (N-1)$, то x становится $(x + 1) \bmod N$

Реализация на C++

```
#define CRT_SECURE_NO_WARNINGS
```

```
#include <cstdio>
```



```
#define MAXSIEVE 7380000
#define MAXPRIMES 501000
int p[MAXPRIMES], np;
charsieve[MAXSIEVE];

int N;
intmod(inta) { return (a % N + N) % N; }

intforward(intx, intp) {
    if (x == 0) return mod(p);

    if (x <= p % (N - 1)) x = mod(x - 1);
    x = mod(x - p / (N - 1));

    returnx;
}

intbackward(intx, intp) {
    if (x == mod(p)) return 0;

    x = mod(x + p / (N - 1));
    if (x <= p % (N - 1)) x = mod(x + 1);

    returnx;
}

int main(void) {
    for (inti = 2; i < MAXSIEVE; ++i) {
        if (sieve[i]) continue;
        p[np++] = i;
        for (intj = i + i; j < MAXSIEVE; j += i) sieve[j] = 1;
    }
}
```



```
int A, K;
scanf("%d%d%d", &N, &K, &A); --A;
for (inti = 0; i < K; ++i) A = forward(A, p[i]);

int L = mod(A - 1), R = mod(A + 1);

for (int i = K - 1; i >= 0; --i) L = backward(L, p[i]);
for (int i = K - 1; i >= 0; --i) R = backward(R, p[i]);

printf("%d %d\n", R + 1, L + 1);
return 0;
}
```

Реализация на Python

```
MAXSIEVE = 7380000
MAXPRIMES = 501000
p = []
np = 0
sieve = [False] * MAXSIEVE
```

```
def mod(a):
    return (a % N + N) % N
```

```
def forward(x, p):
    if x == 0:
        return mod(p)
    if x <= p % (N - 1):
        x = mod(x - 1)
    x = mod(x - p // (N - 1))
    return x
```

```
def backward(x, p):
    if x == mod(p):
```



```
    return 0

    x = mod(x + p // (N - 1))
    if x <= p % (N - 1):
        x = mod(x + 1)
    return x

for i in range(2, MAXSIEVE):
    if sieve[i]:
        continue
    p.append(i)
    np += 1
    for j in range(i + i, MAXSIEVE, i):
        sieve[j] = True

N, K, A = map(int, input().split())
A -= 1
for i in range(K):
    A = forward(A, p[i])

L = mod(A - 1)
R = mod(A + 1)

for i in range(K - 1, -1, -1):
    L = backward(L, p[i])
for i in range(K - 1, -1, -1):
    R = backward(R, p[i])

print(R + 1, L + 1)
```



Демонстрация на C++

```
Granit2024.cpp  X
Granit2024      (Глобальная область)
1  #define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
2
3  #include <cstdio>
4
5  #define MAXSIEVE 7380000
6  #define MAXPRIMES 501000
7  int p[MAXPRIMES], np;
8  char sieve[MAXSIEVE];
9
10 int N;
11 int mod(int a) { return (a % N + N) % N; }
12
13 int forward(int x, int p) {
14     if (x == 0) return mod(p);
15
16     if (x <= p % (N - 1)) x = mod(x - 1);
17     x = mod(x - p / (N - 1));
18
19     return x;
20 }
21
```

Консоль отладки Microsoft v

```
9 5 3
7 4
```

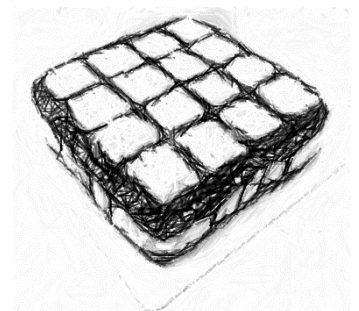
```
x = mod(x + p / (N - 1));
if (x <= p % (N - 1)) x = mod(x + 1);
```

Ответ: 7 4

Задача 6 (25 баллов)

ОПЯТЬ ТОРТ

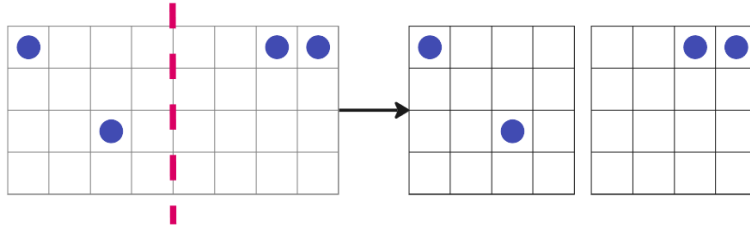
На день рождения Кати друзья испекли прямоугольный торт, украшенный K свечами – разумеется столько же сколько исполнилось лет Кате. Поскольку торт напечатан в клеточку, мы можем представить его как прямоугольник $M \times N$. В некоторых ячейках расположена одна свеча, а в других нет.



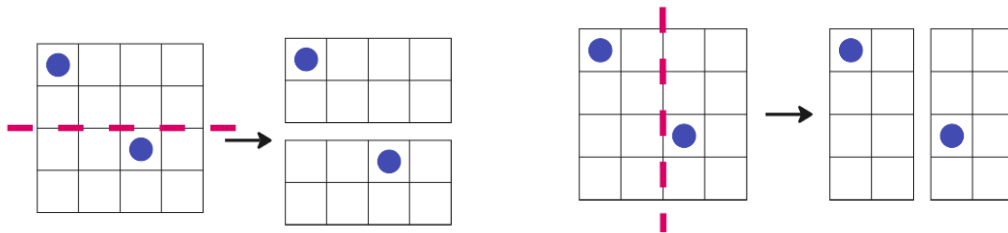
Лучшие друзья дали Кате задание отрезать кусок торта по определенным правилам:

- Горизонтальным или вертикальным разрезом, проходящим через края ячеек, торт разделяется на две прямоугольные части. Полученные кусочки должны быть одинакового размера и иметь одинаковое количество свечей.
- Далее Катя откладывает один из кусков в сторону, а остальные продолжает резать по тем же правилам.
- Когда остается кусок, который больше разрезать нельзя, т.е. в этом куске ровно одна свеча, он достается Кате. В противном случае Катя не получит торт.

Например, торт размером 4×8 можно разделить по вертикали на две части размером 4×4 по две свечи в каждой. Первый разрез не может быть горизонтальным, потому что, если вы разрежете середину, в верхней части будет три свечи, а в нижней - только одна.



По условию правый кусок не может быть разрезан дальше и имеет две свечи. Если бы Катя продолжила разрезать его, она бы не получила торт. Левую часть можно разрезать как горизонтально, так и вертикально.



Разрезание в обе стороны дает по одной свече в каждой, поэтому любая из них может достаться к Кате. В этом примере Катя может получить одну из четырех разных частей. Напишите программу, которая считает, сколько разных фигур сможет получить Катя. Кусочки считаются разными, если они занимают в торте разное положение.

Входные данные: В первой строке записаны три целых числа: высота торта M , ширина N и количество свечей K . Следующие K строк содержат координаты кусочков со свечами. Первая координата вертикальная (нумеруется от 0 до $M - 1$ сверху вниз), а вторая горизонтальная (нумеруется от 0 до $N - 1$ слева направо).

Результат должен содержать одно число, обозначающее, сколько разных фигур может достаться Кате.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример входных данных

Ввод:	Результат:	Пример описан в условии.
4 8 4 0 0 2 2	4	



0 6			
0 7			

Исходные данные:

4 4 3

0 0

1 2

2 2

Решение:

Мы храним свечи в списке и делим торт рекурсивно. На каждом шаге мы также разбиваем список свечей на два списка — по одному на каждую из новых фигур.

Важная оптимизация — если мы доходим до части, которую уже разделили, то на ней мы останавливаем рекурсию. Таким образом, мы не только получаем правильный ответ (поскольку мы не пересчитываем одну и ту же часть несколько раз), но и значительно ускоряем работу программы: мы будем обращаться к каждой части не более двух раз, а не K раз.

Реализация на C++

```
#include <iostream>
```

```
#include <vector>
```

```
#include <set>
```

```
#include <tuple>
```

```
using namespace std;
```

```
using Candle = pair<int, int>;
```

```
using Piece = set<tuple<int, int, int, int>>;
```



```
int cutCake(int v0, int v1, int h0, int h1, vector<Candle> candles,
            Piece& alreadySharedPieces)
{
    auto isNew = alreadySharedPieces.emplace(v0, v1, h0, h1).second;
    if (!isNew)
        return 0;
    if (candles.size() == 1)
        return 1;

    int result = 0;
    auto height = v1 - v0;
    auto width = h1 - h0;

    if (height % 2 == 0)
    {
        auto middle = (v0 + v1) / 2;
        vector<Candle> bottomPart;
        vector<Candle> topPart;
        for (auto z : candles)
        {
            if (z.first < middle)
                bottomPart.push_back(z);
            else
                topPart.push_back(z);
        }
        if (bottomPart.size() == topPart.size())
        {
            result += cutCake(v0, middle, h0, h1, bottomPart,
                              alreadySharedPieces);
            result += cutCake(middle, v1, h0, h1, topPart,
                              alreadySharedPieces);
        }
    }
}
```



```
if (width % 2 == 0)
{
    auto middle = (h0 + h1) / 2;
    vector<Candle> leftPart;
    vector<Candle> rightPart;
    for (auto z : candles)
    {
        if (z.second < middle)
            leftPart.push_back(z);
        else
            rightPart.push_back(z);
    }
    if (leftPart.size() == rightPart.size())
    {
        result += cutCake(v0, v1, h0, middle, leftPart,
                           alreadySharedPieces);
        result += cutCake(v0, v1, middle, h1, rightPart,
                           alreadySharedPieces);
    }
}

return result;
}

int main()
{
    int M, N, K;
    vector<Candle> candles;
    Piece pieces;

    cin >> M >> N >> K;
    for (int i = 0; i < K; ++i)
    {
        int v, h;
```



```
    cin >> v >> h;
    candles.emplace_back(v, h);
}

auto result = cutCake(0, M, 0, N, candles, pieces);
cout << result << endl;
return 0;
}
```

Реализация на Python

```
from typing import List, Tuple, Set

Candle = Tuple[int, int]
Piece = Set[Tuple[int, int, int, int]]

def cut_cake(v0: int, v1: int, h0: int, h1: int, candles: List[Candle],
            already_shared_pieces: Piece) -> int:
    if (v0, v1, h0, h1) in already_shared_pieces:
        return 0
    already_shared_pieces.add((v0, v1, h0, h1))
    if len(candles) == 1:
        return 1

    result = 0
    height = v1 - v0
    width = h1 - h0

    if height % 2 == 0:
        middle = (v0 + v1) // 2
        bottom_part = [z for z in candles if z[0] < middle]
        top_part = [z for z in candles if z[0] >= middle]
        if len(bottom_part) == len(top_part):
            result += cut_cake(v0, middle, h0, h1, bottom_part, already_shared_pieces)
```



```
result += cut_cake(middle, v1, h0, h1, top_part, already_shared_pieces)
```

```
if width % 2 == 0:
```

```
    middle = (h0 + h1) // 2
```

```
    left_part = [z for z in candles if z[1] < middle]
```

```
    right_part = [z for z in candles if z[1] >= middle]
```

```
    if len(left_part) == len(right_part):
```

```
        result += cut_cake(v0, v1, h0, middle, left_part, already_shared_pieces)
```

```
        result += cut_cake(v0, v1, middle, h1, right_part, already_shared_pieces)
```

```
return result
```

```
def main():
```

```
    M, N, K = map(int, input().split())
```

```
    candles = [tuple(map(int, input().split())) for _ in range(K)]
```

```
    pieces = set()
```

```
    result = cut_cake(0, M, 0, N, candles, pieces)
```

```
    print(result)
```

```
if __name__ == "__main__":
```

```
    main()
```



Демонстрация работы

```
Granit2024.cpp
Granit2024 (Глобальная область) main()
61 result += cutCake(v0, v1, h0, middle, leftPart,
62 alreadySharedPieces);
63 result += cutCake(v0, v1, middle, h1, rightPart,
64 alreadySharedPieces);
65 }
66 }
67 }
68 return result;
69 }
70
71 int main()
72 {
73     int M, N, K;
74     vector<Candle> candles;
75     Piece pieces;
76
77     cin >> M >> N >> K;
78     for (int i = 0; i < K; ++i)
79     {
80         int v, h;
81         cin >> v >> h;
82         candles.emplace_back(v, h);
83     }
84
85     auto result = cutCake(0, M, 0, N, candles, pieces);
86     cout << result << endl;
87     return 0;
88 }
89
90
91
92
93
```

```
Консоль отладки Microsoft V
4 4 3
0 0
1 2
2 2
0
E:\CPP\Granit2024\Granit2024\x64\Debug\Granit2024.exe (процесс 10644) завершил
дом 0.
Нажмите любую клавишу, чтобы закрыть это окно:|
```

100 % Проблемы не найдены. Стр: 71 Симв: 11 Пробелы CRLF

Ответ: 0



ИНФОРМАТИКА

ВАРИАНТ 2.

Задача 1 (10 баллов)

Определите названия ячеек в блоке A1:E1, используя подсказки.

	A	B	C	D	E
1					
2					
3	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(A1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(B1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(C1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(D1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(E1;1))
4	=ЛЕВСИМВ(A1;1)	=ЛЕВСИМВ(B1;1)	=ЛЕВСИМВ(C1;1)	=ЛЕВСИМВ(D1;1)	=ЛЕВСИМВ(E1;1)
5					

	A	B	C
6	=A3-EXP(0)		=ПОИСК(A4;"bcadfe")
7	=A3+B3+ОКРУГЛВВЕРХ(ПИ();0)		=A4=C4
8	=B3-ОКРУГЛВНИЗ(EXP(1);0)+C3		=КОДСИМВ(B4)-КОДСИМВ(C4)
9	=C3-D3-E3		=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("А"))+(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("А"))
10	=C3+D3*E3		=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("А"))*(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("А"))

	A	B	C
6	1		2
7	7		ИСТИНА
8	4		-2
9	-2		4
10	17		3

Решение:

- В соответствии с формулами «=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(A1;1))», «=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(B1;1))» и т.д. в ячейках A3:E3 находятся цифры обозначающие строки определяемых ячеек. В ячейках A4:E4 с формулами «=ЛЕВСИМВ(A1;1)», «=ЛЕВСИМВ(B1;1)» и т.д. соответственно, буквы латинского алфавита, обозначающие колонки определяемых ячеек.
- Так как значение формулы «=A3-EXP(0)» в ячейке A6 равно 1, то $A3 = 1 + \text{EXP}(0) = 2$.
- Значение формулы в A7 «=A3+B3+ОКРУГЛВВЕРХ(ПИ();0)» равно 7, поэтому $B3 = 7 - A3 - \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(\text{ПИ}();0) = 7 - 2 - 4 = 1$.
- Значение формулы в A8 «=B3-ОКРУГЛВНИЗ(EXP(1);0)+C3» равно 4, поэтому $C3 = 4 - B3 + \text{ОКРУГЛВНИЗ}(\text{EXP}(1);0) = 4 - 1 + 2 = 5$.



5. Значение формулы в A9 «=C3-D3-E3» равно -2, а значение формулы в A10 «=C3+D3*E3» равно 17. Получаем систему уравнений:
$$\begin{cases} 5 - D3 - E3 = -2 \\ 5 + D3 * E3 = 17 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} -D3 - E3 = -7 \\ D3 * E3 = 12 \end{cases}$$
, решая которую получим $D3 = 4, E3 = 3$.
6. Значение формулы в C6 «=ПОИСК(A4;"bcadfe")» равно 2, следовательно в A4 находится символ C.
7. Значение формулы в C7 «=A4=C4» равно «ИСТИНА», следовательно в C4 находится также символ C.
8. Значение формулы в C8 «=КОДСИМВ(B4)-КОДСИМВ(C4)» равно -2, следовательно в B4 находится символ, стоящий на 2 позиции ближе к началу алфавита от символа C, а это - A.
9. Значение формулы в C9 «=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("A"))+(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("A"))» равно 4, а значение формулы в C10 «=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("A"))*(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("A"))» равно 3. Получаем систему уравнений относительно смещения от начала алфавита символа в ячейке D4 и в ячейке E4. Если обозначим их, соответственно, как D и E, то получим:
$$\begin{cases} E + D = 4 \\ E * D = 3 \end{cases}$$
. Решая систему уравнений, определяем $D = 3, E = 1$. Следовательно в ячейке D4 находится символ D, а в ячейке E4 – символ B.

Ответ:

	A	B	C	D	E
1	C2	A1	C5	D4	B3

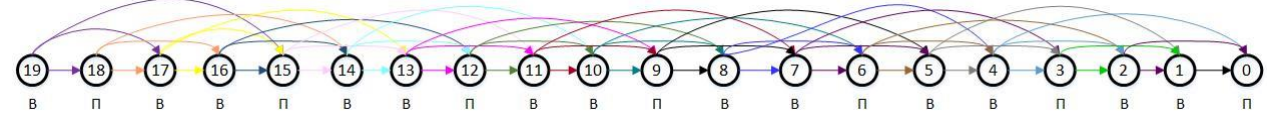
Задача 2 (10 баллов)

На столе лежит 19 драгоценных камня. Гномы, участвующие в игре, по очереди могут взять 1, 2 или 4 камня. Гном, который не может сделать ход (камней не осталось), – проигрывает. Кто выигрывает при безошибочной игре – гном, делающий первый ход, или гном, делающий второй ход? Какова должна быть стратегия, выигравшего гнома? Поясните алгоритм графически, используя ориентированные графы и обозначая проигрышные и выигрышные позиции. Напишите на алгоритмическом языке обобщенный алгоритм для любого количества камней стратегии выигрывающего гнома. С каким количеством камней этот алгоритм будет работать?



Решение:

Чтобы проанализировать игру, изобразим возможные варианты ходов гномов в виде ориентированного графа. Отметим выигрышные (В) и проигрышные (П) ходы:



Делаем вывод, что с периодом 3: позиции, где число камней делится на 3 без остатка, будут проигрышными (для того, кто в них оказался), а где не делится — выигрышными. В нашем случае, когда в игре 19 камней, выигрывает первый игрок. Для безошибочной игры, он должен ставить противника в проигрышную позицию, то есть брать столько камней, чтобы осталось кратное трём количество.

Приведём стратегию выигрывающего гнома:

Ход_1: Игрок_1 (игрок делающий ход первым) берет от 1,2 или 4 камней, так чтобы на ход противника осталось кратное 3 число камней (в данном случае игрок 1 возьмёт 1 камень, чтобы осталось 18 или 4 камня, чтобы осталось 15).

Ход_2: Игрок_2 (игрок, делающий ход вторым) берет от 1,2 или 4 камня.

Ход_3: Игрок_1 берет от 1,2 или 4 камней, так чтобы на ход противника осталось кратное 3 число камней. И так далее до Победа Игрок_1. Проиграть невозможно.

Алгоритм для Игрок_1 (обобщенный):

Шаг 1 Игрок_1 взял $K=1,2$ или 4 камня, так чтобы $(N-K)$ кратно 3
Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.

Шаг 2 Игрок_2 взял $K=1,2$ или 4 камня
Алгоритм подходит в общем случае, для N камней, если N делится на 3 без остатка.
Задача 3 (10 баллов)

Дан фрагмент таблицы истинности и результирующий столбец $G(x, y, z) \rightarrow F(y, z)$.
Укажите пропущенные значения, а также какие переменные в каком порядке указаны в столбцах, а также какой оператор должен стоять между функциями в результирующем столбце.

z	x	y	$x \wedge \bar{y}$	$z \vee \bar{x}$	$y \leftrightarrow z$	$F(x, y)$ $?F(x, z)$	$F(y, z)$ $?G(x, yz)$
0		0	0	1	1	0	1
0		1	0	1	0	0	0
	1	0	1	0	1	0	1
	1		0	0	0	1	1
	0	0	0	1	0	0	0



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

Решение: $x \wedge \bar{y}$ - это $F(x,y)$ $z \vee \bar{x}$ - это $F(x,z)$ $y \leftrightarrow z$ - это $F(y,z)$ $G(x,y,z)$ – это $F(x,y) \leftrightarrow F(x,z)$

z	x	y	$x \wedge \bar{y}$	$z \vee \bar{x}$	$y \leftrightarrow z$	$F(x,y) \leftrightarrow F(x,z)$	$F(y,z) \vee G(x,y,z)$
0	0	0	0	1	1	0	1
0	0	1	0	1	0	0	0
0	1	0	1	0	1	0	1
0	1	1	0	0	0	1	1
1	0	0	0	1	0	0	0
1	0	1	0	1	1	0	1
1	1	0	1	1	0	1	1
1	1	1	0	1	1	0	1

Задача 4 (20 баллов)

Ваня решает задачу по обработке изображений. На первом рисунке представлено цветное изображение, пиксели которого закодированы с помощью цветовой модели RGB. Известно, что в исходном изображении в каждом канале или максимальная, или минимальная яркости. На втором рисунке представлено обработанное изображение. Ване необходимо понять, как именно было обработано изображение на первом рисунке, чтобы получилось изображение на втором рисунке. Запишите, в чем именно заключался алгоритм обработки. Схематически укажите на первом и втором рисунках значения яркости в RGB и HEX форматах.

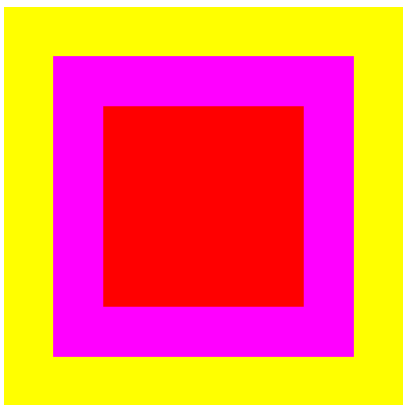


Рисунок 1

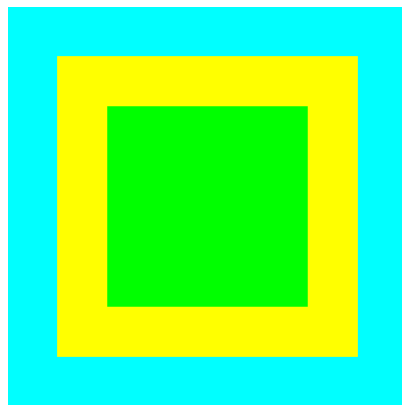


Рисунок 2

Решение:

Как мы видим, в обработанном изображении красный цвет стал зелёным. Делаем предположение, что произошла смена каналов. Значение яркости красной составляющей было записано в зелёный канал.

Жёлтый цвет стал голубым. Желтый цвет состоит из максимальных значений красной и зеленой составляющих. Так как мы уже знаем, что значение красной составляющей было записано в зелёный канал, делаем вывод, что значение зелёной составляющей было записано в синий канал. Таким образом был получен голубой цвет.

Значит, значение синей составляющей было записано в красный канал, что и подтверждает смена лилового цвета на жёлтый.

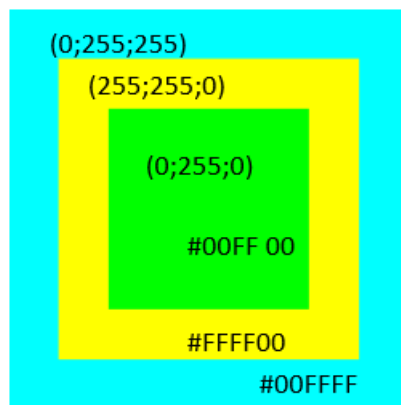
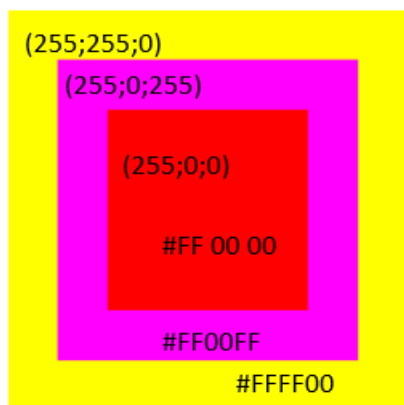
Алгоритм обработки выглядит следующим образом:

$$Y_R = Y_B$$

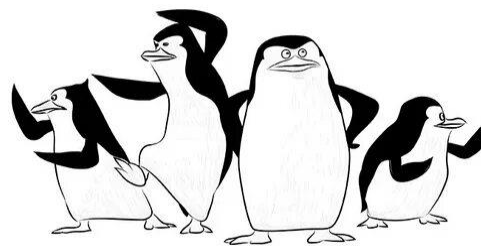
$$Y_G = Y_R$$

$$Y_B = Y_G$$

Далее укажем на рисунках значения яркости в RGB и HEX формате

**Задача 5 (25 баллов)**

Однажды гуляя по антарктическим просторам, группа переворачивателей пингвинов (Не удивляйтесь, есть и такая профессия) наткнулась на одно семейство. В течение нескольких дней они наблюдали по очереди за ними. И заметили, необычное поведение пингвинов. Было похоже, что они играют в какую-то игру чтобы не замерзнуть или просто весело провести время.

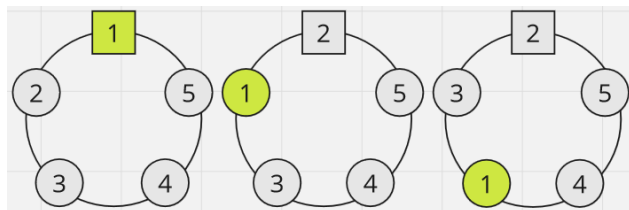


Пингвины вставали в круг лицом к центру рядом с одним из них всегда был небольшой снежный ком. Начиналась игра после того, как пингвин у камня подпрыгивал и похлопывал крыльями, после этого он менялся местами с соседом справа сколько-то раз. Когда первый пингвин перешел в новую позицию, другой пингвин, который оказался у снежного кома также подпрыгивал и тоже менялся с соседом справа, причем количество смен было больше, чем у предыдущего пингвина. Через некоторое количество таких передвижений, вероятно это был конец игры, пингвины разбегались и два которые были рядом с первым, приносили ему рыбку.

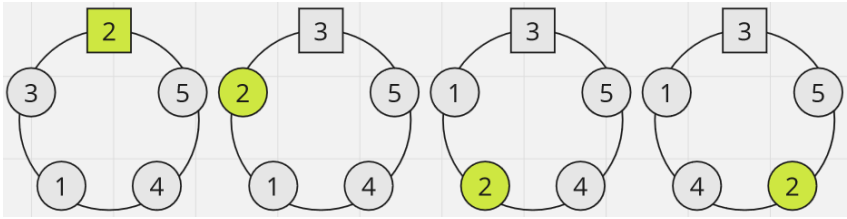
Переворачивателей заинтересовал этот необычный обряд у пингвинов, и продолжая наблюдать, они заметили, что количество перемещений совпадают с последовательностью простых чисел. Разумеется, они захотели попробовать эту игру. Для этого каждый из них присвоил себе цифру от 1 до N . Перед началом игры они нарисовали $N - 1$ кругов и один квадрат (обозначающий снежный ком, как у пингвинов) в большом кругу. Переворачиватель с номером 1 встает в квадрат. Все остальные встают по порядку цифр, начиная со двойки, против часовой стрелки, лицом к центру. Они условились, что игра будет состоять из M раундов. В i -м раунде человек, который находится в квадрате, подпрыгивает и кричит «Я пингвин» и затем меняется с человеком справа от него p_k раз, где p_k – простое число.

Например, для $N = 5$ и $M = 3$ происходят следующие три раунда:

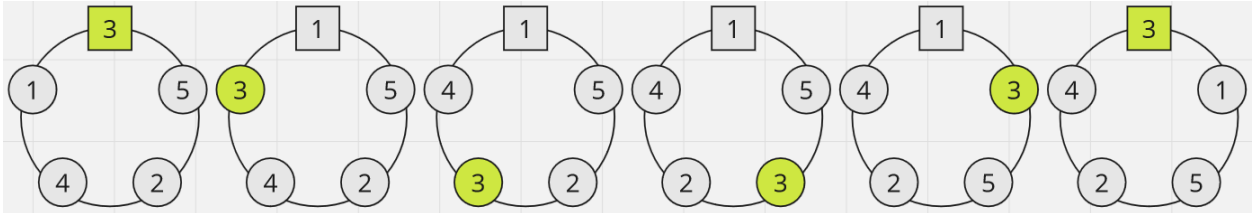
1 - раунд



2 - раунд



3 - раунд



Напишите программу, которая для заданных N, M и G определяет соседей человека под номером G в конце игры.

Входные данные: вам дается три числа через пробел N, M, G, где N – количество участников, M – количество раундов и G – номер человека.

Результат должен содержать номера двух соседей человека с номером G, сначала правого, потом левого.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример:

Ввод: 5 3 1	Результат: 3 5
Ввод: 5 3 2	Результат: 5 4
Ввод: 5 4 5	Результат: 3 2

Исходные данные:

9 5 8



Решение:

ПИНГВИГРА

Мы используем решето Эратосфена, чтобы найти первые K простых чисел.

Теперь обозначим квадрат цифрой 0, а круги - числами от 1 до $N - 1$. Поскольку невозможно смоделировать всю игру за отведенное время, мы сначала определяем алгоритм, который поможет нам найти конечную позицию G . Предположим, что в данный момент G находится на позиции X , а текущее простое число - p :

- Если $X = 0$, то G находится в квадрате, поэтому X становится $N \bmod p$.
- Иначе, если $X \neq 0$, то мы можем определить, сколько раз человек в квадрате меняется местами с X :
 - Если $X \leq p \bmod (N-1)$, то X становится $(X - 1) \bmod N$
 - Иначе X становится $(X - p \operatorname{div} (N-1)) \bmod N$

где $\bmod$ - оператор деления по модулю, а div - целочисленное деление.

Теперь нам нужно решить другую задачу чтобы ответить на вопрос "Если G находится на X , то кто находится на $X-1$ (или $X+1$)?".

Предположим, что нам известна позиция X после того, как был сыгран простое число p .

- Если $X = p \bmod N$, то X был 0 перед простым числом p
- Иначе, если $x \neq p \bmod N$:
 - x становится $(x + p \operatorname{div} (N-1)) \bmod N$
 - Если $x \leq p \bmod (N-1)$, то x становится $(x + 1) \bmod N$

Реализация на C++

```
#define CRT_SECURE_NO_WARNINGS
```



```
#include<stdio>

#defineMAXSIEVE 7380000
#defineMAXPRIMES 501000
int p[MAXPRIMES], np;
charsieve[MAXSIEVE];

int N;
intmod(inta) { return (a % N + N) % N; }

intforward(intx, intp) {
if (x == 0) return mod(p);

if (x<= p % (N - 1)) x = mod(x - 1);
x = mod(x - p / (N - 1));

returnx;
}

intbackward(intx, intp) {
if (x == mod(p)) return 0;

x = mod(x + p / (N - 1));
if (x<= p % (N - 1)) x = mod(x + 1);

returnx;
}

int main(void) {
for (inti = 2; i<MAXSIEVE; ++i) {
if (sieve[i]) continue;
p[np++] = i;
for (intj = i + i; j <MAXSIEVE; j += i) sieve[j] = 1;
}
```



```
int A, K;
scanf("%d%d%d", &N, &K, &A); --A;
for (inti = 0; i < K; ++i) A = forward(A, p[i]);

int L = mod(A - 1), R = mod(A + 1);

for (int i = K - 1; i >= 0; --i) L = backward(L, p[i]);
for (int i = K - 1; i >= 0; --i) R = backward(R, p[i]);

printf("%d %d\n", R + 1, L + 1);
return 0;
}
```

Реализация на Python

```
MAXSIEVE = 7380000
MAXPRIMES = 501000
p = []
np = 0
sieve = [False] * MAXSIEVE
```

```
def mod(a):
    return (a % N + N) % N
```

```
def forward(x, p):
    if x == 0:
        return mod(p)
    if x <= p % (N - 1):
        x = mod(x - 1)
    x = mod(x - p // (N - 1))
    return x
```

```
def backward(x, p):
```



```
if x == mod(p):
    return 0
x = mod(x + p // (N - 1))
if x <= p % (N - 1):
    x = mod(x + 1)
return x

for i in range(2, MAXSIEVE):
    if sieve[i]:
        continue
    p.append(i)
    np += 1
    for j in range(i + i, MAXSIEVE, i):
        sieve[j] = True

N, K, A = map(int, input().split())
A -= 1
for i in range(K):
    A = forward(A, p[i])

L = mod(A - 1)
R = mod(A + 1)

for i in range(K - 1, -1, -1):
    L = backward(L, p[i])
for i in range(K - 1, -1, -1):
    R = backward(R, p[i])

print(R + 1, L + 1)
```

Демонстрация на C++



```
main.cpp
21 if( x == mod(p) ) return 0;
22
23 x = mod(x + p/(N-1));
24 if( x <= p%(N-1) ) x = mod(x+1);
25
26 return x;
27 }
28
29 int main( void ) {
30     for( int i = 2; i < MAXSIEVE; ++i ) {
31         if( sieve[i] ) continue;
32         p[np++] = i;
33         for( int j = i+i; j < MAXSIEVE; j += i ) sieve[j] = 1;
34     }
35
36     int A, K;
37     scanf( "%d%d%d", &N, &K, &A ); --A;
38     for( int i = 0; i < K; ++i ) A = forward(A, p[i]);
39
40     int L = mod(A-1), R = mod(A+1);
41
42     for( int i = K-1; i >= 0; --i ) L = backward(L, p[i]);
43     for( int i = K-1; i >= 0; --i ) R = backward(R, p[i]);
44
45     printf( "%d %d\n", R+1, L+1 );
46     return 0;
47 }
48
```

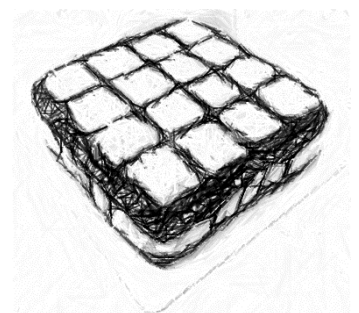
9 5 8
1 7

Ответ: 1 7

Задача 6 (25 баллов)

ОПЯТЬ ТОРТ

На день рождения Кати друзья испекли прямоугольный торт, украшенный K свечами – разумеется столько же сколько исполнилось лет Кате. Поскольку торт напечатан в клеточку, мы можем представить его как прямоугольник $M \times N$. В некоторых ячейках расположена одна свеча, а в других нет.

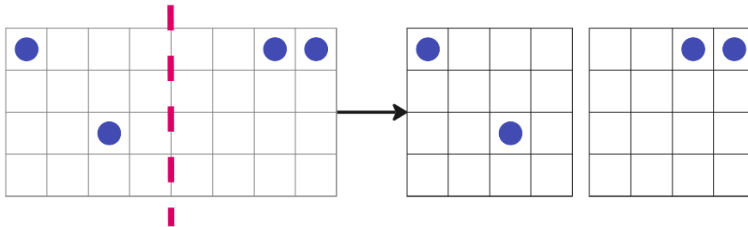


Лучшие друзья дали Кате задание отрезать кусок торта по определенным правилам:

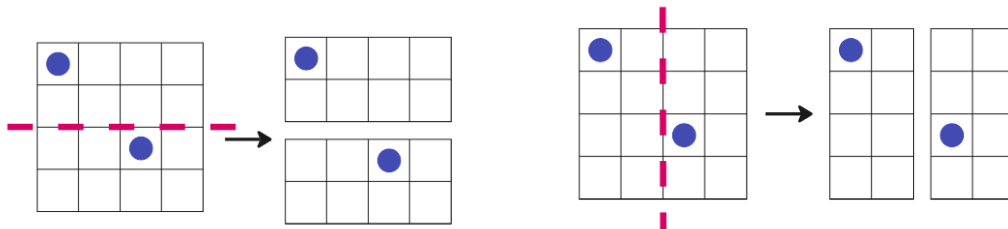


- Горизонтальным или вертикальным разрезом, проходящим через края ячеек, торт разделяется на две прямоугольные части. Полученные кусочки должны быть одинакового размера и иметь одинаковое количество свечей.
- Далее Катя откладывает один из кусков в сторону, а остальные продолжает резать по тем же правилам.
- Когда остается кусок, который больше разрезать нельзя, т.е. в этом куске ровно одна свеча, он достается Кате. В противном случае Катя не получит торт.

Например, торт размером 4×8 можно разделить по вертикали на две части размером 4×4 по две свечи в каждой. Первый разрез не может быть горизонтальным, потому что, если вы разрежете середину, в верхней части будет три свечи, а в нижней - только одна.



По условию правый кусок не может быть разрезан дальше и имеет две свечи. Если бы Катя продолжила резать его, она бы не получила торт. Левую часть можно разрезать как горизонтально, так и вертикально.



Разрезание в обе стороны дает по одной свече в каждой, поэтому любая из них может достаться Кате. В этом примере Катя может получить одну из четырех разных частей. Напишите программу, которая считает, сколько разных фигур сможет получить Катя. Кусочки считаются разными, если они занимают в торте разное положение.

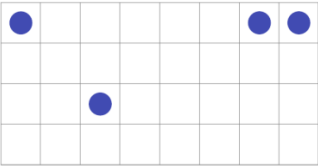
Входные данные: В первой строке записаны три целых числа: высота торта M , ширина N и количество свечей K . Следующие K строк содержат координаты кусочков со свечами. Первая координата вертикальная (нумеруется от 0 до $M - 1$ сверху вниз), а вторая горизонтальная (нумеруется от 0 до $N - 1$ слева направо).



Результат должен содержать одно число, обозначающее, сколько разных фигур может достаться Кате.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример входных данных

Ввод:	Результат:	Пример описан в условии.
4 8 4 0 0 2 2 0 6 0 7	4	

Исходные данные:

8 4 8

0 1

1 2

2 2

3 3

5 0

5 1

4 2

6 2

Решение:

ОПЯТЬ ТОРТ

Мы храним свечи в списке и делим торт рекурсивно. На каждом шаге мы также разбиваем список свечей на два списка — по одному на каждую из новых фигур.

Важная оптимизация — если мы доходим до части, которую уже разделили, то на ней мы останавливаем рекурсию. Таким образом, мы не только получаем правильный ответ (поскольку мы не пересчитываем одну и ту же часть несколько раз), но и



значительно ускоряем работу программы: мы будем обращаться к каждой части не более двух раз, а не K раз.

Реализация на C++

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <set>
#include <tuple>

using namespace std;

using Candle = pair<int, int>;
using Piece = set<tuple<int, int, int, int>>;

int cutCake(int v0, int v1, int h0, int h1, vector<Candle> candles,
            Piece& alreadySharedPieces)
{
    auto isNew = alreadySharedPieces.emplace(v0, v1, h0, h1).second;
    if (!isNew)
        return 0;
    if (candles.size() == 1)
        return 1;

    int result = 0;
    auto height = v1 - v0;
    auto width = h1 - h0;

    if (height % 2 == 0)
    {
        auto middle = (v0 + v1) / 2;
        vector<Candle> bottomPart;
        vector<Candle> topPart;
```



```
for (auto z : candles)
{
    if (z.first < middle)
        bottomPart.push_back(z);
    else
        topPart.push_back(z);
}
if (bottomPart.size() == topPart.size())
{
    result += cutCake(v0, middle, h0, h1, bottomPart,
        alreadySharedPieces);
    result += cutCake(middle, v1, h0, h1, topPart,
        alreadySharedPieces);
}
}

if (width % 2 == 0)
{
    auto middle = (h0 + h1) / 2;
    vector<Candle> leftPart;
    vector<Candle> rightPart;
    for (auto z : candles)
    {
        if (z.second < middle)
            leftPart.push_back(z);
        else
            rightPart.push_back(z);
    }
    if (leftPart.size() == rightPart.size())
    {
        result += cutCake(v0, v1, h0, middle, leftPart,
            alreadySharedPieces);
        result += cutCake(v0, v1, middle, h1, rightPart,
            alreadySharedPieces);
    }
}
```



```
    }  
}  
  
    return result;  
}  
  
int main()  
{  
    int M, N, K;  
    vector<Candle> candles;  
    Piece pieces;  
  
    cin >> M >> N >> K;  
    for (int i = 0; i < K; ++i)  
    {  
        int v, h;  
        cin >> v >> h;  
        candles.emplace_back(v, h);  
    }  
  
    auto result = cutCake(0, M, 0, N, candles, pieces);  
    cout << result << endl;  
    return 0;  
}
```

Реализация на Python

```
from typing import List, Tuple, Set
```

```
Candle = Tuple[int, int]
```

```
Piece = Set[Tuple[int, int, int, int]]
```

```
def cut_cake(v0: int, v1: int, h0: int, h1: int, candles: List[Candle],  
            already_shared_pieces: Piece) -> int:
```



```
if (v0, v1, h0, h1) in already_shared_pieces:
    return 0
already_shared_pieces.add((v0, v1, h0, h1))
if len(candles) == 1:
    return 1

result = 0
height = v1 - v0
width = h1 - h0

if height % 2 == 0:
    middle = (v0 + v1) // 2
    bottom_part = [z for z in candles if z[0] < middle]
    top_part = [z for z in candles if z[0] >= middle]
    if len(bottom_part) == len(top_part):
        result += cut_cake(v0, middle, h0, h1, bottom_part, already_shared_pieces)
        result += cut_cake(middle, v1, h0, h1, top_part, already_shared_pieces)

if width % 2 == 0:
    middle = (h0 + h1) // 2
    left_part = [z for z in candles if z[1] < middle]
    right_part = [z for z in candles if z[1] >= middle]
    if len(left_part) == len(right_part):
        result += cut_cake(v0, v1, h0, middle, left_part, already_shared_pieces)
        result += cut_cake(v0, v1, middle, h1, right_part, already_shared_pieces)

return result

def main():
    M, N, K = map(int, input().split())
    candles = [tuple(map(int, input().split())) for _ in range(K)]
    pieces = set()

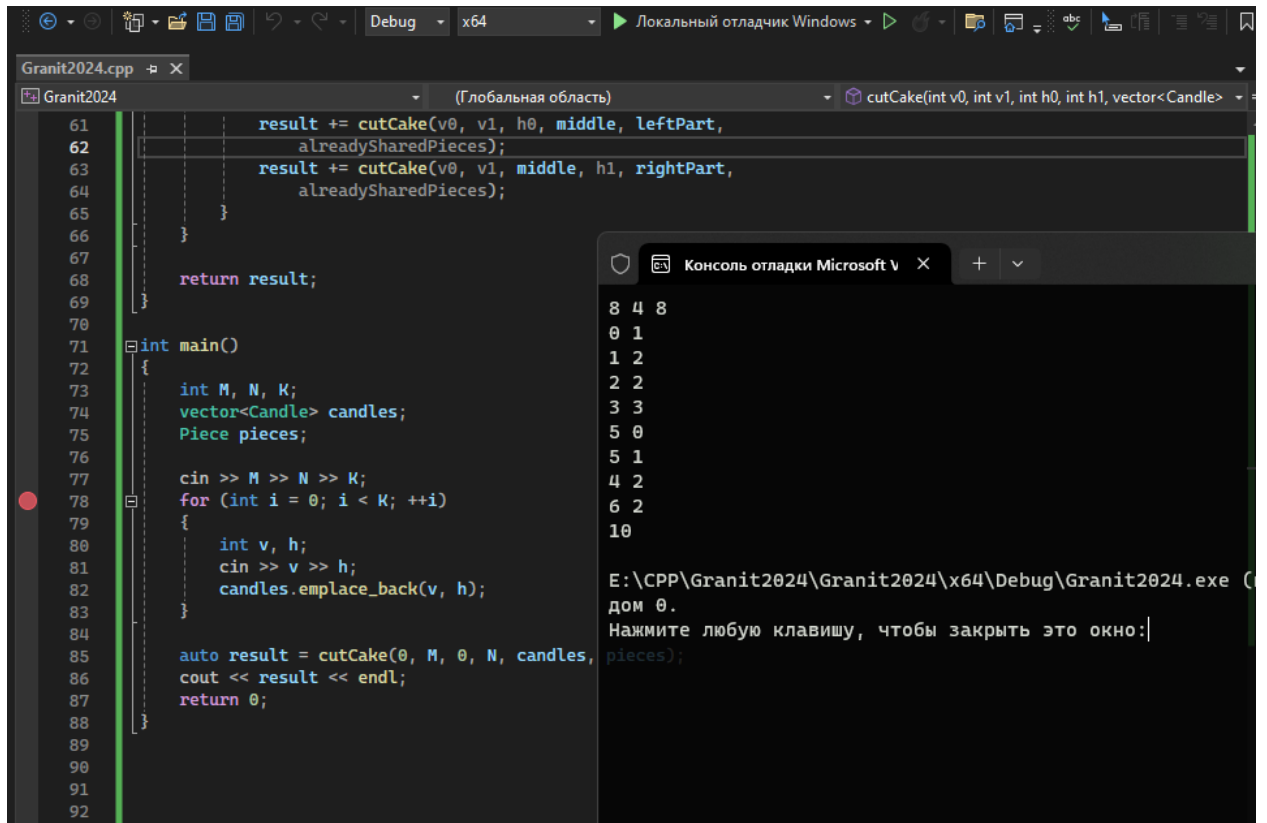
    result = cut_cake(0, M, 0, N, candles, pieces)
```



```
print(result)
```

```
if __name__ == "__main__":  
    main()
```

Демонстрация работы



```
Granit2024.cpp X  
Granit2024 (Глобальная область) cutCake(int v0, int v1, int h0, int h1, vector<Candle>  
61 result += cutCake(v0, v1, h0, middle, leftPart,  
62 alreadySharedPieces);  
63 result += cutCake(v0, v1, middle, h1, rightPart,  
64 alreadySharedPieces);  
65 }  
66 }  
67  
68 return result;  
69  
70  
71 int main()  
72 {  
73     int M, N, K;  
74     vector<Candle> candles;  
75     Piece pieces;  
76  
77     cin >> M >> N >> K;  
78     for (int i = 0; i < K; ++i)  
79     {  
80         int v, h;  
81         cin >> v >> h;  
82         candles.emplace_back(v, h);  
83     }  
84  
85     auto result = cutCake(0, M, 0, N, candles,  
86 cout << result << endl;  
87     return 0;  
88 }  
89  
90  
91  
92  
Консоль отладки Microsoft V X +  
8 4 8  
0 1  
1 2  
2 2  
3 3  
5 0  
5 1  
4 2  
6 2  
10  
E:\CPP\Granit2024\Granit2024\x64\Debug\Granit2024.exe (C  
дом 0.  
Нажмите любую клавишу, чтобы закрыть это окно:|
```

Ответ: 10



ИНФОРМАТИКА

ВАРИАНТ 3

Задача 1 (10 баллов)

Определите названия ячеек в блоке A1:E1, используя подсказки.

	A	B	C	D	E
1					
2					
3	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(A1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(B1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(C1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(D1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(E1;1))
4	=ЛЕВСИМВ(A1;1)	=ЛЕВСИМВ(B1;1)	=ЛЕВСИМВ(C1;1)	=ЛЕВСИМВ(D1;1)	=ЛЕВСИМВ(E1;1)
5					

	A	B	C
6	=A3-EXP(0)		=ПОИСК(A4;"bcadfe")
7	=A3+B3+ОКРУГЛВВЕРХ(ПИ();0)		=A4=C4
8	=B3-ОКРУГЛВНИЗ(EXP(1);0)+C3		=КОДСИМВ(B4)-КОДСИМВ(C4)
9	=C3-D3-E3		=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("A"))+(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("A"))
10	=C3+D3*E3		=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("A"))*(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("A"))

	A	B	C
6	4		4
7	11		ИСТИНА
8	1		-2
9	-6		9
10	7		20

Решение:

1. В соответствии с формулами «=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(A1;1))», «=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(B1;1))» и т.д. в ячейках A3:E3 находятся цифры обозначающие строки определяемых ячеек. В ячейках A4:E4 с формулами «=ЛЕВСИМВ(A1;1)», «=ЛЕВСИМВ(B1;1)» и т.д. соответственно, буквы латинского алфавита, обозначающие колонки определяемых ячеек.

2. Так как значение формулы «=A3-EXP(0)» в ячейке A6 равно 4, то $A3 = 4 + \text{EXP}(0) = 5$.

3. Значение формулы в A7 «=A3+B3+ОКРУГЛВВЕРХ(ПИ();0)» равно 11, поэтому $B3 = 11 - A3 - \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(\text{ПИ}();0) = 11 - 5 - 4 = 2$.

4. Значение формулы в A8 «=B3-ОКРУГЛВНИЗ(EXP(1);0)+C3» равно 1, поэтому $C3 = 1 - B3 - \text{ОКРУГЛВНИЗ}(\text{EXP}(1);0) = 1 - 2 - 2 = 1$.

5. Значение формулы в A9 «=C3-D3-E3» равно -6, а значение формулы в A10 «=C3+D3*E3» равно 7. Получаем систему уравнений:

$$\begin{cases} 1 - D3 - E3 = -6 \\ 1 + D3 * E3 = 7 \end{cases}$$

$\Rightarrow \begin{cases} -D3 - E3 = -7 \\ D3 * E3 = 8 \end{cases}$, решая которую получим $D3 = 6, E3 = 1$.

6. Значение формулы в C6 «=ПОИСК(A4;"bcadfe")» равно 4, следовательно в A4 находится символ D.



7. Значение формулы в C7 «=A4=C4» равно «ИСТИНА», следовательно в C4 находится также символ D.
8. Значение формулы в C8 «=КОДСИМВ(B4)-КОДСИМВ(C4)» равно -2, следовательно в B4 находится символ, стоящий на 2 позиции ближе к началу алфавита от символа D, а это - B.
9. Значение формулы в C9 «=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("A"))+(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("A"))» равно 9, а значение формулы в C10 «=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("A"))*(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("A"))» равно 20. Получаем систему уравнений относительно смещения от начала алфавита символа в ячейке D4 и в ячейке E4. Если обозначим их, соответственно, как D и E, то получим:
$$\begin{cases} E + D = 9 \\ E * D = 20 \end{cases}$$
 Решая систему уравнений, определяем $D = 4$, $E = 5$. Следовательно в ячейке D4 находится символ E, а в ячейке E4 – символ F.

Ответ:

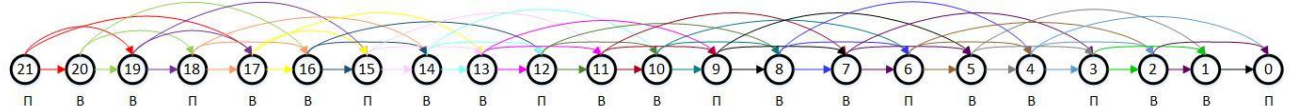
	A	B	C	D	E
1	D5	B2	D1	E6	F1

Задача 2 (10 баллов)

На столе лежит 21 драгоценных камень. Гномы, участвующие в игре, по очереди могут взять 1, 2 или 4 камня. Гном, который не может сделать ход (камней не осталось), – проигрывает. Кто выигрывает при безошибочной игре – гном, делающий первый ход, или гном, делающий второй ход? Какова должна быть стратегия, выигравшего гнома? Поясните алгоритм графически, используя ориентированные графы и обозначая проигрышные и выигрышные позиции. Напишите на алгоритмическом языке обобщенный алгоритм для любого количества камней стратегии выигрывающего гнома. С каким количеством камней этот алгоритм будет работать?

Решение:

Чтобы проанализировать игру, изобразим возможные варианты ходов гномов в виде ориентированного графа. Отметим выигрышные (В) и проигрышные (П) ходы:



Делаем вывод, что с периодом 3: позиции, где число камней делится на 3 без остатка, будут проигрышными (для того, кто в них оказался), а где не делится — выигрышными. В нашем случае, когда в игре 21 камень, выигрывает второй игрок. Для безошибочной игры, он должен ставить противника в проигрышную позицию, то есть брать столько камней, чтобы осталось кратное трём количество.

Приведём стратегию выигрывающего гнома:



Ход_1: Игрок_1 (игрок делающий ход первым) берет от 1,2 или 4 камня (в данном случае камней остаётся 20, 19 или 17).

Ход_2: Игрок_2 (игрок, делающий ход вторым) берет от 1,2 или 4 камней, так чтобы на ход противника осталось кратное 3 число камней (в данном случае игрок 1 возьмёт 2 камня, если их осталось 20 или 17, 1 или 4 камня, если их осталось 19).

Ход_3: Игрок_1 берет от 1,2 или 4 камня.

Ход_4: Игрок_2 берет от 1,2 или 4 камней, так чтобы на ход противника осталось кратное 3 число камней. И так далее до Победа Игрок_2. Проиграть невозможно.

Алгоритм для Игрок_2 (обобщенный):

Шаг 1 Игрок_1 взял $K=1,2$ или 4 камня

Шаг 2 Игрок_2 взял $K=1,2$ или 4 камня, так чтобы $(N-K)$ кратно 3

Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.

Алгоритм подходит в общем случае, для N камней, если N делится на 3 без остатка.

Задача 3 (10 баллов)

Дан фрагмент таблицы истинности и результирующий столбец $G(x, y, z) \rightarrow F(y, z)$.

Укажите пропущенные значения, а также какие переменные в каком порядке указаны в столбцах, а также какой оператор должен стоять между функциями в результирующем столбце.

?	?	?	$\bar{x} \wedge y$	$z \rightarrow x$	$\bar{y} \vee z$	$F(x, y)$ $?F(x,z)$	$F(y,z)$ $?G(x,y,z)$
	0	0	0	1	1	1	1
	0	1	1	1	0	1	0
0	1		0	0	1	1	1
0		1	1	0	1	0	0
1	0	0	0	1	1	1	1
	0	1	0	1	0	1	0
	1	0	0	1	1	1	1
1		1	0	1	1	1	1

Решение:

$\bar{x} \wedge y$ - это $F(x,y)$

$z \rightarrow x$ - это $F(x,z)$

$\bar{y} \vee z$ - это $F(y,z)$



$G(x,y,z)$ – это $F(x, y) \rightarrow F(x,z)$

x	z	y	$\bar{x} \wedge y$	$z \rightarrow x$	$\bar{y} \vee z$	$F(x, y) \rightarrow F(x,z)$	$F(y,z) \wedge G(x,y,z)$
0	0	0	0	1	1	1	1
0	0	1	1	1	0	1	0
0	1	0	0	0	1	1	1
0	1	1	1	0	1	0	0
1	0	0	0	1	1	1	1
1	0	1	0	1	0	1	0
1	1	0	0	1	1	1	1
1	1	1	0	1	1	1	1

Задача 4 (20 баллов)

Ваня решает задачу по обработке изображений. На первом рисунке представлено цветное изображение, пиксели которого закодированы с помощью цветовой модели RGB. Известно, что в исходном изображении в каждом канале или максимальная, или минимальная яркости. На втором рисунке представлено обработанное изображение. Ване необходимо понять, как именно было обработано изображение на первом рисунке, чтобы получилось изображение на втором рисунке. Запишите, в чем именно заключался алгоритм обработки. Схематически укажите на первом и втором рисунках значения яркости в RGB и HEX форматах.

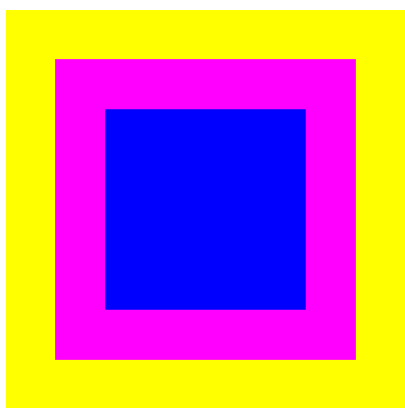


Рисунок 1

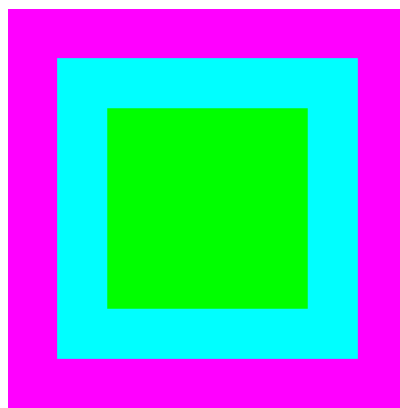


Рисунок 2

Решение:

Как мы видим, в обработанном изображении синий цвет стал зелёным. Делаем предположение, что произошла смена каналов. Значение яркости синей составляющей было записано в зелёный канал.



Лиловый цвет стал голубым. Лиловый цвет состоит из максимальных значений зелёной и синей составляющих. Так как мы уже знаем, что значение синей составляющей было записано в зелёный канал, делаем вывод, что значение зелёной составляющей было записано в красный канал. Таким образом был получен голубой цвет.

Значит, значение красной составляющей было записано в синий канал, что и подтверждает смена жёлтого цвета на лиловый.

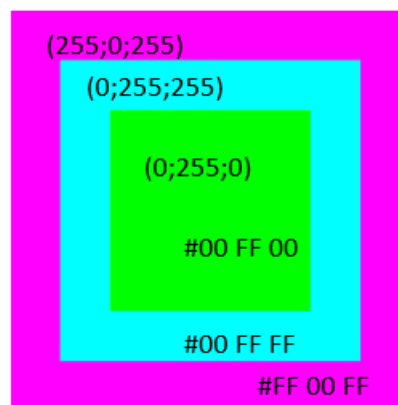
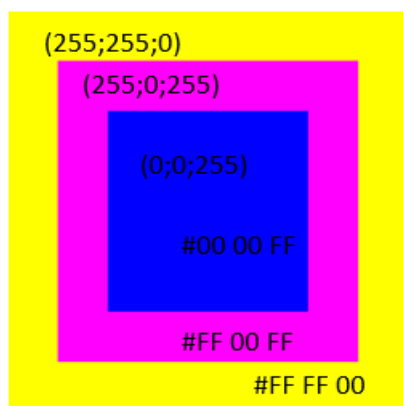
Алгоритм обработки выглядит следующим образом:

$$Y_R = Y_G$$

$$Y_G = Y_B$$

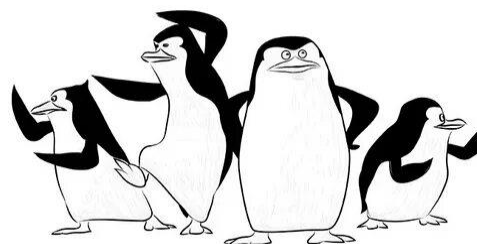
$$Y_B = Y_R$$

Далее укажем на рисунках значения яркости в RGB и HEX формате



Задача 5 (25 баллов)

Однажды гуляя по антарктическим просторам, группа переворачивателей пингвинов (Не удивляйтесь, есть и такая профессия) наткнулась на одно семейство. В течение нескольких дней они наблюдали по очереди за ними. И заметили, необычное поведение пингвинов. Было похоже, что они играют в какую-то игру чтобы не замерзнуть или просто весело провести время.



Пингвины вставали в круг лицом к центру рядом с одним из них всегда был небольшой снежный ком. Начиналась игра после того, как пингвин у камня подпрыгивал и похлопывал крыльями, после этого он менялся местами с соседом справа сколько-то раз. Когда первый пингвин перешел в новую позицию, другой пингвин, который оказался у снежного кома также подпрыгивал и тоже менялся с соседом справа, причем количество смен было больше, чем у предыдущего пингвина.



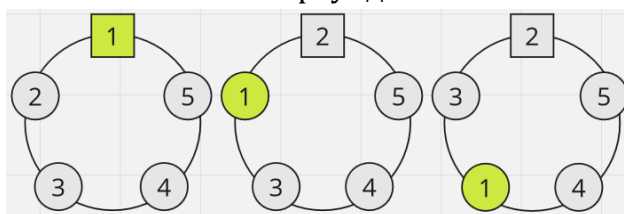
Через некоторое количество таких передвижений, вероятно это был конец игры, пингвины разбежались и два которые были рядом с первым, приносили ему рыбку.

Переворачивателей заинтересовал этот необычный обряд у пингвинов, и продолжая наблюдать, они заметили, что количество перемещений совпадают с последовательностью простых чисел. Разумеется, они захотели попробовать эту игру. Для этого каждый из них присвоил себе цифру от 1 до N . Перед началом игры они нарисовали $N - 1$ кругов и один квадрат (обозначающий снежный ком, как у пингвинов) в большом круге. Переворачиватель с номером 1 встает в квадрат. Все остальные встают по порядку цифр, начиная со двойки, против часовой стрелки, лицом к центру.

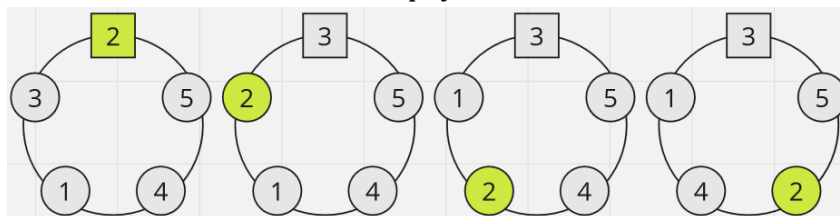
Они условились, что игра будет состоять из M раундов. В i -м раунде человек, который находится в квадрате, подпрыгивает и кричит «Я пингвин» и затем меняется с человеком справа от него p_k раз, где p_k – простое число.

Например, для $N = 5$ и $M = 3$ происходят следующие три раунда:

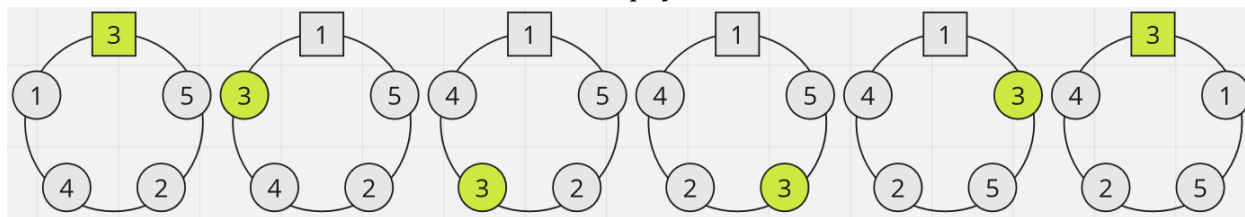
1 - раунд



2 - раунд



3 - раунд



Напишите программу, которая для заданных N , M и G определяет соседей человека под номером G в конце игры.

Входные данные: вам дается три числа через пробел N , M , G , где N – количество участников, M – количество раундов и G – номер человека.

Результат должен содержать номера двух соседей человека с номером G , сначала правого, потом левого.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.



Пример:

Ввод: 5 3 1	Результат: 3 5
Ввод: 5 3 2	Результат: 5 4
Ввод: 5 4 5	Результат: 3 2

Исходные данные:

8 7 5

Решение:

Мы используем решето Эратосфена, чтобы найти первые K простых чисел.

Теперь обозначим квадрат цифрой 0, а круги - числами от 1 до $N - 1$. Поскольку невозможно смоделировать всю игру за отведенное время, мы сначала определяем алгоритм, который поможет нам найти конечную позицию G . Предположим, что в данный момент G находится на позиции X , а текущее простое число - p :

- Если $X = 0$, то G находится в квадрате, поэтому X становится $N \bmod p$.
- Иначе, если $X \neq 0$, то мы можем определить, сколько раз человек в квадрате меняется местами с X :
 - Если $X \leq p \bmod (N-1)$, то X становится $(X - 1) \bmod N$
 - Иначе X становится $(X - p \operatorname{div} (N-1)) \bmod N$

где $\bmod$ - оператор деления по модулю, а div - целочисленное деление.

Теперь нам нужно решить другую задачу чтобы ответить на вопрос "Если G находится на X , то кто находится на $X-1$ (или $X+1$)?".

Предположим, что нам известна позиция X после того, как был сыгран простое число p .

- Если $X = p \bmod N$, то X был 0 перед простым числом p
- Иначе, если $x \neq p \bmod N$:
 - x становится $(x + p \operatorname{div} (N-1)) \bmod N$
 - Если $x \leq p \bmod (N-1)$, то x становится $(x + 1) \bmod N$

Реализация на C++

```
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
```

```
#include <cstdio>
```



```
#define MAXSIEVE 7380000
#define MAXPRIMES 501000
int p[MAXPRIMES], np;
char sieve[MAXSIEVE];

int N;
int mod(int a) { return (a % N + N) % N; }

int forward(int x, int p) {
    if (x == 0) return mod(p);

    if (x <= p % (N - 1)) x = mod(x - 1);
    x = mod(x - p / (N - 1));

    return x;
}

int backward(int x, int p) {
    if (x == mod(p)) return 0;

    x = mod(x + p / (N - 1));
    if (x <= p % (N - 1)) x = mod(x + 1);

    return x;
}

int main(void) {
    for (int i = 2; i < MAXSIEVE; ++i) {
        if (sieve[i]) continue;
        p[np++] = i;
        for (int j = i + i; j < MAXSIEVE; j += i) sieve[j] = 1;
    }

    int A, K;
    scanf("%d%d%d", &N, &K, &A); --A;
    for (int i = 0; i < K; ++i) A = forward(A, p[i]);

    int L = mod(A - 1), R = mod(A + 1);

    for (int i = K - 1; i >= 0; --i) L = backward(L, p[i]);
    for (int i = K - 1; i >= 0; --i) R = backward(R, p[i]);

    printf("%d %d\n", R + 1, L + 1);
    return 0;
}
```



}

Реализация на Python

```
MAXSIEVE = 7380000
MAXPRIMES = 501000
p = []
np = 0
sieve = [False] * MAXSIEVE

def mod(a):
    return (a % N + N) % N

def forward(x, p):
    if x == 0:
        return mod(p)
    if x <= p % (N - 1):
        x = mod(x - 1)
    x = mod(x - p // (N - 1))
    return x

def backward(x, p):
    if x == mod(p):
        return 0
    x = mod(x + p // (N - 1))
    if x <= p % (N - 1):
        x = mod(x + 1)
    return x

for i in range(2, MAXSIEVE):
    if sieve[i]:
        continue
    p.append(i)
    np += 1
    for j in range(i + i, MAXSIEVE, i):
        sieve[j] = True

N, K, A = map(int, input().split())
A -= 1
for i in range(K):
    A = forward(A, p[i])

L = mod(A - 1)
R = mod(A + 1)

for i in range(K - 1, -1, -1):
    L = backward(L, p[i])
for i in range(K - 1, -1, -1):
    R = backward(R, p[i])
```



print(R + 1, L + 1)

Демонстрация на C++

```
main.cpp F8
21 if( x == mod(p) ) return 0;
22
23 x = mod(x + p/(N-1));
24 if( x <= p%(N-1) ) x = mod(x+1);
25
26 return x;
27 }
28
29 int main( void ) {
30     for( int i = 2; i < MAXSIEVE; ++i ) {
31         if( sieve[i] ) continue;
32         p[np++] = i;
33         for( int j = i+i; j < MAXSIEVE; j += i ) sieve[j] = 1;
34     }
35
36     int A, K;
37     scanf( "%d%d%d", &N, &K, &A ); --A;
38     for( int i = 0; i < K; ++i ) A = forward(A, p[i]);
39
40     int L = mod(A-1), R = mod(A+1);
41
42     for( int i = K-1; i >= 0; --i ) L = backward(L, p[i]);
43     for( int i = K-1; i >= 0; --i ) R = backward(R, p[i]);
44
45     printf( "%d %d\n", R+1, L+1 );
46     return 0;
47 }
48
```

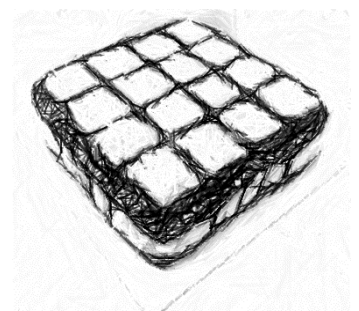
8 7 5
2 1

Ответ: 2 1

Задача 6 (25 баллов)

ОПЯТЬ ТОРТ

На день рождения Кати друзья испекли прямоугольный торт, украшенный K свечами – разумеется столько же сколько исполнилось лет Кате. Поскольку торт напечатан в клеточку, мы можем представить его как прямоугольник $M \times N$. В некоторых ячейках расположена одна свеча, а в



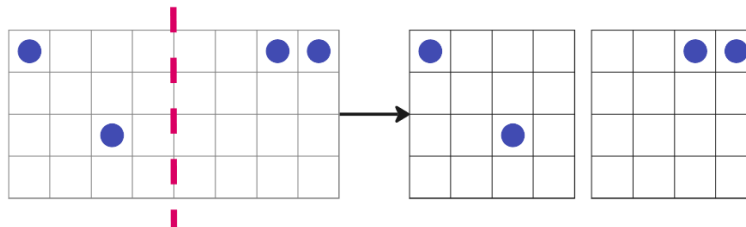


других нет.

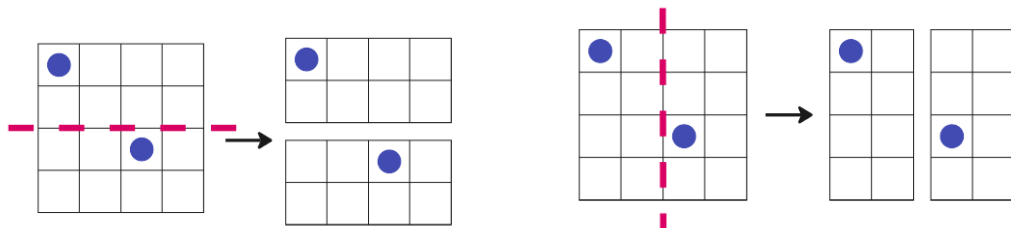
Лучшие друзья дали Кате задание отрезать кусок торта по определенным правилам:

- Горизонтальным или вертикальным разрезом, проходящим через края ячеек, торт разделяется на две прямоугольные части. Полученные кусочки должны быть одинакового размера и иметь одинаковое количество свечей.
- Далее Катя откладывает один из кусков в сторону, а остальные продолжает резать по тем же правилам.
- Когда остается кусок, который больше разрезать нельзя, т.е. в этом куске ровно одна свеча, он достается Кате. В противном случае Катя не получит торт.

Например, торт размером 4×8 можно разделить по вертикали на две части размером 4×4 по две свечи в каждой. Первый разрез не может быть горизонтальным, потому что, если вы разрежете середину, в верхней части будет три свечи, а в нижней - только одна.



По условию правый кусок не может быть разрезан дальше и имеет две свечи. Если бы Катя продолжила резать его, она бы не получила торт. Левую часть можно разрезать как горизонтально, так и вертикально.



Разрезание в обе стороны дает по одной свече в каждой, поэтому любая из них может достаться Кате. В этом примере Катя может получить одну из четырех разных частей.

Напишите программу, которая считает, сколько разных фигур сможет получить Катя. Кусочки считаются разными, если они занимают в торте разное положение.

Входные данные: В первой строке записаны три целых числа: высота торта M , ширина N и количество свечей K . Следующие K строк содержат координаты кусочков со свечами. Первая координата вертикальная (нумеруется от 0 до $M - 1$ сверху вниз), а вторая горизонтальная (нумеруется от 0 до $N - 1$ слева направо).

Результат должен содержать одно число, обозначающее, сколько разных фигур может достаться Кате.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.



Пример входных данных

Ввод:	Результат:	Пример описан в условии.
4 8 4 0 0 2 2 0 6 0 7	4	

Исходные данные:

8 8 16
0 3
1 0
2 0
3 2
0 7
0 4
2 6
3 6
5 0
4 4
4 6
5 5
6 2
6 0
7 5
7 2

Решение:

Мы храним свечи в списке и делим торт рекурсивно. На каждом шаге мы также разбиваем список свечей на два списка — по одному на каждую из новых фигур.

Важная оптимизация — если мы доходим до части, которую уже разделили, то на ней мы останавливаем рекурсию. Таким образом, мы не только получаем правильный ответ (поскольку мы не пересчитываем одну и ту же часть несколько раз), но и значительно ускоряем работу программы: мы будем обращаться к каждой части не более двух раз, а не K раз.

Реализация на C++

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <set>
#include <tuple>
```



```
using namespace std;

using Candle = pair<int, int>;
using Piece = set<tuple<int, int, int, int>>;

int cutCake(int v0, int v1, int h0, int h1, vector<Candle> candles,
            Piece& alreadySharedPieces)
{
    auto isNew = alreadySharedPieces.emplace(v0, v1, h0, h1).second;
    if (!isNew)
        return 0;
    if (candles.size() == 1)
        return 1;

    int result = 0;
    auto height = v1 - v0;
    auto width = h1 - h0;

    if (height % 2 == 0)
    {
        auto middle = (v0 + v1) / 2;
        vector<Candle> bottomPart;
        vector<Candle> topPart;
        for (auto z : candles)
        {
            if (z.first < middle)
                bottomPart.push_back(z);
            else
                topPart.push_back(z);
        }
        if (bottomPart.size() == topPart.size())
        {
            result += cutCake(v0, middle, h0, h1, bottomPart,
                             alreadySharedPieces);
            result += cutCake(middle, v1, h0, h1, topPart,
                             alreadySharedPieces);
        }
    }

    if (width % 2 == 0)
    {
        auto middle = (h0 + h1) / 2;
```



```
vector<Candle> leftPart;
vector<Candle> rightPart;
for (auto z : candles)
{
    if (z.second < middle)
        leftPart.push_back(z);
    else
        rightPart.push_back(z);
}
if (leftPart.size() == rightPart.size())
{
    result += cutCake(v0, v1, h0, middle, leftPart,
        alreadySharedPieces);
    result += cutCake(v0, v1, middle, h1, rightPart,
        alreadySharedPieces);
}
}

return result;
}

int main()
{
    int M, N, K;
    vector<Candle> candles;
    Piece pieces;

    cin >> M >> N >> K;
    for (int i = 0; i < K; ++i)
    {
        int v, h;
        cin >> v >> h;
        candles.emplace_back(v, h);
    }

    auto result = cutCake(0, M, 0, N, candles, pieces);
    cout << result << endl;
    return 0;
}
```

Реализация на Python

```
from typing import List, Tuple, Set
```



```
Candle = Tuple[int, int]
Piece = Set[Tuple[int, int, int, int]]

def cut_cake(v0: int, v1: int, h0: int, h1: int, candles: List[Candle],
            already_shared_pieces: Piece) -> int:
    if (v0, v1, h0, h1) in already_shared_pieces:
        return 0
    already_shared_pieces.add((v0, v1, h0, h1))
    if len(candles) == 1:
        return 1

    result = 0
    height = v1 - v0
    width = h1 - h0

    if height % 2 == 0:
        middle = (v0 + v1) // 2
        bottom_part = [z for z in candles if z[0] < middle]
        top_part = [z for z in candles if z[0] >= middle]
        if len(bottom_part) == len(top_part):
            result += cut_cake(v0, middle, h0, h1, bottom_part, already_shared_pieces)
            result += cut_cake(middle, v1, h0, h1, top_part, already_shared_pieces)

    if width % 2 == 0:
        middle = (h0 + h1) // 2
        left_part = [z for z in candles if z[1] < middle]
        right_part = [z for z in candles if z[1] >= middle]
        if len(left_part) == len(right_part):
            result += cut_cake(v0, v1, h0, middle, left_part, already_shared_pieces)
            result += cut_cake(v0, v1, middle, h1, right_part, already_shared_pieces)

    return result

def main():
    M, N, K = map(int, input().split())
    candles = [tuple(map(int, input().split())) for _ in range(K)]
    pieces = set()

    result = cut_cake(0, M, 0, N, candles, pieces)
    print(result)

if __name__ == "__main__":
    main()
```

Демонстрация работы



```
Granit2024.cpp  X
Granit2024      (Глобальная область)  main()
61      result += cutCake(v0, v1, h0, middle, leftPart,
62      alreadySharedPieces);
63      result += cutCake(v0, v1, middle, h1, rightPart,
64      alreadySharedPieces);
65      }
66      }
67      }
68      return result;
69      }
70      }
71  int main()
72  {
73      int M, N, K;
74      vector<Candle> candles;
75      Piece pieces;
76
77      cin >> M >> N >> K;
78      for (int i = 0; i < K; ++i)
79      {
80          int v, h;
81          cin >> v >> h;
82          candles.emplace_back(v, h);
83      }
84
85      auto result = cutCake(0, M, 0, N, candles, pieces);
86      cout << result << endl;
87      return 0;
88  }
89
90
91
```

```
Консоль отладки Microsoft V  X  +  -
8 8 16
0 3
1 0
2 0
3 2
0 7
0 4
2 6
3 6
5 0
4 4
4 6
5 5
6 2
6 0
7 5
7 2
22
```

Ответ: 22



ИНФОРМАТИКА.

ВАРИАНТ 4.

Задача 1 (10 баллов)

Определите названия ячеек в блоке A1:E1, используя подсказки.

	A	B	C	D	E
1					
2					
3	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(A1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(B1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(C1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(D1;1))	=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(E1;1))
4	=ЛЕВСИМВ(A1;1)	=ЛЕВСИМВ(B1;1)	=ЛЕВСИМВ(C1;1)	=ЛЕВСИМВ(D1;1)	=ЛЕВСИМВ(E1;1)
5					

	A	B	C
6	=A3-EXP(0)		=ПОИСК(A4;"bcadfe")
7	=A3+B3+ОКРУГЛВВЕРХ(ПИ();0)		=A4=C4
8	=B3-ОКРУГЛВНИЗ(EXP(1);0)+C3		=КОДСИМВ(B4)-КОДСИМВ(C4)
9	=C3-D3-E3		=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("А"))+(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("А"))
10	=C3+D3*E3		=(КОДСИМВ(E4)-КОДСИМВ("А"))*(КОДСИМВ(D4)-КОДСИМВ("А"))

	A	B	C
6	2		1
7	12		ИСТИНА
8	9		-1
9	-2		5
10	13		6

Решение:

1. В соответствии с формулами «=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(A1;1))», «=ЗНАЧЕН(ПРАВСИМВ(B1;1))» и т.д. в ячейках A3:E3 находятся цифры обозначающие строки определяемых ячеек. В ячейках A4:E4 с формулами «=ЛЕВСИМВ(A1;1)», «=ЛЕВСИМВ(B1;1)» и т.д. соответственно, буквы латинского алфавита, обозначающие колонки определяемых ячеек.

2. Так как значение формулы «=A3-EXP(0)» в ячейке A6 равно 2, то $A3 = 2 + \text{EXP}(0) = 3$.

3. Значение формулы в A7 «=A3+B3+ОКРУГЛВВЕРХ(ПИ();0)» равно 12, поэтому $B3 = 12 - A3 - \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(\text{ПИ}();0) = 12 - 3 - 4 = 5$.

4. Значение формулы в A8 «=B3-ОКРУГЛВНИЗ(EXP(1);0)+C3» равно 9, поэтому $C3 = 9 - B3 + \text{ОКРУГЛВНИЗ}(\text{EXP}(1);0) = 9 - 5 + 2 = 6$.

5. Значение формулы в A9 «=C3-D3-E3» равно -2, а значение формулы в A10 «=C3+D3*E3» равно 13. Получаем систему уравнений:
$$\begin{cases} 6 - D3 - E3 = -2 \\ 6 + D3 * E3 = 13 \end{cases}$$
$$\Rightarrow \begin{cases} -D3 - E3 = -8 \\ D3 * E3 = 7 \end{cases}$$
, решая которую получим $D3 = 1, E3 = 7$.

6. Значение формулы в C6 «=ПОИСК(A4;"bcadfe")» равно 1, следовательно в A4 находится символ B.



7. Значение формулы в С7 «=А4=С4» равно «ИСТИНА», следовательно в С4 находится также символ В.

8. Значение формулы в С8 «=КОДСИМВ(В4)-КОДСИМВ(С4)» равно -1, следовательно в В4 находится символ, стоящий на 1 позицию ближе к началу алфавита от символа В, а это - А.

9. Значение формулы в С9 «=(КОДСИМВ(Е4)-КОДСИМВ("А"))+(КОДСИМВ(Д4)-КОДСИМВ("А"))» равно 5, а значение формулы в С10 «=(КОДСИМВ(Е4)-КОДСИМВ("А"))*(КОДСИМВ(Д4)-КОДСИМВ("А"))» равно 6. Получаем систему уравнений относительно смещения от начала алфавита символа в ячейке Д4 и в ячейке Е4.

Если обозначим их, соответственно, как Д и Е, то получим:
$$\begin{cases} E + D = 5 \\ E * D = 6 \end{cases}$$
 Решая систему уравнений, определяем $D = 2$, $E = 3$. Следовательно в ячейке Д4 находится символ С, а в ячейке Е4 – символ Д.

Ответ:

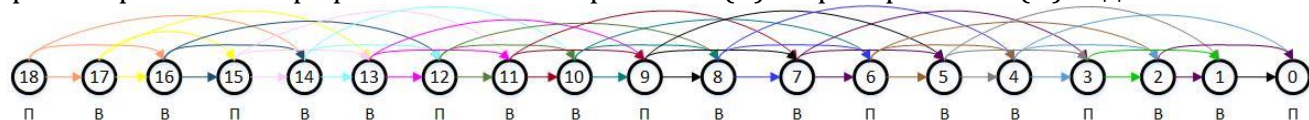
	А	В	С	Д	Е
1	В3	А5	В6	С1	Д7

Задача 2 (10 баллов)

На столе лежит 18 драгоценных камней. Гномы, участвующие в игре, по очереди могут взять 1, 2 или 4 камня. Гном, который не может сделать ход (камней не осталось), – проигрывает. Кто выигрывает при безошибочной игре – гном, делающий первый ход, или гном, делающий второй ход? Какова должна быть стратегия, выигравшего гнома? Поясните алгоритм графически, используя ориентированные графы и обозначая проигрышные и выигрышные позиции. Напишите на алгоритмическом языке обобщенный алгоритм для любого количества камней стратегии выигрывающего гнома. С каким количеством камней этот алгоритм будет работать?

Решение:

Чтобы проанализировать игру, изобразим возможные варианты ходов гномов в виде ориентированного графа. Отметим выигрышные (В) и проигрышные (П) ходы:



Делаем вывод, что с периодом 3: позиции, где число камней делится на 3 без остатка, будут проигрышными (для того, кто в них оказался), а где не делится — выигрышными. В нашем случае, когда в игре 18 камней, выигрывает второй игрок. Для безошибочной игры, он должен ставить противника в проигрышную позицию, то есть брать столько камней, чтобы осталось кратное трём количество.

Приведём стратегию выигрывающего гнома:



Ход_1: Игрок_1 (игрок делающий ход первым) берет от 1,2 или 4 камня (в данном случае камней остаётся 17, 16 или 14).

Ход_2: Игрок_2 (игрок, делающий ход вторым) берет от 1,2 или 4 камней, так чтобы на ход противника осталось кратное 3 число камней (в данном случае игрок 1 возьмёт 2 камня, если их осталось 17 или 14, 1 или 4 камня, если их осталось 16).

Ход_3: Игрок_1 берет от 1,2 или 4 камня.

Ход_4: Игрок_2 берет от 1,2 или 4 камней, так чтобы на ход противника осталось кратное 3 число камней. И так далее до Победа Игрок_2. Проиграть невозможно.

Алгоритм для Игрок_2 (обобщенный):

Шаг 1 Игрок_1 взял $K=1,2$ или 4 камня

Шаг 2 Игрок_2 взял $K=1,2$ или 4 камня, так чтобы $(N-K)$ кратно 3

Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.

Алгоритм подходит в общем случае, для N камней, если N делится на 3 без остатка.

Задача 3 (10 баллов)

Дан фрагмент таблицы истинности и результирующий столбец $F(y,z) \rightarrow G(x,y, z)$. Укажите пропущенные значения, а также какие переменные в каком порядке указаны в столбцах, а также какой оператор должен стоять между функциями в результирующем столбце.

?	?	?	$x \leftrightarrow \bar{y}$	$y \rightarrow z$	$x \wedge \bar{z}$	$F(x, y) \rightarrow G(x, z)$	$F(y, z) \rightarrow G(x, y, z)$
0	0		0	1	0	0	0
			1	1	1	1	1
	1	0	1	0	0	0	1
	1	1	0	0	1	0	1
1	0	0	0	1	0	0	0
	0		1	1	0	0	0
		0	1	1	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0

Решение:

$x \leftrightarrow \bar{y}$ - это $F(x,y)$

$y \rightarrow z$ - это $F(y,z)$

$x \wedge \bar{z}$ - это $F(x,z)$



$G(x,y,z)$ – это $F(x, y) \wedge F(x,z)$

z	y	x	$x \leftrightarrow \bar{y}$	$y \rightarrow z$	$x \wedge \bar{z}$	$F(x, y) \wedge F(x,z)$	$F(y,z) \rightarrow G(x,y,z)$
0	0	0	0	1	0	0	0
0	0	1	1	1	1	1	1
0	1	0	1	0	0	0	1
0	1	1	0	0	1	0	1
1	0	0	0	1	0	0	0
1	0	1	1	1	0	0	0
1	1	0	1	1	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0

Задача 4.

Ваня решает задачу по обработке изображений. На первом рисунке представлено цветное изображение, пиксели которого закодированы с помощью цветовой модели RGB. Известно, что в исходном изображении в каждом канале или максимальная, или минимальная яркости. На втором рисунке представлено обработанное изображение. Ване необходимо понять, как именно было обработано изображение на первом рисунке, чтобы получилось изображение на втором рисунке. Запишите, в чем именно заключался алгоритм обработки. Схематически укажите на первом и втором рисунках значения яркости в RGB и HEX форматах.

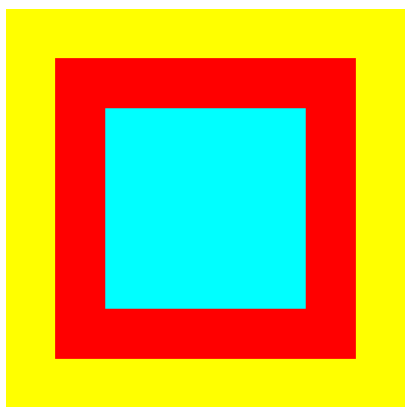


Рисунок 1

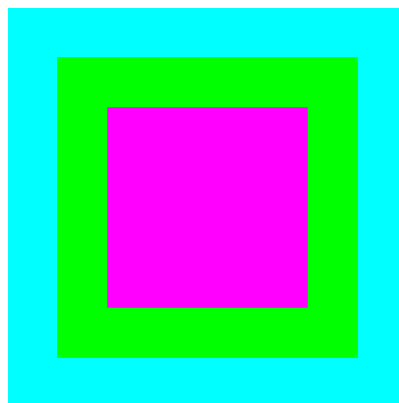


Рисунок 2

Решение:

Как мы видим, в обработанном изображении красный цвет стал зелёным. Делаем предположение, что произошла смена каналов. Значение яркости красной составляющей было записано в зелёный канал.



Жёлтый цвет стал голубым. Жёлтый цвет состоит из максимальных значений красной и зелёной составляющих. Так как мы уже знаем, что значение красной составляющей было записано в зелёный канал, делаем вывод, что значение зелёной составляющей было записано в синий канал. Таким образом был получен голубой цвет.

Значит, значение синей составляющей было записано в красный канал, что и подтверждает смена голубого цвета на лиловый.

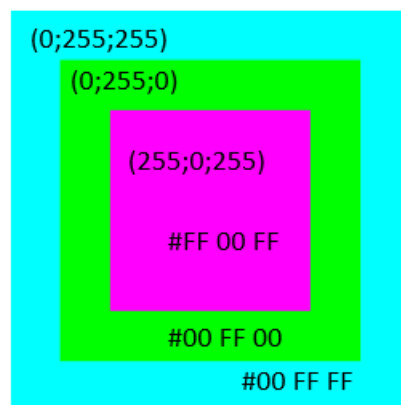
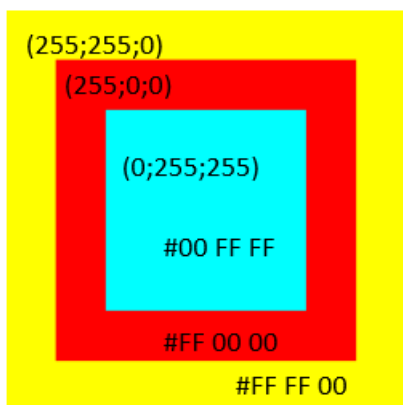
Алгоритм обработки выглядит следующим образом:

$$Y_R = Y_B$$

$$Y_G = Y_R$$

$$Y_B = Y_G$$

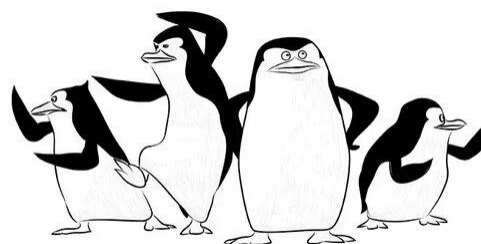
Далее укажем на рисунках значения яркости в RGB и HEX формате



Задача 5.

ПИНГВИГРА

Однажды гуляя по антарктическим просторам, группа переворачивателей пингвинов (Не удивляйтесь, есть и такая профессия) наткнулась на одно семейство. В течение нескольких дней они наблюдали по очереди за ними. И заметили, необычное поведение пингвинов. Было похоже, что они играют в какую-то игру чтобы не замерзнуть или просто весело провести время.



Пингвины вставали в круг лицом к центру рядом с одним из них всегда был небольшой снежный ком. Начиналась игра после того, как пингвин у камня подпрыгивал и похлопывал крыльями, после этого он менялся местами с соседом справа сколько-то раз. Когда первый пингвин перешел в новую позицию, другой пингвин, который оказался у снежного кома также подпрыгивал и тоже менялся с соседом справа, причем



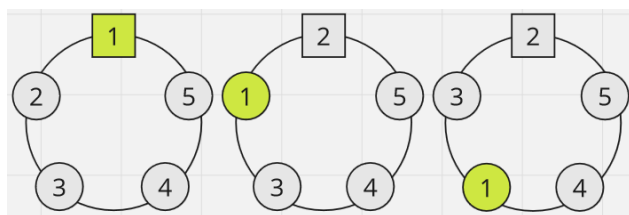
количество смен было больше, чем у предыдущего пингвина. Через некоторое количество таких передвижений, вероятно это был конец игры, пингвины разбегались и два которые были рядом с первым, приносили ему рыбку.

Переворачивателей заинтересовал этот необычный обряд у пингвинов, и продолжая наблюдать, они заметили, что количество перемещений совпадают с последовательностью простых чисел. Разумеется, они захотели попробовать эту игру. Для этого каждый из них присвоил себе цифру от 1 до N . Перед началом игры они нарисовали $N - 1$ кругов и один квадрат (обозначающий снежный ком, как у пингвинов) в большом круге. Переворачиватель с номером 1 встает в квадрат. Все остальные встают по порядку цифр, начиная со двойки, против часовой стрелки, лицом к центру.

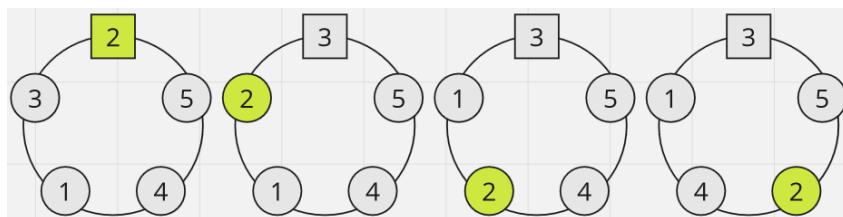
Они условились, что игра будет состоять из M раундов. В i -м раунде человек, который находится в квадрате, подпрыгивает и кричит «Я пингвин» и затем меняется с человеком справа от него p_k раз, где p_k – простое число.

Например, для $N = 5$ и $M = 3$ происходят следующие три раунда:

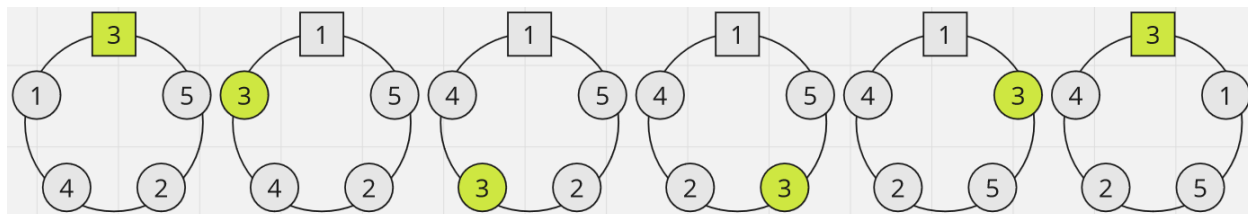
1 - раунд



2 - раунд



3 - раунд





Напишите программу, которая для заданных N , M и G определяет соседей человека под номером G в конце игры.

Входные данные: вам дается три числа через пробел N , M , G , где N – количество участников, M – количество раундов и G – номер человека.

Результат должен содержать номера двух соседей человека с номером G , сначала правого, потом левого.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример:

Ввод: 5 3 1	Результат: 3 5
Ввод: 5 3 2	Результат: 5 4
Ввод: 5 4 5	Результат: 3 2

Исходные данные:

8 7 6

Решение:

Мы используем решето Эратосфена, чтобы найти первые K простых чисел.

Теперь обозначим квадрат цифрой 0, а круги - числами от 1 до $N - 1$. Поскольку невозможно смоделировать всю игру за отведенное время, мы сначала определяем алгоритм, который поможет нам найти конечную позицию G . Предположим, что в данный момент G находится на позиции X , а текущее простое число - p :

- Если $X = 0$, то G находится в квадрате, поэтому X становится $N \bmod p$.
- Иначе, если $X \neq 0$, то мы можем определить, сколько раз человек в квадрате меняется местами с X :
 - Если $X \leq p \bmod (N-1)$, то X становится $(X - 1) \bmod N$



- Иначе X становится $(X - p \operatorname{div} (N-1)) \bmod N$

где $\bmod$ - оператор деления по модулю, а div - целочисленное деление.

Теперь нам нужно решить другую задачу чтобы ответить на вопрос "Если G находится на X , то кто находится на $X-1$ (или $X+1$)?".

Предположим, что нам известна позиция X **после** того, как был сыгран простое число p .

- Если $X = p \bmod N$, то X был 0 перед простым числом p
- Иначе, если $x \neq p \bmod N$:
 - x становится $(x + p \operatorname{div} (N-1)) \bmod N$
 - Если $x \leq p \bmod (N-1)$, то x становится $(x + 1) \bmod N$

Реализация на C++

```
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
```

```
#include <cstdio>
```

```
#define MAXSIEVE 7380000
```

```
#define MAXPRIMES 501000
```

```
int p[MAXPRIMES], np;
```

```
char sieve[MAXSIEVE];
```

```
int N;
```

```
int mod(int a) { return (a % N + N) % N; }
```

```
int forward(int x, int p) {
```

```
    if (x == 0) return mod(p);
```

```
    if (x <= p % (N - 1)) x = mod(x - 1);
```



```
x = mod(x - p / (N - 1));

return x;
}

int backward(int x, int p) {
    if (x == mod(p)) return 0;

    x = mod(x + p / (N - 1));
    if (x <= p % (N - 1)) x = mod(x + 1);

    return x;
}

int main(void) {
    for (int i = 2; i < MAXSIEVE; ++i) {
        if (sieve[i]) continue;
        p[np++] = i;
        for (int j = i + i; j < MAXSIEVE; j += i) sieve[j] = 1;
    }

    int A, K;
    scanf("%d%d%d", &N, &K, &A); --A;
    for (int i = 0; i < K; ++i) A = forward(A, p[i]);

    int L = mod(A - 1), R = mod(A + 1);

    for (int i = K - 1; i >= 0; --i) L = backward(L, p[i]);
    for (int i = K - 1; i >= 0; --i) R = backward(R, p[i]);

    printf("%d %d\n", R + 1, L + 1);
    return 0;
}
```



Реализация на Python

```
MAXSIEVE = 7380000
```

```
MAXPRIMES = 501000
```

```
p = []
```

```
np = 0
```

```
sieve = [False] * MAXSIEVE
```

```
def mod(a):
```

```
    return (a % N + N) % N
```

```
def forward(x, p):
```

```
    if x == 0:
```

```
        return mod(p)
```

```
    if x <= p % (N - 1):
```

```
        x = mod(x - 1)
```

```
    x = mod(x - p // (N - 1))
```

```
    return x
```

```
def backward(x, p):
```

```
    if x == mod(p):
```

```
        return 0
```

```
    x = mod(x + p // (N - 1))
```

```
    if x <= p % (N - 1):
```

```
        x = mod(x + 1)
```

```
    return x
```

```
for i in range(2, MAXSIEVE):
```

```
    if sieve[i]:
```

```
        continue
```

```
    p.append(i)
```

```
    np += 1
```

```
    for j in range(i + i, MAXSIEVE, i):
```

```
        sieve[j] = True
```



```
N, K, A = map(int, input().split())
```

```
A -= 1
```

```
for i in range(K):
```

```
    A = forward(A, p[i])
```

```
L = mod(A - 1)
```

```
R = mod(A + 1)
```

```
for i in range(K - 1, -1, -1):
```

```
    L = backward(L, p[i])
```

```
for i in range(K - 1, -1, -1):
```

```
    R = backward(R, p[i])
```

```
print(R + 1, L + 1)
```

Демонстрация на C++

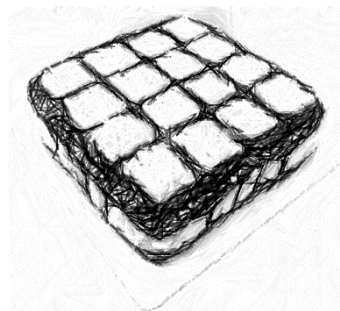
```
main.cpp F8
21 if ( x == mod(p) ) return 0;
22
23 x = mod(x + p/(N-1));
24 if( x <= p%(N-1) ) x = mod(x+1);
25
26 return x;
27 }
28
29 int main( void ) {
30     for( int i = 2; i < MAXSIEVE; ++i ) {
31         if( sieve[i] ) continue;
32         p[np++] = i;
33         for( int j = i+i; j < MAXSIEVE; j += i ) sieve[j] = 1;
34     }
35
36     int A, K;
37     scanf( "%d%d%d", &N, &K, &A ); --A;
38     for( int i = 0; i < K; ++i ) A = forward(A, p[i]);
39
40     int L = mod(A-1), R = mod(A+1);
41
42     for( int i = K-1; i >= 0; --i ) L = backward(L, p[i]);
43     for( int i = K-1; i >= 0; --i ) R = backward(R, p[i]);
44
45     printf( "%d %d\n", R+1, L+1 );
46     return 0;
47 }
48
```

8 7 6
4 2

Ответ: 4 2

Задача 6.**ОПЯТЬ ТОРТ**

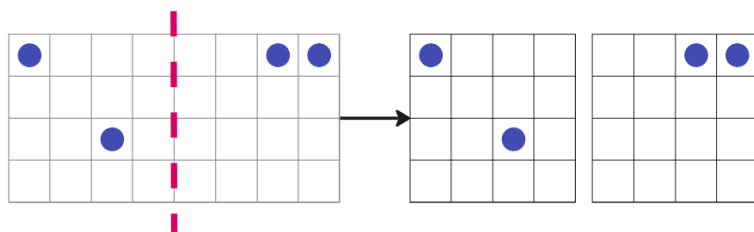
На день рождения Кати друзья испекли прямоугольный торт, украшенный K свечами – разумеется столько же сколько исполнилось лет Кате. Поскольку торт напечатан в клеточку, мы можем представить его как прямоугольник $M \times N$. В некоторых ячейках расположена одна свеча, а в других нет.



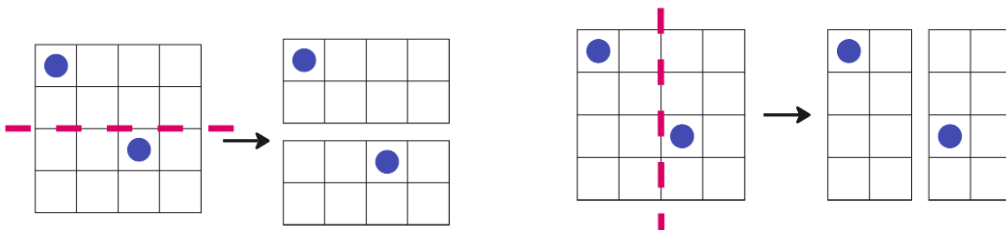
Лучшие друзья дали Кате задание отрезать кусок торта по определенным правилам:

- Горизонтальным или вертикальным разрезом, проходящим через края ячеек, торт разделяется на две прямоугольные части. Полученные кусочки должны быть одинакового размера и иметь одинаковое количество свечей.
- Далее Катя откладывает один из кусков в сторону, а остальные продолжает резать по тем же правилам.
- Когда остается кусок, который больше разрезать нельзя, т.е. в этом куске ровно одна свеча, он достается Кате. В противном случае Катя не получит торт.

Например, торт размером 4×8 можно разделить по вертикали на две части размером 4×4 по две свечи в каждой. Первый разрез не может быть горизонтальным, потому что, если вы разрежете середину, в верхней части будет три свечи, а в нижней - только одна.



По условию правый кусок не может быть разрезан дальше и имеет две свечи. Если бы Катя продолжила разрезать его, она бы не получила торт. Левую часть можно разрезать как горизонтально, так и вертикально.



Разрезание в обе стороны дает по одной свече в каждой, поэтому любая из них может достаться Кате. В этом примере Катя может получить одну из четырех разных частей.



Напишите программу, которая считает, сколько разных фигур сможет получить Катя. Кусочки считаются разными, если они занимают в торте разное положение.

Входные данные: В первой строке записаны три целых числа: высота торта M , ширина N и количество свечей K . Следующие K строк содержат координаты кусочков со свечами. Первая координата вертикальная (нумеруется от 0 до $M - 1$ сверху вниз), а вторая горизонтальная (нумеруется от 0 до $N - 1$ слева направо).

Результат должен содержать одно число, обозначающее, сколько разных фигур может достаться Кате.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример входных данных

Ввод:	Результат:	Пример описан в условии.
4 8 4 0 0 2 2 0 6 0 7	4	

Исходные данные:

10 10 4

4 2

2 2

5 5

2 7

Решение:

ОПЯТЬ ТОРТ



Мы храним свечи в списке и делим торт рекурсивно. На каждом шаге мы также разбиваем список свечей на два списка — по одному на каждую из новых фигур.

Важная оптимизация — если мы доходим до части, которую уже разделили, то на ней мы останавливаем рекурсию. Таким образом, мы не только получаем правильный ответ (поскольку мы не пересчитываем одну и ту же часть несколько раз), но и значительно ускоряем работу программы: мы будем обращаться к каждой части не более двух раз, а не K раз.

Реализация на C++

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <set>
#include <tuple>

using namespace std;

using Candle = pair<int, int>;
using Piece = set<tuple<int, int, int, int>>;

int cutCake(int v0, int v1, int h0, int h1, vector<Candle> candles,
            Piece& alreadySharedPieces)
{
    auto isNew = alreadySharedPieces.emplace(v0, v1, h0, h1).second;
    if (!isNew)
        return 0;
    if (candles.size() == 1)
        return 1;

    int result = 0;
    auto height = v1 - v0;
    auto width = h1 - h0;
```



```
if (height % 2 == 0)
{
    auto middle = (v0 + v1) / 2;
    vector<Candle> bottomPart;
    vector<Candle> topPart;
    for (auto z : candles)
    {
        if (z.first < middle)
            bottomPart.push_back(z);
        else
            topPart.push_back(z);
    }
    if (bottomPart.size() == topPart.size())
    {
        result += cutCake(v0, middle, h0, h1, bottomPart,
            alreadySharedPieces);
        result += cutCake(middle, v1, h0, h1, topPart,
            alreadySharedPieces);
    }
}

if (width % 2 == 0)
{
    auto middle = (h0 + h1) / 2;
    vector<Candle> leftPart;
    vector<Candle> rightPart;
    for (auto z : candles)
    {
        if (z.second < middle)
            leftPart.push_back(z);
        else
            rightPart.push_back(z);
    }
}
```



```
if (leftPart.size() == rightPart.size())
{
    result += cutCake(v0, v1, h0, middle, leftPart,
        alreadySharedPieces);
    result += cutCake(v0, v1, middle, h1, rightPart,
        alreadySharedPieces);
}
}

return result;
}

int main()
{
    int M, N, K;
    vector<Candle> candles;
    Piece pieces;

    cin >> M >> N >> K;
    for (int i = 0; i < K; ++i)
    {
        int v, h;
        cin >> v >> h;
        candles.emplace_back(v, h);
    }

    auto result = cutCake(0, M, 0, N, candles, pieces);
    cout << result << endl;
    return 0;
}
```

Реализация на Python

```
from typing import List, Tuple, Set
```



Candle = Tuple[int, int]

Piece = Set[Tuple[int, int, int, int]]

```
def cut_cake(v0: int, v1: int, h0: int, h1: int, candles: List[Candle],
            already_shared_pieces: Piece) -> int:
    if (v0, v1, h0, h1) in already_shared_pieces:
        return 0
    already_shared_pieces.add((v0, v1, h0, h1))
    if len(candles) == 1:
        return 1

    result = 0
    height = v1 - v0
    width = h1 - h0

    if height % 2 == 0:
        middle = (v0 + v1) // 2
        bottom_part = [z for z in candles if z[0] < middle]
        top_part = [z for z in candles if z[0] >= middle]
        if len(bottom_part) == len(top_part):
            result += cut_cake(v0, middle, h0, h1, bottom_part, already_shared_pieces)
            result += cut_cake(middle, v1, h0, h1, top_part, already_shared_pieces)

    if width % 2 == 0:
        middle = (h0 + h1) // 2
        left_part = [z for z in candles if z[1] < middle]
        right_part = [z for z in candles if z[1] >= middle]
        if len(left_part) == len(right_part):
            result += cut_cake(v0, v1, h0, middle, left_part, already_shared_pieces)
            result += cut_cake(v0, v1, middle, h1, right_part, already_shared_pieces)

    return result
```



```
def main():
    M, N, K = map(int, input().split())
    candles = [tuple(map(int, input().split())) for _ in range(K)]
    pieces = set()

    result = cut_cake(0, M, 0, N, candles, pieces)
    print(result)

if __name__ == "__main__":
    main()
```

Демонстрация работы

The screenshot shows a C++ IDE with a file named Granit2024.cpp. The code defines a recursive function cutCake and a main function. The main function reads input values M, N, K and a list of candles. The output window shows the execution results for the input 10 10 4.

```
Granit2024.cpp
Granit2024 (Глобальная область) cutCake(int v0, int v1, int h0, int h1, vector<Candle>
61         result += cutCake(v0, v1, h0, middle, leftPart,
62             alreadySharedPieces);
63         result += cutCake(v0, v1, middle, h1, rightPart,
64             alreadySharedPieces);
65     }
66 }
67
68     return result;
69 }
70
71 int main()
72 {
73     int M, N, K;
74     vector<Candle> candles;
75     Piece pieces;
76
77     cin >> M >> N >> K;
78     for (int i = 0; i < K; ++i)
79     {
80         int v, h;
81         cin >> v >> h;
82         candles.emplace_back(v, h);
83     }
84 }
```

Консоль отладки Microsoft V

```
10 10 4
4 2
2 2
5 5
2 7
2
E:\CPP\Granit2024\Granit2024\x64\D
```

Ответ: 2

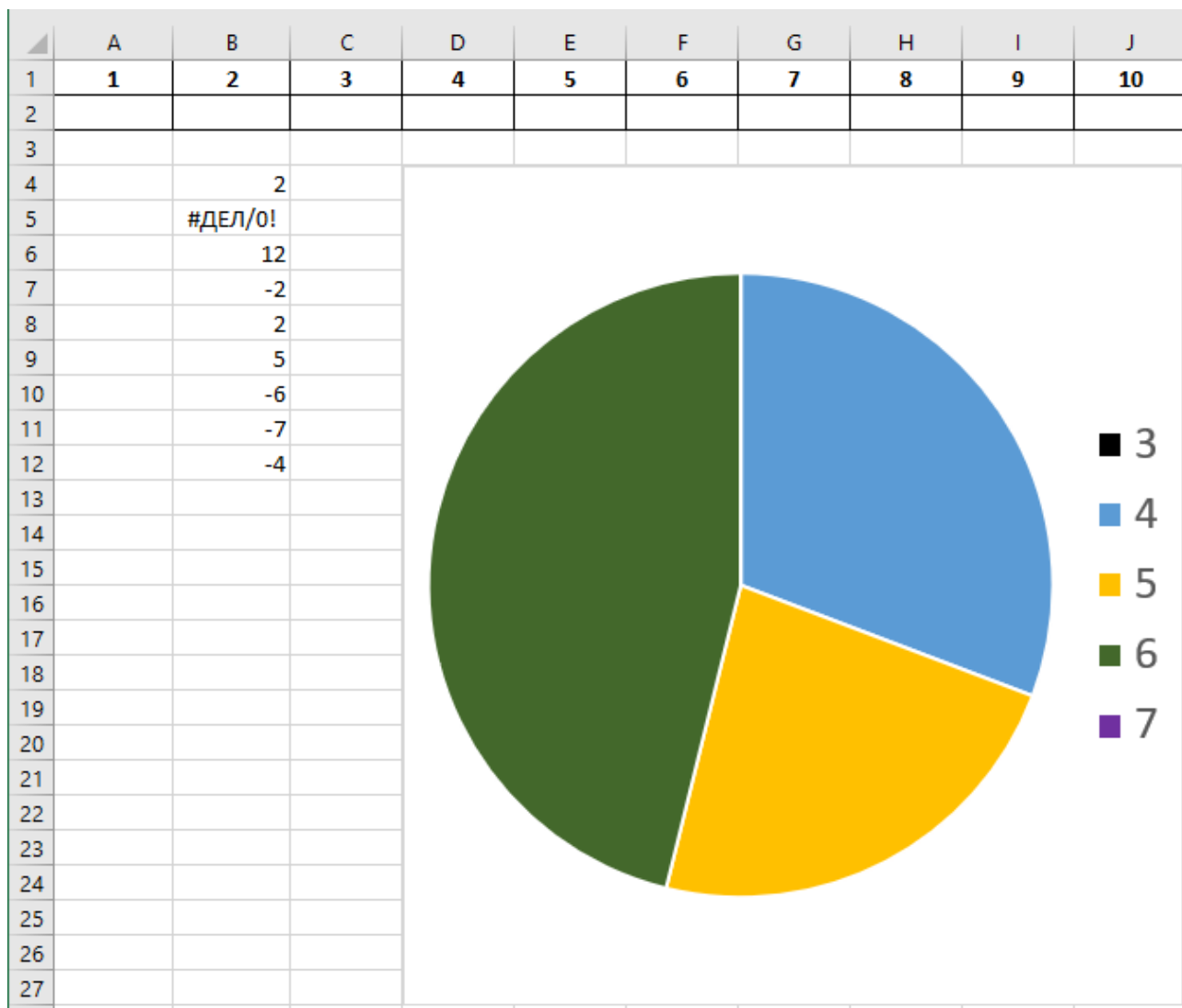


ИНФОРМАТИКА

ВАРИАНТ 5

Задача 1 (10 баллов)

В каждой из ячеек A2:J2 находится целое число. Определите их значения, используя круговую диаграмму и значения формул в блоке B4:B12. В формулах используются только ссылки на ячейки из диапазона A2:J2.



Задача усложняется тем, что отображение самих формул изменилось после копирования их в блок A5:A13.



	A	
5	=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J3;"<0")	:
6	=A3*D\$2/(\$F3-G3)	:
7	=\$F\$2+F\$2+\$H3	:
8	=#ССЫЛКА!-E\$2+#ССЫЛКА!	:
9	=ЕСЛИ(A3+D3;1;2)	:
10	=\$A3+A3	:
11	=D3+C3+H3	:
12	=D3+C3*H3	:
13	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:H3);0)-I3	:

Решение:

1. Восстановим формулы в блоке В4:В12 исходя из формул блока А5:А13. Для получения формулы из ячейки А8 «=#ССЫЛКА!-Е\$2+#ССЫЛКА!» вспомним, что #ССЫЛКА! – это ссылка на ячейку, вышедшую за диапазон листа. Так как при копировании произошло смещение ссылок на 1 позицию вниз и 1 позицию влево, а также учитывая, что по условию задачи, в формулах используются только ссылки на ячейки из диапазона А2:J2, единственной ссылкой на ячейку способной выйти за диапазон листа является А2.

	A	B
4		=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J2;"<0")
5	=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J3;"<0")	=B2*E\$2/(\$F2-H2)
6	=A3*D\$2/(\$F3-G3)	=\$F\$2+G\$2+\$H2
7	=\$F\$2+F\$2+\$H3	=A2-F\$2+A2
8	=#ССЫЛКА!-E\$2+#ССЫЛКА!	=ЕСЛИ(B2+E2;1;2)
9	=ЕСЛИ(A3+D3;1;2)	=\$A2+B2
10	=\$A3+A3	=E2+D2+I2
11	=D3+C3+H3	=E2+D2*I2
12	=D3+C3*H3	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:I2);0)-J2
13	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:H3);0)-I3	
14		

2. По круговой диаграмме, которая, в соответствии с легендой, отображает значения категорий 3,4,5,6 и 7, видно, что значения 3 и 7 равны 0, т.е. C2=0 и G2=0. Замечание: на круговой диаграмме отрицательные значения отображаются как положительные.

3. Значение формулы «=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J2;"<0")» в ячейке В4 равно 2, следовательно в искомом диапазоне имеется 2 отрицательных числа.

4. Значение формулы «=B2*E\$2/(\$F2-H2)» в ячейке В5 равно значению «#ДЕЛ/0!», это означает, что ячейки F2 и H2 равны.



5. Значение формулы «=F\$2+G\$2+\$H2» в ячейке B6 равно 12, следовательно $F2+H2 = 12-G2 = 12-0 = 12$, а так как они равны, то $F2 = 6, H2 = 6$.
6. Значение формулы «=A2-F\$2+A\$2» в ячейке B7 равно -2, следовательно $-2 = A2-6+A2$. Откуда $A2 = 4/2 = 2$.
7. Значение формулы «=ЕСЛИ(B2+E2;1;2» в ячейке B8 равно 2, следовательно условие в виде суммы «B2+E2» не выполнено, т.е. $B2+E2 = 0$. Делаем вывод, что значения в ячейках B2 и E2 одинаковые по модулю и различные по знаку.
8. Значение формулы «=\$A2+B2» в ячейке B9 равно 5, следовательно $B2 = 5-A2 = 5-2 = 3$, а в соответствии с 7 пунктом $E2 = -3$.
9. Значение формулы в B10 «=E2+D2+I2» равно -6, а значение формулы в B11 «=E2+D2*I2» равно -7. Получаем систему уравнений
$$\begin{cases} E2 + D2 + I2 = -6 \\ E2 + D2 * I2 = -7 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} -3 + D2 + I2 = -6 \\ -3 + D2 * I2 = -7 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} D2 + I2 = -3 \\ D2 * I2 = -4 \end{cases}$$
 Решая систему уравнений, находим $D2 = -4$ и $I2 = 1$.
10. Значение формулы «=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:I2);0)-J2» в ячейке B12 равно -4, следовательно $J2 = \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(\text{СРЗНАЧ}(\$A\$2:I2);0) + 4 = \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(1,22222;0) + 4 = 2 + 4 = 6$

Ответ:

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
1	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	2	3	0	-4	-3	6	0	6	1	6

Задача 2 (10 баллов)

На столе лежит две кучки драгоценных камней: в одной 11, в другой 8. Гномы ходят по очереди. За один ход можно взять один камень из одной из кучек (по выбору гнома) или взять по одному камню из двух сразу. Кто не может сделать ход (камней не осталось), проигрывает. Кто выигрывает при безошибочной игре – гном, делающий первый ход, или гном, делающий второй ход? Какова должна быть стратегия, выигравшего гнома? Поясните алгоритм графически, используя ориентированные графы и обозначая проигрышные и выигрышные позиции. Напишите на алгоритмическом языке обобщенный алгоритм для любого количества камней.

Решение:

Необходимо использовать стратегию, беря такое количество камней, чтобы в каждой кучке оставалось чётное количество камней. Позиции, где число камней в каждой кучке чётное, будут проигрышными (для того, кто в них оказался), а где хотя бы одна



кучка с нечётным количеством камней — выигрышными. В нашем случае, когда в игре в одной 11, в другой 8 камней, выигрывает первый игрок. Для безошибочной игры, он должен ставить противника в проигрышную позицию, то есть брать столько камней, чтобы осталось чётное количество в каждой кучке.

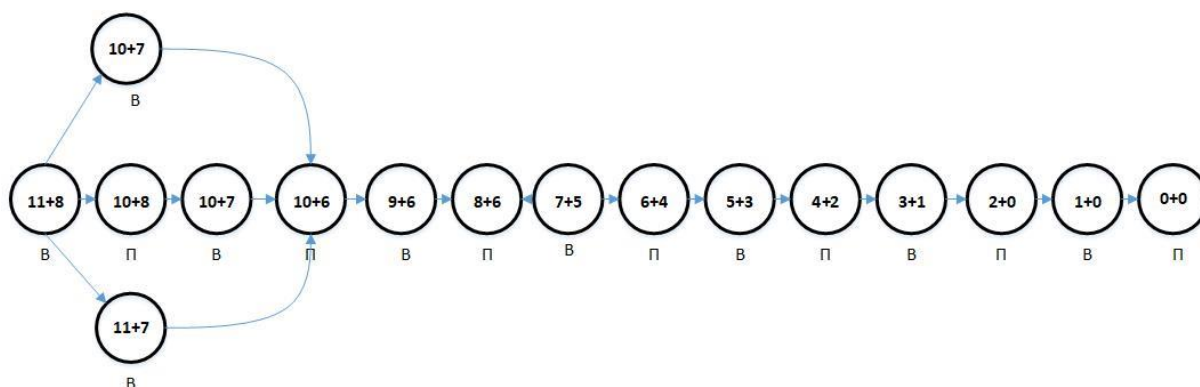
Приведём стратегию выигрывающего гнома:

Ход_1: Игрок_1 (игрок делающий ход первым) берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки, так чтобы на ход противника в каждой кучке оставалось чётное количество камней (в данном случае игрок 1 возьмёт 1 камень из первой кучки).

Ход_2: Игрок_2 (игрок, делающий ход вторым) берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки (в данном случае камней может остаться 9 и 7, 10 и 7, 9 и 8).

Ход_3: Игрок_1 берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки, так чтобы на ход противника в каждой кучке оставалось чётное количество камней. И так далее до Победа Игрок_1. Проиграть невозможно.

Чтобы проанализировать игру, изобразим возможные варианты ходов гномов в виде ориентированного графа. Отметим выигрышные (В) и проигрышные (П) ходы:



Алгоритм для Игрок_1 (обобщенный):

Если М нечётное N чётное

Шаг 1 Игрок_1 взял $m=1$ камень, так чтобы $(M-m)$ кратно 2

Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.



Если N нечётное M чётное

Шаг 1 Игрок_1 взял $n=1$ камень, так чтобы $(N-n)$ кратно 2

Если N нечётное M нечётное

Шаг 1 Игрок_1 взял $m=1$ и $n=1$ камни, так чтобы $(M-m)$ и $(N-n)$ кратно 2

Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.

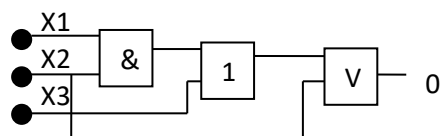
Шаг 2 Игрок_2 взял $m=1$ или $n=1$ или $(m=1$ и $n=1)$ камней

Алгоритм подходит в общем случае, для M и N камней, если нечётно или M, или N, или оба вместе.

Задача 3 (10 баллов)

Дана логическая схема. Найти все наборы, при которых выражение, записанное в схеме, принимает значение ложь. Подставить $i+1$ наборы значений из таблицы истинности в логическое выражение для определения, чему равно результирующее выражение. В ответе указать, чему будет равен результирующий столбец.

Логическая схема:



Выражение:

$$x1 \rightarrow \bar{x}2 \oplus x3 \vee x1$$

Где $\&$ - это конъюнкция

1 - это исключающее или

$\vee$ - это дизъюнкция

Решение:

Каждый i -ый набор -это тот, при котором выражение, записанное с помощью логической схемы дает значение, указанное по условию задачи (ложь). В условии сказано подставить $i+1$ наборы, это значит, что необходимо подставить 2, 4 и 6 наборы, т.к. 1, 3 и 5 дали в результирующем столбце «ложь».

$x1$	$x2$	$x3$	$x1 \& x2$	$x1 \& x2 \oplus x3$	$x1 \& x2 \oplus x3 \vee x2$
0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	1
0	1	0	0	0	1



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

$$x1 \rightarrow \bar{x}2 \oplus x3 \vee x1$$

x1	x2	x3	$\bar{x}2$	$x3 \vee x1$	$x1 \rightarrow \bar{x}2$	$x1 \rightarrow \bar{x}2 \oplus x3 \vee x1$
0	0	1	1	1	1	0
1	0	1	1	1	1	0

Ответ. 00

Задача 4 (20 баллов)

Ваня решает задачу по обработке изображений. На первом рисунке представлено цветное изображение, пиксели которого закодированы с помощью цветовой модели RGB. Известно, что в исходном изображении в каждом канале или максимальная, или минимальная яркости. На втором рисунке представлено обработанное изображение. Ване необходимо понять, как именно было обработано изображение на первом рисунке, чтобы получилось изображение на втором рисунке. Запишите, в чем именно заключался алгоритм обработки. Схематически укажите на первом и втором рисунках значения яркости в RGB и HEX форматах.

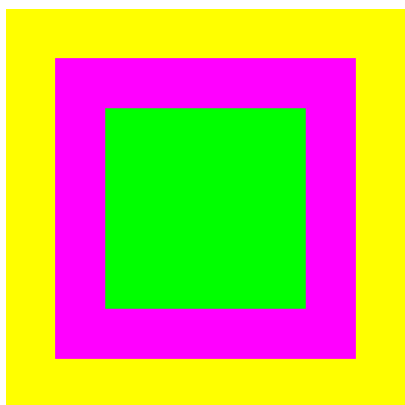


Рисунок 1

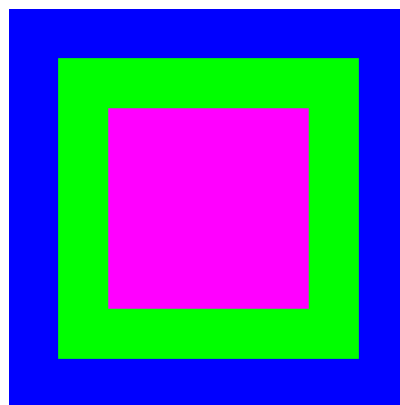


Рисунок 2

Решение:

Как мы видим, в обработанном изображении зелёный цвет стал лиловым. Получается, что после обработки, яркости зелёной составляющей приняли нулевые значения, а яркости красной и синей приняли значение 255. Делаем предположение, что была

произведена инверсия изображения по трем каналам RGB, то есть алгоритм обработки выглядит следующим образом:

$$Y_R = 255 - Y_R$$

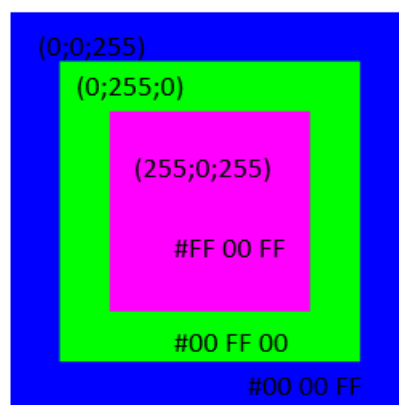
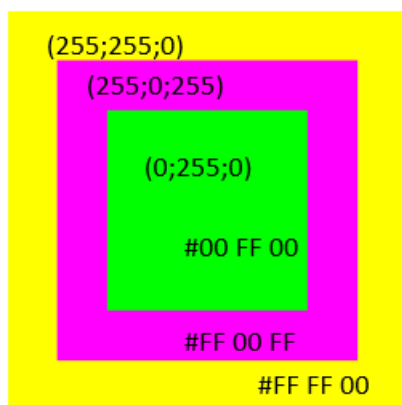
$$Y_G = 255 - Y_G$$

$$Y_B = 255 - Y_B$$

Жёлтый цвет стал синим, то есть яркости красной и зелёной составляющих приняли нулевые значения, а яркости синей составляющей приняли значение 255.

Лиловый цвет стал зелёным, то есть яркости красной и синей составляющих приняли нулевые значения, а яркости зелёной составляющей приняли значение 255.

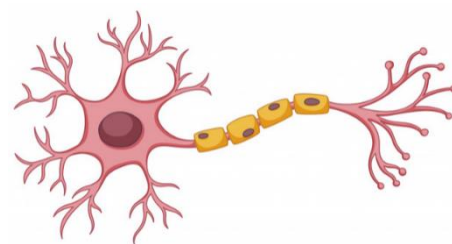
Далее укажем на рисунках значения яркости в RGB и HEX формате



Задача 5 (25 баллов)

ОТКРЫТИЯ АРКТИКИ

Однажды после очередной экспедиции в Арктику ученые университета привезли образец льдины, добытый из глубин арктических пластов. При исследовании его в лаборатории химии они обнаружили новые клетки красного цвета.



Клетка сама по себе ничего не делала, и ученые уже расстроились, но однажды очень жарким летом, сломались кондиционеры в лаборатории, и клетка проснулась. За ночь клетка размножилась и стала похожа на дерево, состоящее из соединительных каналов и N прикрепленных к ним таких же клеток, из которых R красные, а остальные зеленые. Позже, выяснилось, что новые клетки тоже размножаются, и каждую последующую ночь все красные клетки вырастают в другое дерево, подобное тому, которое выросло из первой клетки в первую ночь.



Помогите, ученым написать программу, определяющую, сколько красных и сколько зеленых клеток будет в получившемся дереве через D дней.

Получите ответ по модулю 1 000 000 007.

Входные данные. Три целых числа разделенных пробелом N , R и D , где N – количество клеток, которые появляются после первого дня. R – Количество красных клеток и D – количество дней.

Результат должен содержать два числа через пробел — количество красных и зеленых яиц за D дней, по модулю 1 000 000 007.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример:

Ввод: 5 2 2	Результат: 4 9
Пояснение	
После первого дня будет 2 красные клетки и 3 зеленых. Дерево может выглядеть так.	
Через два дня дерево клеток будет выглядеть уже так. Числа на клетке обозначают: через сколько дней она появилась.	

Исходные данные:

7 3 7

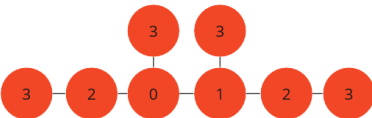
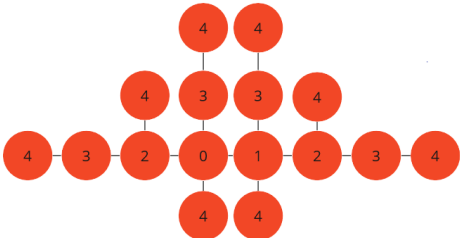


Решение:

Итак, у нас есть дерево с клетками, из которых R красных, а остальные $(N - R)$ зеленые. Каждую ночь все красные клетки размножаются в новое дерево такого же размера, как и первое, а затем все красные клетки в этом новом дереве также размножаются в новое дерево и так далее.

Мы хотим найти количество красных и зеленых клеток через D дней.

Рассмотрим процесс размножения для красных клеток, если у нас каждую ночь рождается новая красная клетка.

После 1 дня		$2 = 2^1$
После 2 дня		$4 = 2^2$
После 3 дня		$8 = 2^3$
После 4 дня		$16 = 2^4$

Как можно заметить, что количество красных клеток будет равно их заданному количеству в степени равной заданному дню. Для зеленых клеток ситуация подобная. Проблема заключается в возрастании чисел и вычислении степени.

Для нахождения красных клеток через D дней, определим функцию `pow(base, exp)` которая используется для быстрого возведения числа `base` в степень `exp` по модулю `MOD`. Она также использует рекурсию, чтобы разбить вычисление степени на более мелкие шаги. В алгоритме используется взятие остатка от деления (`mod`), чтобы эффективно работать с большими числами и избегать переполнения.

Для нахождения зеленых клеток используется подобный рекурсивный алгоритм.

От участников требуется показать навыки реализации алгоритма быстрого возведения в степень.

Реализация на C++



```
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS

#include <cstdio>
#include <iostream>
#define MOD 1000000007

using namespace std;

typedef long long ll;

ll count(ll base, int d) {
    if (d == 0)
        return 1;
    if (d % 2 == 0)
        return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD;
    return (count((base * base) % MOD, d / 2) * (1 + base)) % MOD;
}

ll pow(ll base, int exp) {
    if (exp == 0)
        return 1;
    if (exp & 1)
        return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD;
    return pow((base * base) % MOD, exp / 2);
}

int main() {
    ll N, R, D;
    cin >> N >> R >> D;
    ll totalR = pow(R, D);
    ll totalZ = (count(R, D - 1) * (N - R)) % MOD;
    printf("%lld %lld\n", totalR, totalZ);
}
```



```
return 0;  
}
```

Реализация на Python

MOD = 1000000007

```
def count(base, d):  
    if d == 0:  
        return 1  
    if d % 2 == 0:  
        return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD  
    return (count((base * base) % MOD, d // 2) * (1 + base)) % MOD
```

```
def pow(base, exp):  
    if exp == 0:  
        return 1  
    if exp & 1:  
        return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD  
    return pow((base * base) % MOD, exp // 2)
```

```
N, R, D = map(int, input().split())  
totalR = pow(R, D)  
totalZ = (count(R, D - 1) * (N - R)) % MOD  
print(totalR, totalZ)
```

Демонстрация C++



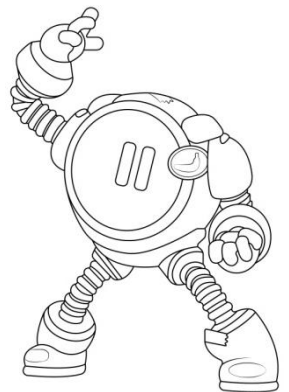
```
Granit2024.cpp  X
Granit2024      (Глобальная область)      count(ll base, int d)
4      #define MOD 1000000007
5
6
7      using namespace std;
8
9      typedef long long ll;
10
11
12  ll count(ll base, int d) {
13      if (d == 0)
14          return 1;
15      if (d % 2 == 0)
16          return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD;
17      return (count((base * base) % MOD, d / 2) * (1 + base)) % MOD;
18  }
19
20  ll pow(ll base, int exp) {
21      if (exp == 0)
22          return 1;
23      if (exp & 1)
24          return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD;
25      return pow((base * base) % MOD, exp / 2);
26  }
27
28  int main() {
29      ll totalR = pow(R, D);
30      ll totalZ = (count(R, D - 1) * (N - R)) % MOD;
31      printf("%lld %lld\n", totalR, totalZ);
32      return 0;
33  }
```

Ответ: 2187 4372

Задача 6.

СОРЕВНОВАНИЯ ПО РОБОТОТЕХНИКЕ

В соревнование участвуют роботы квадратной формы, которые могут двигаться только в четырех направлениях параллельно сторонам трассы. На одном из этапов соревнований робот располагается на стартовой дорожке слева. Он должен заехать на трассу с левого края, пересечь лабиринт (не обязательно по кратчайшему пути) и выйти через правый край, чтобы попасть на финишную дорожку. Победителем становится участник с самым большим роботом (т.е. роботом с самой большой квадратной формой), который выполнит задание.



Организаторы хотят проверить трассу непосредственно перед соревнованием и выяснить размер роботов, которых нужно будет построить для соревнований. Напишите программу, которая, зная планировку трассы, вычисляла, какой должна быть максимальная длина стороны робота.

Входные данные: в первой строке, указаны ширина и длина трассы. Следующие строки n_i содержат m_i символов, описывающих i -ю дорожку:



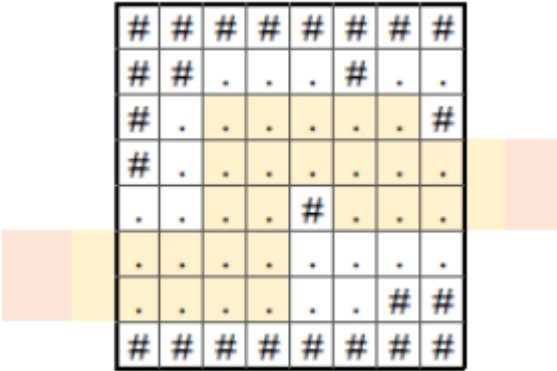
- « . » обозначает пустую ячейку, по которой может двигаться робот,
- « # » обозначает занятую ячейку - стену.

Верхний и нижний ряды всех дорожек состоят только из занятых ячеек.

Результат должен содержать одно целое число – максимальную длину стороны робота, такую, что робот такого размера может преодолеть трассу.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример:

Ввод: 8 8 ##### ##...#.. #.....# #..... #.....#..## #####	Результат: 2	 Пример движения робота 2×2: Более крупные роботы не преодолют этот путь.
--	---------------------	--

Исходные данные:



14 23

```
#####  
.#.....#.....#.....#.....#.....#.....  
.#.....#.....#.....#.....#.....#.....  
.....#.....#.....#.....#.....#.....#.....  
.....#.....##.....#.....#.....#.....#.....  
#..##.....#.....#.....#.....#.....#.....  
..#.....#.....#.....#.....#.....#.....#.....  
#..##.....##.....#.....#.....#.....#.....  
.....#.....#.....#.....#.....#.....#.....  
..#.....#.....#.....#.....#.....#.....#.....  
..#.....#.....#.....#.....#.....#.....#.....  
.....#.....#.....#.....#.....#.....#.....  
#.....#.....#.....###.....#.....#.....  
#####
```

Решение:

Поиск максимального размера робота для прохода по трассе использует подход основанный на бинарном поиске и поиске в глубину (DFS).

В начале программы определяются несколько глобальных переменных, таких как размеры карты **n** и **m**, размер квадрата **a**, массивы для отслеживания пути **track**, массив для хранения значений префиксных сумм **take_dp** и массив для отслеживания посещенных клеток **visited**.

Функция **free_square** проверяет, можно ли разместить квадрат с верхним левым углом в клетке **(i, j)** и размером **a**. Она также проверяет, что внутри этого квадрата нет препятствий.

Функция **dfs** выполняет поиск в глубину для обхода клеток карты. Она проверяет соседние клетки и вызывает себя рекурсивно, если они доступны.

Функция **binary_search** используется для выполнения бинарного поиска максимального размера квадрата. Она вызывает функцию **dfs** для обхода клеток карты и проверяет, можно ли достичь правой границы с использованием найденного размера квадрата.



В функции **main** происходит чтение входных данных, инициализация массивов **track** и таблицы префиксных сумм **take_dp**, которая показывает, сколько занятых клеток в прямоугольнике с углами $(0,0)$ и (i,j) .

После заполнения таблицы **take_dp** для каждой клетки трассы вычисляется значение, на основе которого определяется, является ли клетка доступной. Когда все доступные клетки найдены, выполняется поиск в глубину по доступным клеткам начиная с клеток всего левого столбца. Если поиск в глубину достигает клеток правого столбца, то размер стороны квадрата подходит для работы.

Реализация на C++

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <set>
#include <tuple>

using namespace std;

int n, m, a;
char Track[502][502];
int TakeDp[502][502];
bool Visited[502][502];

// В прямоугольнике с углами (I, J) и (I+a-1, J+a-1) нет занятой ячейки '#'
bool freeSquare(int I, int J) {
    if (I + (a - 1) > n) {
        return false;
    }
    int I2 = I + a - 1;
    int J2 = min(J + a - 1, m);
    if (TakeDp[I2][J2] - TakeDp[I - 1][J2] - TakeDp[I2][J - 1] + TakeDp[I - 1][J - 1] > 0) {
        return false;
    }
}
```



```
return true;
}

void dfs(int I, int J) {
    if (Visited[I][J + 1] == 0 && freeSquare(I, J + 1) == true) {
        Visited[I][J + 1] = 1;
        dfs(I, J + 1);
    }
    if (Visited[I][J - 1] == 0 && freeSquare(I, J - 1) == true) {
        Visited[I][J - 1] = 1;
        dfs(I, J - 1);
    }
    if (Visited[I - 1][J] == 0 && freeSquare(I - 1, J) == true) {
        Visited[I - 1][J] = 1;
        dfs(I - 1, J);
    }
    if (Visited[I + 1][J] == 0 && freeSquare(I + 1, J) == true) {
        Visited[I + 1][J] = 1;
        dfs(I + 1, J);
    }
}

bool binarySearch() {
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (freeSquare(i, 1) == true && Visited[i][1] == 0) {
            Visited[i][1] = 1;
            dfs(i, 1);
        }
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (freeSquare(i, m) == true && Visited[i][m] == 1) {
            return true;
        }
    }
}
```



```
return false;
}

int main() {
    int T;
    cin >> T;
    for (int t = 0; t < T; t++) {
        cin >> n >> m;

        for (int i = 0; i <= n + 1; i++) {
            for (int j = 0; j <= m + 1; j++) {
                Track[i][j] = '.'; // Вокруг дорожки добавляется рамка из свободных ячеек («.»)
                TakeDp[i][j] = 0;
                Visited[i][j] = 1;
            }
        }

        for (int i = 1; i <= n; i++) {
            for (int j = 1; j <= m; j++) {
                cin >> Track[i][j];
            }
        }

        for (int i = 1; i <= n; i++) {
            for (int j = 1; j <= m; j++) {
                TakeDp[i][j] = TakeDp[i - 1][j] + TakeDp[i][j - 1] - TakeDp[i - 1][j - 1];
                if (Track[i][j] == '#') {
                    TakeDp[i][j]++;
                }
            }
        }
    }

    int left = 0, right = n, middle;
    while (right - left > 1) {
```



```
middle = (left + right) / 2;
a = middle;

for (int i = 1; i <= n; i++) {
    for (int j = 1; j <= m; j++) {
        Visited[i][j] = 0;
    }
}

if (binarySearch()) {
    left = middle;
}
else {
    right = middle;
}
}

cout << left << endl;
}
return 0;
}
```

Реализация на Python

```
n, m, a = 0, 0, 0
track = [['' for _ in range(502)] for _ in range(502)]
take_dp = [[0 for _ in range(502)] for _ in range(502)]
visited = [[False for _ in range(502)] for _ in range(502)]

def free_square(i: int, j: int) -> bool:
    global n, m, a, take_dp
    if i + (a - 1) > n:
        return False
    i2 = i + a - 1
```



```
j2 = min(j + a - 1, m)
if take_dp[i2][j2] - take_dp[i - 1][j2] - take_dp[i2][j - 1] + take_dp[i - 1][j - 1] > 0:
    return False
return True
```

```
def dfs(i: int, j: int) -> None:
    global visited
    if j + 1 <= m and not visited[i][j + 1] and free_square(i, j + 1):
        visited[i][j + 1] = True
        dfs(i, j + 1)
    if j - 1 >= 1 and not visited[i][j - 1] and free_square(i, j - 1):
        visited[i][j - 1] = True
        dfs(i, j - 1)
    if i - 1 >= 1 and not visited[i - 1][j] and free_square(i - 1, j):
        visited[i - 1][j] = True
        dfs(i - 1, j)
    if i + 1 <= n and not visited[i + 1][j] and free_square(i + 1, j):
        visited[i + 1][j] = True
        dfs(i + 1, j)
```

```
def binary_search() -> bool:
    global n, m, a, visited
    for i in range(1, n + 1):
        if free_square(i, 1) and not visited[i][1]:
            visited[i][1] = True
            dfs(i, 1)
    for i in range(1, n + 1):
        if free_square(i, m) and visited[i][m]:
            return True
    return False
```

```
def main():
    global n, m, a, track, take_dp, visited
    n, m = map(int, input().split())
```



```
for i in range(n + 2):
    for j in range(m + 2):
        track[i][j] = '.'
        take_dp[i][j] = 0
        visited[i][j] = False

for i in range(1, n + 1):
    row = input()
    for j in range(1, m + 1):
        track[i][j] = row[j - 1]

for i in range(1, n + 1):
    for j in range(1, m + 1):
        take_dp[i][j] = take_dp[i - 1][j] + take_dp[i][j - 1] - take_dp[i - 1][j - 1]
        if track[i][j] == '#':
            take_dp[i][j] += 1

left, right = 0, n
while right - left > 1:
    middle = (left + right) // 2
    a = middle

for i in range(1, n + 1):
    for j in range(1, m + 1):
        visited[i][j] = False

if binary_search():
    left = middle
else:
    right = middle

print(left)
```



Демонстрация на C++

Ответ: 2

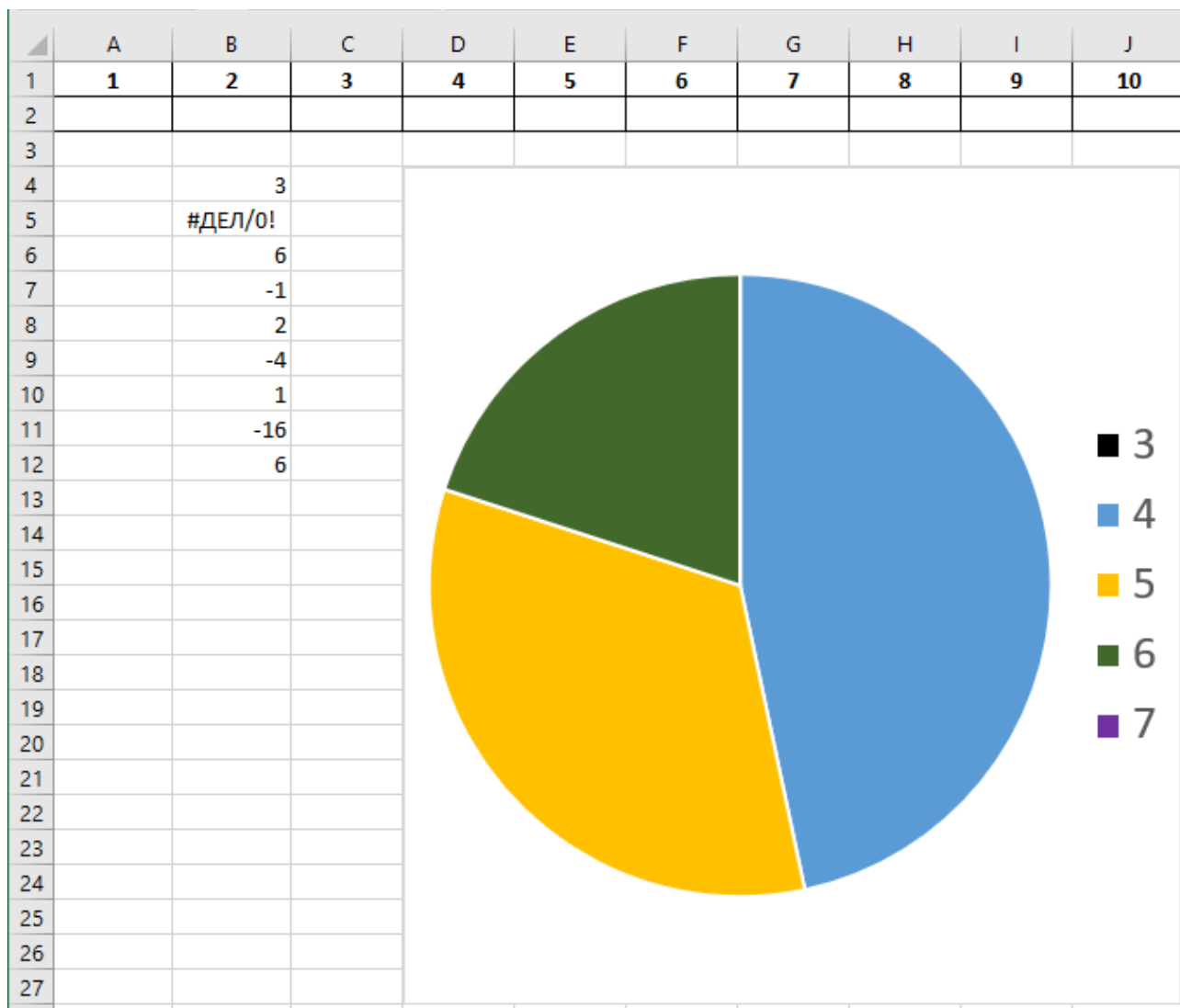


ИНФОРМАТИКА

ВАРИАНТ 6

Задача 1 (10 баллов)

В каждой из ячеек A2:J2 находится целое число. Определите их значения, используя круговую диаграмму и значения формул в блоке B4:B12. В формулах используются только ссылки на ячейки из диапазона A2:J2.



Задача усложняется тем, что отображение самих формул изменилось после копирования их в блок A5:A13.



	A	
5	=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J3;"<0")	:
6	=A3*D\$2/(\$F3-G3)	:
7	=F\$2+F\$2+\$H3	:
8	=#ССЫЛКА!-E\$2+#ССЫЛКА!	:
9	=ЕСЛИ(A3+D3;1;2)	:
10	=\$A3+A3	:
11	=D3+C3+H3	:
12	=D3+C3*H3	:
13	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:H3);0)-I3	:

Решение:

1. Восстановим формулы в блоке В4:В12 исходя из формул блока А5:А13. Для получения формулы из ячейки А8 «=#ССЫЛКА!-E\$2+#ССЫЛКА!» вспомним, что #ССЫЛКА! – это ссылка на ячейку, вышедшую за диапазон листа. Так как при копировании произошло смещение ссылок на 1 позицию вниз и 1 позицию влево, а также учитывая, что по условию задачи, в формулах используются только ссылки на ячейки из диапазона А2:J2, единственной ссылкой на ячейку способной выйти за диапазон листа является А2.

	A	B
4		=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J2;"<0")
5	=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J3;"<0")	=B2*E\$2/(\$F2-H2)
6	=A3*D\$2/(\$F3-G3)	=F\$2+G\$2+\$H2
7	=F\$2+F\$2+\$H3	=A2-F\$2+A2
8	=#ССЫЛКА!-E\$2+#ССЫЛКА!	=ЕСЛИ(B2+E2;1;2)
9	=ЕСЛИ(A3+D3;1;2)	=\$A2+B2
10	=\$A3+A3	=E2+D2+I2
11	=D3+C3+H3	=E2+D2*I2
12	=D3+C3*H3	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:I2);0)-J2
13	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:H3);0)-I3	
14		

2. По круговой диаграмме, которая, в соответствии с легендой, отображает значения категорий 3,4,5,6 и 7, видно, что значения 3 и 7 равны 0, т.е. C2=0и G2=0. Замечание: на круговой диаграмме отрицательные значения отображаются как положительные.
3. Значение формулы «=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J2;"<0")» в ячейке В4 равно 3, следовательно в искомом диапазоне имеется 3 отрицательных числа.
4. Значение формулы «=B2*E\$2/(\$F2-H2)» в ячейке В5 равно значению «#ДЕЛ/0!», это означает, что ячейки F2 и H2 равны.



5. Значение формулы «=F\$2+G\$2+\$H2» в ячейке B6 равно 6, следовательно $F2+H2 = 6-G2 = 6-0 = 6$, а так как они равны, то $F2 = 3, H2 = 3$.
6. Значение формулы «=A2-F\$2+A\$2» в ячейке B7 равно -1, следовательно $-1 = A2-3+A2$. Откуда $A2 = 2/2 = 1$.
7. Значение формулы «=ЕСЛИ(B2+E2;1;2» в ячейке B8 равно 2, следовательно условие в виде суммы «B2+E2» не выполнено, т.е. $B2+E2 = 0$. Делаем вывод, что значения в ячейках B2 и E2 одинаковые по модулю и различные по знаку.
8. Значение формулы «=\$A2+B2» в ячейке B9 равно -4, следовательно $B2 = -4-A2 = -4-1 = -5$, а в соответствии с 7 пунктом $E2 = 5$.
9. Значение формулы в B10 «=E2+D2+I2» равно 1, а значение формулы в B11 «=E2+D2*I2» равно -16. Получаем систему уравнений
- $$\begin{cases} E2 + D2 + I2 = 1 \\ E2 + D2 * I2 = -16 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 5 + D2 + I2 = 1 \\ 5 + D2 * I2 = -16 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} D2 + I2 = -4 \\ D2 * I2 = -21 \end{cases}$$
- Решая систему уравнений, находим $D2 = -7$ и $I2 = 3$.
10. Значение формулы «=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:I2);0)-J2» в ячейке B12 равно 6, следовательно $J2 = \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(\text{СРЗНАЧ}(\$A\$2:I2);0) - 6 = \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(0,333333;0) - 6 = 1-6 = -5$

Ответ:

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
1	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	1	-5	0	-7	5	3	0	3	3	-5

Задача 2 (10 баллов)

На столе лежит две кучки драгоценных камней: в одной 13, в другой 9. Гномы ходят по очереди. За один ход можно взять один камень из одной из кучек (по выбору гнома) или взять по одному камню из двух сразу. Кто не может сделать ход (камней не осталось), проигрывает. Кто выигрывает при безошибочной игре – гном, делающий первый ход, или гном, делающий второй ход? Поясните алгоритм графически, используя ориентированные графы и обозначая проигрышные и выигрышные позиции. Напишите на алгоритмическом языке обобщенный алгоритм для любого количества камней.

Решение:

Необходимо использовать стратегию, беря такое количество камней, чтобы в каждой кучке оставалось чётное количество камней. Позиции, где число камней в каждой кучке чётное, будут проигрышными (для того, кто в них оказался), а где хотя бы одна



кучка с нечётным количеством камней — выигрышными. В нашем случае, когда в игре в одной 13, в другой 9 камней, выигрывает первый игрок. Для безошибочной игры, он должен ставить противника в проигрышную позицию, то есть брать столько камней, чтобы осталось чётное количество в каждой кучке.

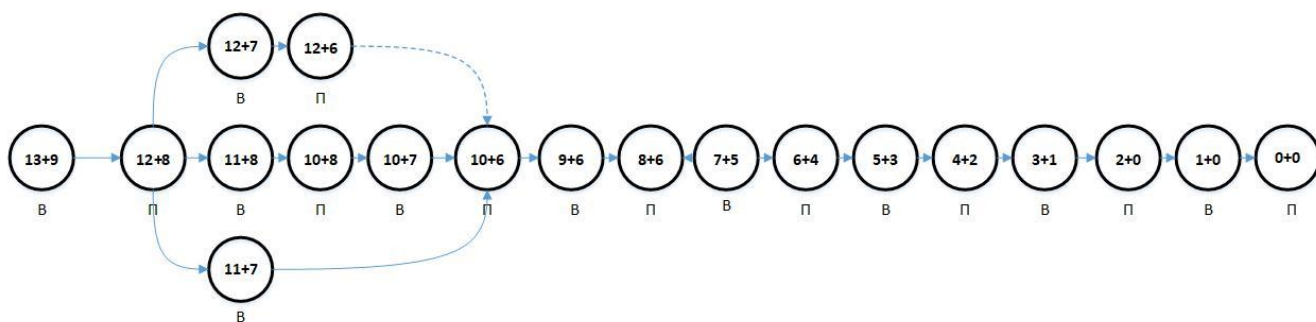
Приведём стратегию выигрывающего гнома:

Ход_1: Игрок_1 (игрок делающий ход первым) берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки, так чтобы на ход противника в каждой кучке оставалось чётное количество камней (в данном случае игрок 1 возьмёт по 1 камню из каждой кучки).

Ход_2: Игрок_2 (игрок, делающий ход вторым) берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки (в данном случае камней может остаться 11 и 7, 11 и 8, 12 и 7).

Ход_3: Игрок_1 берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки, так чтобы на ход противника в каждой кучке оставалось чётное количество камней. И так далее до Победа Игрок_1. Проиграть невозможно.

Чтобы проанализировать игру, изобразим возможные варианты ходов гномов в виде ориентированного графа. Отметим выигрышные (В) и проигрышные (П) ходы:



Алгоритм для Игрок_1 (обобщенный):

Если М нечётное N чётное

Шаг 1 Игрок_1 взял $m=1$ камень, так чтобы $(M-m)$ кратно 2

Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.

Если N нечётное M чётное



Шаг 1 Игрок_1 взял $n=1$ камень, так чтобы $(N-n)$ кратно 2

Если N нечётное M нечётное

Шаг 1 Игрок_1 взял $m=1$ и $n=1$ камни, так чтобы $(M-m)$ и $(N-n)$ кратно 2

Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.

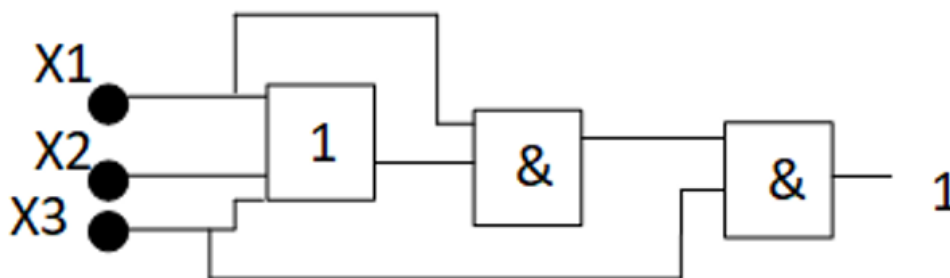
Шаг 2 Игрок_2 взял $m=1$ или $n=1$ или $(m=1$ и $n=1)$ камней

Алгоритм подходит в общем случае, для M и N камней, если нечётно или M , или N , или оба вместе.

Задача 3 (10 баллов)

Дана логическая схема. Найти все наборы, при которых выражение, записанное в схеме, принимает значение истина. Подставить $i-1$ наборы значений из таблицы истинности в логическое выражение для определения, чему равно результирующее выражение. В ответе указать, чему будет равен результирующий столбец.

Логическая схема:



Выражение:

$$x1 \rightarrow \bar{x}2 \& x3 \oplus x1$$

Где

&

 - это конъюнкция

1

 - это исключающее или

$\vee$

 - это дизъюнкция

Решение:

Каждый i -ый набор -это тот, при котором выражение, записанное с помощью логической схемы дает значение, указанное по условию задачи (истину). В условии сказано подставить $i-1$ наборы, это значит, что необходимо подставить 1 и 5 наборы, т.к. 2 и 6 дали в результирующем столбце «истину». Первое действие задумано, как $X1 \oplus x2 \oplus x3$ последовательно: $X1 \oplus x2$, а следующее, то результат этого действия и XOR $x3$



x1	x2	x3	$X1 \oplus x2$	$X1 \oplus x2 \oplus x3$	$x1 \& X1 \oplus x2 \oplus x3$	$x1 \& X1 \oplus x2 \oplus x3 \& x3$
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	0	0
0	1	0	1	1	0	0
0	1	1	1	0	0	0
1	0	0	1	1	1	0
1	0	1	1	0	0	0
1	1	0	0	0	0	0
1	1	1	0	1	1	1

$$x1 \rightarrow \bar{x}2 \& x3 \oplus x1$$

x1	x2	x3	$\bar{x}2$	$\bar{x}2 \& x3$	$x1 \rightarrow \bar{x}2 \& x3$	$x1 \rightarrow \bar{x}2 \& x3 \oplus x1$
1	1	0	0	0	0	1

Ответ. 1

Задача 4.

Ваня решает задачу по обработке изображений. На первом рисунке представлено цветное изображение, пиксели которого закодированы с помощью цветовой модели RGB. Известно, что в исходном изображении в каждом канале или максимальная, или минимальная яркости. На втором рисунке представлено обработанное изображение. Ване необходимо понять, как именно было обработано изображение на первом рисунке, чтобы получилось изображение на втором рисунке. Запишите, в чем именно заключался алгоритм обработки. Схематически укажите на первом и втором рисунках значения яркости в RGB и HEX форматах.

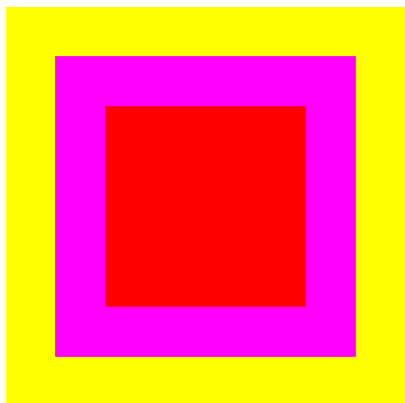


Рисунок 1

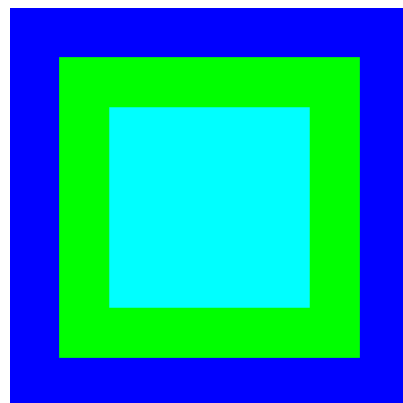


Рисунок 2

Решение:

Как мы видим, в обработанном изображении красный цвет стал голубым. Получается, что после обработки, яркости красной составляющей приняли нулевые значения, а яркости зелёной и синей приняли значение 255. Делаем предположение, что была произведена инверсия изображения по трем каналам RGB, то есть алгоритм обработки выглядит следующим образом:

$$Y_R = 255 - Y_R$$

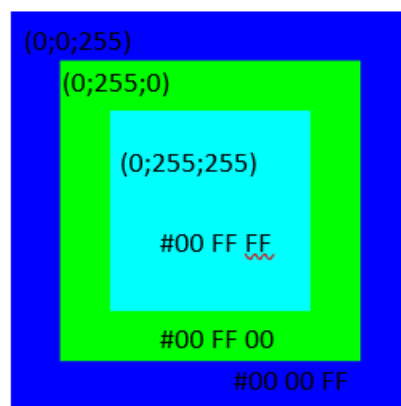
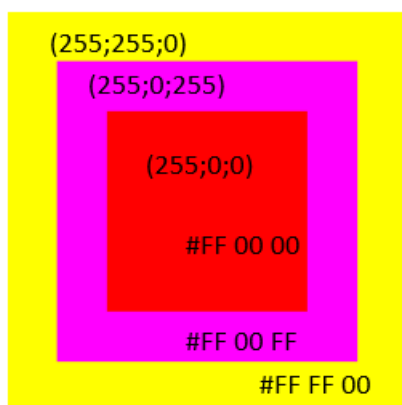
$$Y_G = 255 - Y_G$$

$$Y_B = 255 - Y_B$$

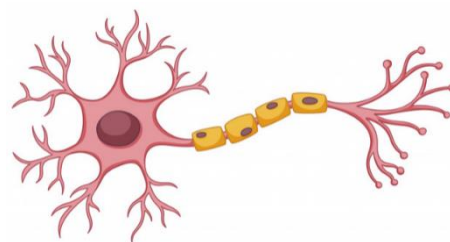
Жёлтый цвет стал синим, то есть яркости красной и зелёной составляющих приняли нулевые значения, а яркости синей составляющей приняли значение 255.

Лиловый цвет стал зелёным, то есть яркости красной и синей составляющих приняли нулевые значения, а яркости зелёной составляющей приняли значение 255.

Далее укажем на рисунках значения яркости в RGB и HEX формате

**Задача 5.****ОТКРЫТИЯ АРКТИКИ**

Однажды после очередной экспедиции в Арктику ученые университета привезли образец льдины, добытый из глубин арктических пластов. При исследовании его в лаборатории химии они обнаружили новые клетки красного цвета.



Клетка сама по себе ничего не делала, и ученые уже расстроились, но однажды очень жарким летом, сломались кондиционеры в лаборатории, и клетка проснулась. За ночь клетка размножилась и стала похожа на дерево, состоящее из соединительных каналов и N прикрепленных к ним таких же клеток, из которых R красные, а остальные зеленые. Позже, выяснилось, что новые клетки тоже размножаются, и каждую



последующую ночь все красные клетки вырастают в другое дерево, подобное тому, которое выросло из первой клетки в первую ночь.

Помогите, ученым написать программу, определяющую, сколько красных и сколько зеленых клеток будет в получившемся дереве через D дней.

Получите ответ по модулю 1 000 000 007.

Входные данные. Три целых числа разделенных пробелом N , R и D , где N – количество клеток, которые появляются после первого дня. R – Количество красных клеток и D – количество дней.

Результат должен содержать два числа через пробел — количество красных и зеленых яиц за D дней, по модулю 1 000 000 007.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример:

Ввод: 5 2 2	Результат: 4 9
Пояснение	
После первого дня будет 2 красные клетки и 3 зеленых. Дерево может выглядеть так.	
Через два дня дерево клеток будет выглядеть уже так. Числа на клетке обозначают: через сколько дней она появилась.	



Исходные данные:

8 4 5

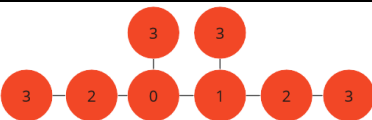
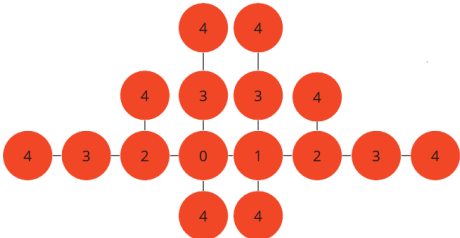


Решение:

Итак, у нас есть дерево с клетками, из которых R красных, а остальные $(N - R)$ зеленые. Каждую ночь все красные клетки размножаются в новое дерево такого же размера, как и первое, а затем все красные клетки в этом новом дереве также размножаются в новое дерево и так далее.

Мы хотим найти количество красных и зеленых клеток через D дней.

Рассмотрим процесс размножения для красных клеток, если у нас каждую ночь рождается новая красная клетка.

После 1 дня		$2 = 2^1$
После 2 дня		$4 = 2^2$
После 3 дня		$8 = 2^3$
После 4 дня		$16 = 2^4$

Как можно заметить, что количество красных клеток будет равно их заданному количеству в степени равной заданному дню. Для зеленых клеток ситуация подобная. Проблема заключается в возрастании чисел и вычислении степени.

Для нахождения красных клеток через D дней, определим функцию `pow(base, exp)` которая используется для быстрого возведения числа `base` в степень `exp` по модулю `MOD`. Она также использует рекурсию, чтобы разбить вычисление степени на более мелкие шаги. В алгоритме используется взятие остатка от деления (`mod`), чтобы эффективно работать с большими числами и избегать переполнения.

Для нахождения зеленых клеток используется подобный рекурсивный алгоритм.

От участников требуется показать навыки реализации алгоритма быстрого возведения в степень.

Реализация на C++



```
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS

#include <cstdio>
#include <iostream>
#define MOD 1000000007

using namespace std;

typedef long long ll;

ll count(ll base, int d) {
    if (d == 0)
        return 1;
    if (d % 2 == 0)
        return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD;
    return (count((base * base) % MOD, d / 2) * (1 + base)) % MOD;
}

ll pow(ll base, int exp) {
    if (exp == 0)
        return 1;
    if (exp & 1)
        return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD;
    return pow((base * base) % MOD, exp / 2);
}

int main() {
    ll N, R, D;
    cin >> N >> R >> D;
    ll totalR = pow(R, D);
    ll totalZ = (count(R, D - 1) * (N - R)) % MOD;
    printf("%lld %lld\n", totalR, totalZ);
}
```



```
    return 0;  
}
```

Реализация на Python

```
MOD = 1000000007
```

```
def count(base, d):  
    if d == 0:  
        return 1  
    if d % 2 == 0:  
        return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD  
    return (count((base * base) % MOD, d // 2) * (1 + base)) % MOD
```

```
def pow(base, exp):  
    if exp == 0:  
        return 1  
    if exp & 1:  
        return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD  
    return pow((base * base) % MOD, exp // 2)
```

```
N, R, D = map(int, input().split())  
totalR = pow(R, D)  
totalZ = (count(R, D - 1) * (N - R)) % MOD  
print(totalR, totalZ)
```



Демонстрация C++

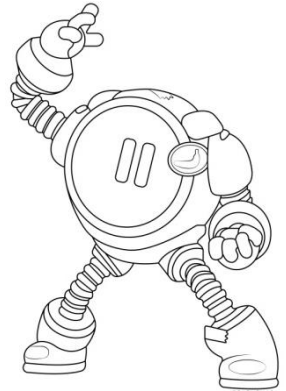
```
Granit2024.cpp  x
Granit2024      (Глобальная область)      count(ll base, int d)
4      #define MOD 1000000007
5
6
7      using namespace std;
8
9      typedef long long ll;
10
11
12  ll count(ll base, int d) {
13      if (d == 0)
14          return 1;
15      if (d % 2 == 0)
16          return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD;
17      return (count((base * base) % MOD, d / 2) * (1 + base)) % MOD;
18  }
19
20  ll pow(ll base, int exp) {
21      if (exp == 0)
22          return 1;
23      return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD;
24      return pow((base * base) % MOD, exp / 2);
25  }
```

Ответ: 1024 1364

Задача 6.

СОРЕВНОВАНИЯ ПО РОБОТОТЕХНИКЕ

В соревнование участвуют роботы квадратной формы, которые могут двигаться только в четырех направлениях параллельно сторонам трассы. На одном из этапов соревнований робот располагается на стартовой дорожке слева. Он должен заехать на трассу с левого края, пересечь лабиринт (не обязательно по кратчайшему пути) и выйти через правый край, чтобы попасть на финишную дорожку. Победителем становится участник с самым большим роботом (т.е. роботом с самой большой квадратной формой), который выполнит задание.



Организаторы хотят проверить трассу непосредственно перед соревнованием и выяснить размер роботов, которых нужно будет построить для соревнований. Напишите программу, которая, зная планировку трассы, вычисляла, какой должна быть максимальная длина стороны робота.

Входные данные: в первой строке, указаны ширина и длина трассы. Следующие строки n_i содержат m_i символов, описывающих i -ю дорожку:



- « . » обозначает пустую ячейку, по которой может двигаться робот,
- « # » обозначает занятую ячейку - стену.

Верхний и нижний ряды всех дорожек состоят только из занятых ячеек.

Результат должен содержать одно целое число – максимальную длину стороны робота, такую, что робот такого размера может преодолеть трассу.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример:

Ввод:	Результат:	
8 8 ##### ##...#.. #.....# #..... #..... ...#...## #####	2	 Пример движения робота 2×2: Более крупные роботы не преодолют этот путь.

Исходные данные:



13 23

```
#####  
###.#.....#.....##.#.  
.....#.....#..  
...#.....#.#.#.##.....  
.....#.#.#.....#...  
##.....#.#.....  
...#.#.....#...##.#...  
....#.....#.....#..#..  
..#.....#.....#.....  
.....##...###...###  
.....#.#.....#..  
.....#..##...####..  
#####
```

Решение:

Поиск максимального размера робота для прохода по трассе использует подход основанный на бинарном поиске и поиске в глубину (DFS).

В начале программы определяются несколько глобальных переменных, таких как размеры карты **n** и **m**, размер квадрата **a**, массивы для отслеживания пути **track**, массив для хранения значений префиксных сумм **take_dp** и массив для отслеживания посещенных клеток **visited**.

Функция **free_square** проверяет, можно ли разместить квадрат с верхним левым углом в клетке **(i, j)** и размером **a**. Она также проверяет, что внутри этого квадрата нет препятствий.

Функция **dfs** выполняет поиск в глубину для обхода клеток карты. Она проверяет соседние клетки и вызывает себя рекурсивно, если они доступны.

Функция **binary_search** используется для выполнения бинарного поиска максимального размера квадрата. Она вызывает функцию **dfs** для обхода клеток карты и проверяет, можно ли достичь правой границы с использованием найденного размера квадрата.

В функции **main** происходит чтение входных данных, инициализация массивов **track** и таблицы префиксных сумм **take_dp**, которая показывает, сколько занятых клеток в прямоугольнике с углами **(0,0)** и **(i,j)**.



После заполнения таблицы **take_dp** для каждой клетки трассы вычисляется значение, на основе которого определяется, является ли клетка доступной. Когда все доступные клетки найдены, выполняется поиск в глубину по доступным клеткам начиная с клеток всего левого столбца. Если поиск в глубину достигает клеток правого столбца, то размер стороны квадрата подходит для работы.

Реализация на C++

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <set>
#include <tuple>

using namespace std;

int n, m, a;
char Track[502][502];
int TakeDp[502][502];
bool Visited[502][502];

// В прямоугольнике с углами (I, J) и (I+a-1, J+a-1) нет занятой ячейки '#'
bool freeSquare(int I, int J) {
    if (I + (a - 1) > n) {
        return false;
    }
    int I2 = I + a - 1;
    int J2 = min(J + a - 1, m);
    if (TakeDp[I2][J2] - TakeDp[I - 1][J2] - TakeDp[I2][J - 1] + TakeDp[I - 1][J - 1] > 0) {
        return false;
    }
    return true;
}
```



```
void dfs(int I, int J) {
    if (Visited[I][J + 1] == 0 && freeSquare(I, J + 1) == true) {
        Visited[I][J + 1] = 1;
        dfs(I, J + 1);
    }
    if (Visited[I][J - 1] == 0 && freeSquare(I, J - 1) == true) {
        Visited[I][J - 1] = 1;
        dfs(I, J - 1);
    }
    if (Visited[I - 1][J] == 0 && freeSquare(I - 1, J) == true) {
        Visited[I - 1][J] = 1;
        dfs(I - 1, J);
    }
    if (Visited[I + 1][J] == 0 && freeSquare(I + 1, J) == true) {
        Visited[I + 1][J] = 1;
        dfs(I + 1, J);
    }
}

bool binarySearch() {
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (freeSquare(i, 1) == true && Visited[i][1] == 0) {
            Visited[i][1] = 1;
            dfs(i, 1);
        }
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (freeSquare(i, m) == true && Visited[i][m] == 1) {
            return true;
        }
    }
    return false;
}
```



```
int main() {
    int T;
    cin >> T;
    for (int t = 0; t < T; t++) {
        cin >> n >> m;

        for (int i = 0; i <= n + 1; i++) {
            for (int j = 0; j <= m + 1; j++) {
                Track[i][j] = '.'; // Вокруг дорожки добавляется рамка из свободных ячеек («.»)
                TakeDp[i][j] = 0;
                Visited[i][j] = 1;
            }
        }

        for (int i = 1; i <= n; i++) {
            for (int j = 1; j <= m; j++) {
                cin >> Track[i][j];
            }
        }

        for (int i = 1; i <= n; i++) {
            for (int j = 1; j <= m; j++) {
                TakeDp[i][j] = TakeDp[i - 1][j] + TakeDp[i][j - 1] - TakeDp[i - 1][j - 1];
                if (Track[i][j] == '#') {
                    TakeDp[i][j]++;
                }
            }
        }

        int left = 0, right = n, middle;
        while (right - left > 1) {
            middle = (left + right) / 2;
            a = middle;
        }
    }
}
```



```
for (int i = 1; i <= n; i++) {  
    for (int j = 1; j <= m; j++) {  
        Visited[i][j] = 0;  
    }  
}  
  
if (binarySearch()) {  
    left = middle;  
}  
else {  
    right = middle;  
}  
}  
  
cout << left << endl;  
}  
return 0;  
}
```

Реализация на Python

```
n, m, a = 0, 0, 0  
track = [['' for _ in range(502)] for _ in range(502)]  
take_dp = [[0 for _ in range(502)] for _ in range(502)]  
visited = [[False for _ in range(502)] for _ in range(502)]  
  
def free_square(i: int, j: int) -> bool:  
    global n, m, a, take_dp  
    if i + (a - 1) > n:  
        return False  
    i2 = i + a - 1  
    j2 = min(j + a - 1, m)  
    if take_dp[i2][j2] - take_dp[i - 1][j2] - take_dp[i2][j - 1] + take_dp[i - 1][j - 1] > 0:  
        return False
```



```
return True
```

```
def dfs(i: int, j: int) -> None:
```

```
    global visited
```

```
    if j + 1 <= m and not visited[i][j + 1] and free_square(i, j + 1):
```

```
        visited[i][j + 1] = True
```

```
        dfs(i, j + 1)
```

```
    if j - 1 >= 1 and not visited[i][j - 1] and free_square(i, j - 1):
```

```
        visited[i][j - 1] = True
```

```
        dfs(i, j - 1)
```

```
    if i - 1 >= 1 and not visited[i - 1][j] and free_square(i - 1, j):
```

```
        visited[i - 1][j] = True
```

```
        dfs(i - 1, j)
```

```
    if i + 1 <= n and not visited[i + 1][j] and free_square(i + 1, j):
```

```
        visited[i + 1][j] = True
```

```
        dfs(i + 1, j)
```

```
def binary_search() -> bool:
```

```
    global n, m, a, visited
```

```
    for i in range(1, n + 1):
```

```
        if free_square(i, 1) and not visited[i][1]:
```

```
            visited[i][1] = True
```

```
            dfs(i, 1)
```

```
    for i in range(1, n + 1):
```

```
        if free_square(i, m) and visited[i][m]:
```

```
            return True
```

```
    return False
```

```
def main():
```

```
    global n, m, a, track, take_dp, visited
```

```
    n, m = map(int, input().split())
```

```
    for i in range(n + 2):
```

```
        for j in range(m + 2):
```



```
    track[i][j] = '.'
    take_dp[i][j] = 0
    visited[i][j] = False

for i in range(1, n + 1):
    row = input()
    for j in range(1, m + 1):
        track[i][j] = row[j - 1]

for i in range(1, n + 1):
    for j in range(1, m + 1):
        take_dp[i][j] = take_dp[i - 1][j] + take_dp[i][j - 1] - take_dp[i - 1][j - 1]
        if track[i][j] == '#':
            take_dp[i][j] += 1

left, right = 0, n
while right - left > 1:
    middle = (left + right) // 2
    a = middle

    for i in range(1, n + 1):
        for j in range(1, m + 1):
            visited[i][j] = False

    if binary_search():
        left = middle
    else:
        right = middle

print(left)

if __name__ == "__main__":
    main()
```



Демонстрация на C++

```
Granit2024.cpp  X
Granit2024      (Глобальная область)  binarySearch()

46 bool binarySearch() {
47     for (int i = 1; i <= n; i++) {
48         if (freeSquare(i, 1) == true && Visited[i][1] == 0) {
49             Visited[i][1] = 1;
50             dfs(i, 1);
51         }
52     }
53     for (int i = 1; i <= n; i++) {
54         if (freeSquare(i, m) == true && Visited[i][m] == 1) {
55             return true;
56         }
57     }
58     return false;
59 }
60
61 int main() {
62     cin >> n >> m;
63
64     for (int i = 0; i <= n + 1; i++) {
65         for (int j = 0; j <= m + 1; j++) {
66             Track[i][j] = '.'; // Вокруг дорожки
67             TakeDp[i][j] = 0;
68             Visited[i][j] = 1;
69         }
70     }
71
72     for (int i = 1; i <= n; i++) {
73         for (int j = 1; j <= m; j++) {
74             cin >> Track[i][j];
75         }
76     }
77
78 }
```

```
13 23
#####
###.#.....#.....#.#.
.....#.....#.....#..
...#.....#.#.###.....
.....#.#.###.....#...
###...#.#.....#.....#
...#.#.....#.....#.#...
...#.#.....#.....#.#...
.....#.#.###.....###
.....#.#.....#.....#
.....#.#.....#.....#
#####
1
E:\CPP\Granit2024\Granit2024\x64\Debug\Granit2024
дом 0.
Нажмите любую клавишу, чтобы закрыть это окно:|
```

Ответ: 1

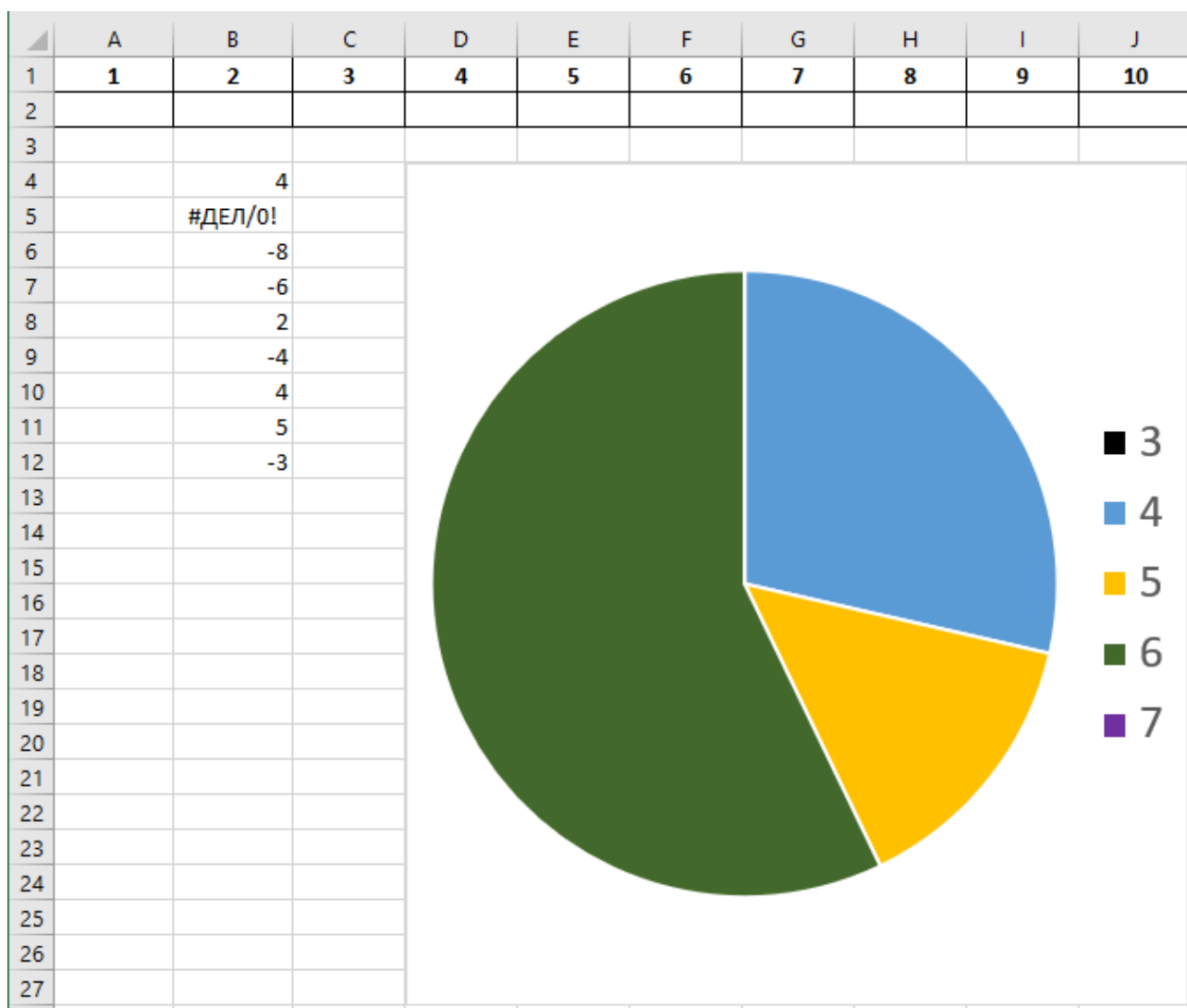


ИНФОРМАТИКА

ВАРИАНТ 7

Задача 1 (10 баллов)

В каждой из ячеек A2:J2 находится целое число. Определите их значения, используя круговую диаграмму и значения формул в блоке B4:B12. В формулах используются только ссылки на ячейки из диапазона A2:J2.



Задача усложняется тем, что отображение самих формул изменилось после копирования их в блок A5:A13.



	A	
5	=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J3;"<0")	:
6	=A3*D\$2/(\$F3-G3)	:
7	=\$F\$2+F\$2+\$H3	:
8	=#ССЫЛКА!-E\$2+#ССЫЛКА!	:
9	=ЕСЛИ(A3+D3;1;2)	:
10	=\$A3+A3	:
11	=D3+C3+H3	:
12	=D3+C3*H3	:
13	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:H3);0)-I3	:

Решение:

1. Восстановим формулы в блоке B4:B12 исходя из формул блока A5:A13. Для получения формулы из ячейки A8 «=#ССЫЛКА!-E\$2+#ССЫЛКА!» вспомним, что #ССЫЛКА! – это ссылка на ячейку, вышедшую за диапазон листа. Так как при копировании произошло смещение ссылок на 1 позицию вниз и 1 позицию влево, а также учитывая, что по условию задачи, в формулах используются только ссылки на ячейки из диапазона A2:J2, единственной ссылкой на ячейку способной выйти за диапазон листа является A2.

	A	B
4		=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J2;"<0")
5	=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J3;"<0")	=B2*E\$2/(\$F2-H2)
6	=A3*D\$2/(\$F3-G3)	=\$F\$2+G\$2+\$H2
7	=\$F\$2+F\$2+\$H3	=A2-F\$2+A2
8	=#ССЫЛКА!-E\$2+#ССЫЛКА!	=ЕСЛИ(B2+E2;1;2)
9	=ЕСЛИ(A3+D3;1;2)	=\$A2+B2
10	=\$A3+A3	=E2+D2+I2
11	=D3+C3+H3	=E2+D2*I2
12	=D3+C3*H3	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:I2);0)-J2
13	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:H3);0)-I3	
14		

2. По круговой диаграмме, которая, в соответствии с легендой, отображает значения категорий 3,4,5,6 и 7, видно, что значения 3 и 7 равны 0, т.е. C2=0 и G2=0. Замечание: на круговой диаграмме отрицательные значения отображаются как положительные.
3. Значение формулы «=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J2;"<0")» в ячейке B4 равно 4, следовательно в искомом диапазоне имеется 4 отрицательных числа.
4. Значение формулы «=B2*E\$2/(\$F2-H2)» в ячейке B5 равно значению «#ДЕЛ/0!», это означает, что ячейки F2 и H2 равны.



5. Значение формулы «=F\$2+G\$2+\$H2» в ячейке B6 равно -8, следовательно $F2+H2 = -8-G2 = -8-0 = -8$, а так как они равны, то $F2 = -4$, $H2 = -4$.
6. Значение формулы «=A2-F\$2+A\$2» в ячейке B7 равно -6, следовательно $-6 = A2+4+A2$. Откуда $A2 = -10/2 = -5$.
7. Значение формулы «=ЕСЛИ(B2+E2;1;2» в ячейке B8 равно 2, следовательно условие в виде суммы «B2+E2» не выполнено, т.е. $B2+E2 = 0$. Делаем вывод, что значения в ячейках B2 и E2 одинаковые по модулю и различные по знаку.
8. Значение формулы «=\$A2+B2» в ячейке B9 равно -4, следовательно $B2 = -4-A2 = -4+5 = 1$, а в соответствии с 7 пунктом $E2 = -1$.
9. Значение формулы в B10 «=E2+D2+I2» равно 4, а значение формулы в B11 «=E2+D2*I2» равно 5. Получаем систему уравнений
- $$\begin{cases} E2 + D2 + I2 = 4 \\ E2 + D2 * I2 = 5 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} -1 + D2 + I2 = 4 \\ -1 + D2 * I2 = 5 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} D2 + I2 = 5 \\ D2 * I2 = 6 \end{cases}$$
- Решая систему уравнений, находим $D2 = 2$ и $I2 = 3$.
10. Значение формулы «=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:I2);0)-J2» в ячейке B12 равно -3, следовательно $J2 = \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(\text{СРЗНАЧ}(\$A\$2:I2);0) + 3 = \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(-0,88889;0) + 3 = -1 + 3 = 2$.

Ответ:

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
1	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	-5	1	0	2	-1	-4	0	-4	3	2

Задача 2 (10 баллов)

На столе лежит две кучки драгоценных камней: в одной 10, в другой 8. Гномы ходят по очереди. За один ход можно взять один камень из одной из кучек (по выбору гнома) или взять по одному камню из двух сразу. Кто не может сделать ход (камней не осталось), проигрывает. Кто выигрывает при безошибочной игре – гном, делающий первый ход, или гном, делающий второй ход? Поясните алгоритм графически, используя ориентированные графы и обозначая проигрышные и выигрышные позиции. Напишите на алгоритмическом языке обобщенный алгоритм для любого количества камней.

Решение:

Необходимо использовать стратегию, беря такое количество камней, чтобы в каждой кучке оставалось чётное количество камней. Позиции, где число камней в каждой кучке чётное, будут проигрышными (для того, кто в них оказался), а где хотя бы одна



кучка с нечётным количеством камней — выигрышными. В нашем случае, когда в игре в одной 10, в другой 8 камней, выигрывает второй игрок. Для безошибочной игры, он должен ставить противника в проигрышную позицию, то есть брать столько камней, чтобы осталось чётное количество в каждой кучке.

Приведём стратегию выигрывающего гнома:

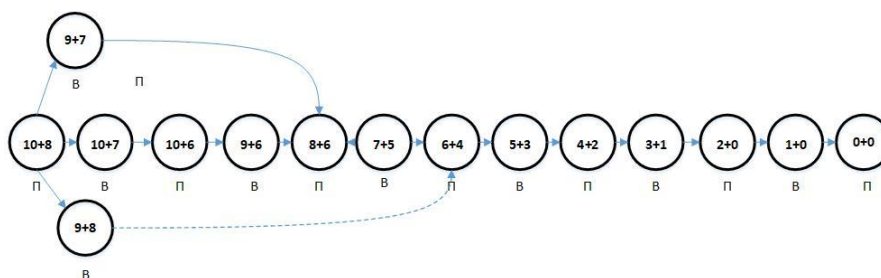
Ход_1: Игрок_1 (игрок делающий ход первым) берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки (в данном случае камней может остаться 9 и 7, 9 и 8, 10 и 7)

Ход_2: Игрок_2 (игрок, делающий ход вторым) берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки, так чтобы на ход противника в каждой кучке оставалось чётное количество камней (в данном случае игрок 2 может свезти все к позиции 8 и 6, 8 и 8, 10 и 6).

Ход_3: Игрок_1 берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки.

Ход_4: Игрок_2 берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки, так чтобы на ход противника в каждой кучке оставалось чётное количество камней. И так далее до Победа Игрок_2. Проиграть невозможно.

Чтобы проанализировать игру, изобразим возможные варианты ходов гномов в виде ориентированного графа. Отметим выигрышные (В) и проигрышные (П) ходы:



Алгоритм для Игрок_2 (обобщенный):

Шаг 1 Игрок_1 взял $m=1$ или $n=1$ или ($m=1$ и $n=1$) камней



Если (M-m) нечётное (N-n) чётное

Шаг 2 Игрок_2 взял m=1 камень, так чтобы (M-m) кратно 2

Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.

Если (N-n) нечётное (M-m) чётное

Шаг 2 Игрок_2 взял n=1 камень, так чтобы (N-n) кратно 2

Если (N-n) нечётное (M-m) нечётное

Шаг 2 Игрок_2 взял m=1 и n=1 камни, так чтобы (M-m) и (N-n) кратно 2

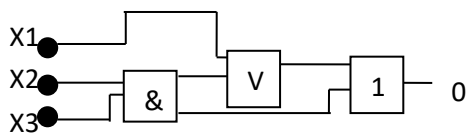
Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.

Алгоритм подходит в общем случае, когда и M и N четны.

Задача 3

Дана логическая схема. Найти все наборы, при которых выражение, записанное в схеме, принимает значение истина. Подставить i наборы значений из таблицы истинности в логическое выражение для определения, чему равно результирующее выражение. В ответе указать, чему будет равен результирующий столбец.

Логическая схема:



Выражение:

$$x2 \rightarrow x1 \leftrightarrow \bar{x3} \oplus x1$$

Где $\&$ - это конъюнкция

1 - это исключающее или

$\vee$ - это дизъюнкция

Решение:

Каждый i набор -это тот, при котором выражение, записанное с помощью логической схемы дает значение, указанное по условию задачи (ложь). В условии сказано подставить i наборы, это значит, что необходимо подставить 1, 2, 3, 4, 8, т.к. дали в результирующем столбце «ложь»

x1	x2	x3	$x2 \& x3$	$x1 \vee x2 \& x3$	$x1 \vee x2 \& x3 \oplus x2 \& x3$
0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0



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

$$x2 \rightarrow x1 \leftrightarrow \bar{x}3 \oplus x1$$

x1	x2	x3	$\bar{x}3$	$x2 \rightarrow x1$	$x2 \rightarrow x1 \leftrightarrow \bar{x}3$	$x2 \rightarrow x1 \leftrightarrow \bar{x}3 \oplus x1$
0	0	0	1	1	1	1
0	0	1	0	1	0	0
0	1	0	1	0	0	0
0	1	1	0	0	1	1
1	1	1	0	1	0	1

Ответ. 10011

Задача 4 (20 баллов)

Ваня решает задачу по обработке изображений. На первом рисунке представлено цветное изображение, пиксели которого закодированы с помощью цветовой модели RGB. Известно, что в исходном изображении в каждом канале или максимальная, или минимальная яркости. На втором рисунке представлено обработанное изображение. Ване необходимо понять, как именно было обработано изображение на первом рисунке, чтобы получилось изображение на втором рисунке. Запишите, в чем именно заключался алгоритм обработки. Схематически укажите на первом и втором рисунках значения яркости в RGB и HEX форматах.

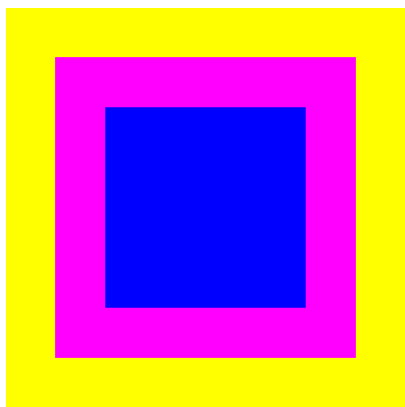


Рисунок 1

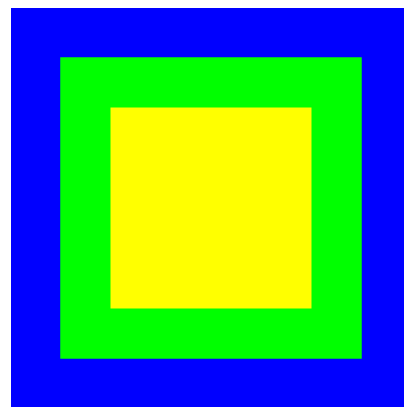


Рисунок 2

Решение:

Как мы видим, в обработанном изображении синий цвет стал жёлтым. Получается, что после обработки, яркости синей составляющей приняли нулевые значения, а яркости красной и зелёной приняли значение 255. Делаем предположение, что была произведена инверсия изображения по трем каналам RGB, то есть алгоритм обработки выглядит следующим образом:

$$Y_R = 255 - Y_R$$

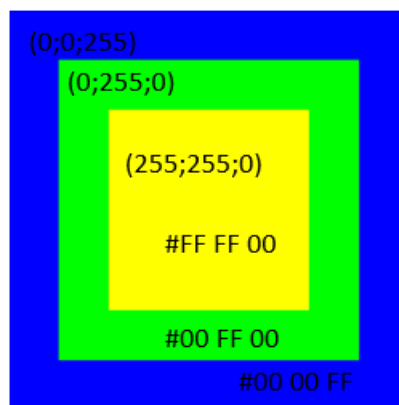
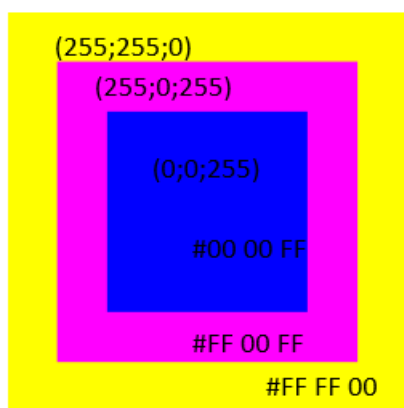
$$Y_G = 255 - Y_G$$

$$Y_B = 255 - Y_B$$

Жёлтый цвет стал синим, то есть яркости красной и зелёной составляющих приняли нулевые значения, а яркости синей составляющей приняли значение 255.

Лиловый цвет стал зелёным, то есть яркости красной и синей составляющих приняли нулевые значения, а яркости зелёной составляющей приняли значение 255.

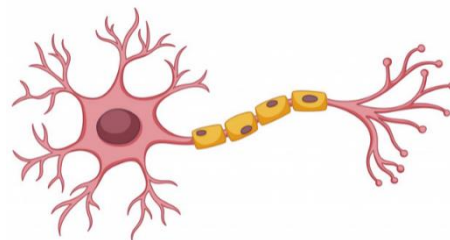
Далее укажем на рисунках значения яркости в RGB и HEX формате



Задача 5 (25 баллов)

ОТКРЫТИЯ АРКТИКИ

Однажды после очередной экспедиции в Арктику ученые университета привезли образец льдины, добытый из глубин арктических пластов. При исследовании его в лаборатории химии они обнаружили новые клетки красного цвета.



Клетка сама по себе ничего не делала, и ученые уже расстроились, но однажды очень жарким летом, сломались кондиционеры в лаборатории, и клетка проснулась. За ночь клетка размножилась и стала похожа на дерево, состоящее из соединительных каналов и N прикрепленных к ним таких же клеток, из которых R красные, а остальные зеленые. Позже, выяснилось, что новые клетки тоже размножаются, и каждую



последующую ночь все красные клетки вырастают в другое дерево, подобное тому, которое выросло из первой клетки в первую ночь.

Помогите, ученым написать программу, определяющую, сколько красных и сколько зеленых клеток будет в получившемся дереве через D дней.

Получите ответ по модулю 1 000 000 007.

Входные данные. Три целых числа разделенных пробелом N , R и D , где N – количество клеток, которые появляются после первого дня. R – Количество красных клеток и D – количество дней.

Результат должен содержать два числа через пробел — количество красных и зеленых яиц за D дней, по модулю 1 000 000 007.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример:

Ввод: 5 2 2	Результат: 4 9
Пояснение	
После первого дня будет 2 красные клетки и 3 зеленых. Дерево может выглядеть так.	
Через два дня дерево клеток будет выглядеть уже так. Числа на клетке обозначают: через сколько дней она появилась.	



Исходные данные:

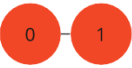
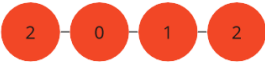
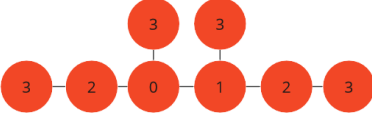
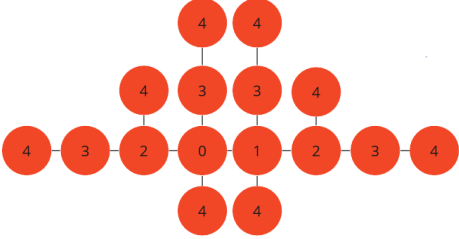
9 4 6

Решение:

Итак, у нас есть дерево с клетками, из которых R красных, а остальные (N - R) зеленые. Каждую ночь все красные клетки размножаются в новое дерево такого же размера, как и первое, а затем все красные клетки в этом новом дереве также размножаются в новое дерево и так далее.

Мы хотим найти количество красных и зеленых клеток через D дней.

Рассмотрим процесс размножения для красных клеток, если у нас каждую ночь рождается новая красная клетка.

После 1 дня		$2 = 2^1$
После 2 дня		$4 = 2^2$
После 3 дня		$8 = 2^3$
После 4 дня		$16 = 2^4$

Как можно заметить, что количество красных клеток будет равно их заданному количеству в степени равной заданному дню. Для зеленых клеток ситуация подобная. Проблема заключается в возрастании чисел и вычислении степени.

Для нахождения красных клеток через D дней, определим функцию `pow(base, exp)` которая используется для быстрого возведения числа `base` в степень `exp` по модулю `MOD`. Она также использует рекурсию, чтобы разбить вычисление степени на более мелкие шаги. В алгоритме используется взятие остатка от деления (`mod`), чтобы эффективно работать с большими числами и избегать переполнения.

Для нахождения зеленых клеток используется подобный рекурсивный алгоритм.



От участников требуется показать навыки реализации алгоритма быстрого возведения в степень.

Реализация на C++

```
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
#include <cstdio>
#include <iostream>
#define MOD 1000000007

using namespace std;

typedef long long ll;

ll count(ll base, int d) {
    if (d == 0)
        return 1;
    if (d % 2 == 0)
        return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD;
    return (count((base * base) % MOD, d / 2) * (1 + base)) % MOD;
}

ll pow(ll base, int exp) {
    if (exp == 0)
        return 1;
    if (exp & 1)
        return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD;
    return pow((base * base) % MOD, exp / 2);
}

int main() {
    ll N, R, D;
```



```
cin >> N >> R >> D;
ll totalR = pow(R, D);
ll totalZ = (count(R, D - 1) * (N - R)) % MOD;
printf("%lld %lld\n", totalR, totalZ);
return 0;
}
```

Реализация на Python

MOD = 1000000007

```
def count(base, d):
    if d == 0:
        return 1
    if d % 2 == 0:
        return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD
    return (count((base * base) % MOD, d // 2) * (1 + base)) % MOD
```

```
def pow(base, exp):
    if exp == 0:
        return 1
    if exp & 1:
        return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD
    return pow((base * base) % MOD, exp // 2)
```

```
N, R, D = map(int, input().split())
totalR = pow(R, D)
totalZ = (count(R, D - 1) * (N - R)) % MOD
print(totalR, totalZ)
```

Демонстрация C++



```
Granit2024.cpp  X
Granit2024  (Глобальная область)  count(ll base, int d)
4  #define MOD 1000000007
5
6
7  using namespace std;
8
9  typedef long long ll;
10
11
12 ll count(ll base, int d) {
13     if (d == 0)
14         return 1;
15     if (d % 2 == 0)
16         return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD;
17     return (count((base * base) % MOD, d / 2) * (1 + base)) % MOD;
18 }
19
20 ll pow(ll base, int exp) {
21     if (exp == 0)
22         return 1;
23     if (exp & 1)
24         return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD;
25     return pow((base * base) % MOD, exp / 2);
26 }
27
28
29
30
31
32
33
34
35
36
37
38
39
40
41
42
43
44
45
46
47
48
49
50
51
52
53
54
55
56
57
58
59
60
61
62
63
64
65
66
67
68
69
70
71
72
73
74
75
76
77
78
79
80
81
82
83
84
85
86
87
88
89
90
91
92
93
94
95
96
97
98
99
100
101
102
103
104
105
106
107
108
109
110
111
112
113
114
115
116
117
118
119
120
121
122
123
124
125
126
127
128
129
130
131
132
133
134
135
136
137
138
139
140
141
142
143
144
145
146
147
148
149
150
151
152
153
154
155
156
157
158
159
160
161
162
163
164
165
166
167
168
169
170
171
172
173
174
175
176
177
178
179
180
181
182
183
184
185
186
187
188
189
190
191
192
193
194
195
196
197
198
199
200
201
202
203
204
205
206
207
208
209
210
211
212
213
214
215
216
217
218
219
220
221
222
223
224
225
226
227
228
229
230
231
232
233
234
235
236
237
238
239
240
241
242
243
244
245
246
247
248
249
250
251
252
253
254
255
256
257
258
259
260
261
262
263
264
265
266
267
268
269
270
271
272
273
274
275
276
277
278
279
280
281
282
283
284
285
286
287
288
289
290
291
292
293
294
295
296
297
298
299
300
301
302
303
304
305
306
307
308
309
310
311
312
313
314
315
316
317
318
319
320
321
322
323
324
325
326
327
328
329
330
331
332
333
334
335
336
337
338
339
340
341
342
343
344
345
346
347
348
349
350
351
352
353
354
355
356
357
358
359
360
361
362
363
364
365
366
367
368
369
370
371
372
373
374
375
376
377
378
379
380
381
382
383
384
385
386
387
388
389
390
391
392
393
394
395
396
397
398
399
400
401
402
403
404
405
406
407
408
409
410
411
412
413
414
415
416
417
418
419
420
421
422
423
424
425
426
427
428
429
430
431
432
433
434
435
436
437
438
439
440
441
442
443
444
445
446
447
448
449
450
451
452
453
454
455
456
457
458
459
460
461
462
463
464
465
466
467
468
469
470
471
472
473
474
475
476
477
478
479
480
481
482
483
484
485
486
487
488
489
490
491
492
493
494
495
496
497
498
499
500
501
502
503
504
505
506
507
508
509
510
511
512
513
514
515
516
517
518
519
520
521
522
523
524
525
526
527
528
529
530
531
532
533
534
535
536
537
538
539
540
541
542
543
544
545
546
547
548
549
550
551
552
553
554
555
556
557
558
559
560
561
562
563
564
565
566
567
568
569
570
571
572
573
574
575
576
577
578
579
580
581
582
583
584
585
586
587
588
589
590
591
592
593
594
595
596
597
598
599
600
601
602
603
604
605
606
607
608
609
610
611
612
613
614
615
616
617
618
619
620
621
622
623
624
625
626
627
628
629
630
631
632
633
634
635
636
637
638
639
640
641
642
643
644
645
646
647
648
649
650
651
652
653
654
655
656
657
658
659
660
661
662
663
664
665
666
667
668
669
670
671
672
673
674
675
676
677
678
679
680
681
682
683
684
685
686
687
688
689
690
691
692
693
694
695
696
697
698
699
700
701
702
703
704
705
706
707
708
709
710
711
712
713
714
715
716
717
718
719
720
721
722
723
724
725
726
727
728
729
730
731
732
733
734
735
736
737
738
739
740
741
742
743
744
745
746
747
748
749
750
751
752
753
754
755
756
757
758
759
760
761
762
763
764
765
766
767
768
769
770
771
772
773
774
775
776
777
778
779
780
781
782
783
784
785
786
787
788
789
790
791
792
793
794
795
796
797
798
799
800
801
802
803
804
805
806
807
808
809
810
811
812
813
814
815
816
817
818
819
820
821
822
823
824
825
826
827
828
829
830
831
832
833
834
835
836
837
838
839
840
841
842
843
844
845
846
847
848
849
850
851
852
853
854
855
856
857
858
859
860
861
862
863
864
865
866
867
868
869
870
871
872
873
874
875
876
877
878
879
880
881
882
883
884
885
886
887
888
889
890
891
892
893
894
895
896
897
898
899
900
901
902
903
904
905
906
907
908
909
910
911
912
913
914
915
916
917
918
919
920
921
922
923
924
925
926
927
928
929
930
931
932
933
934
935
936
937
938
939
940
941
942
943
944
945
946
947
948
949
950
951
952
953
954
955
956
957
958
959
960
961
962
963
964
965
966
967
968
969
970
971
972
973
974
975
976
977
978
979
980
981
982
983
984
985
986
987
988
989
990
991
992
993
994
995
996
997
998
999
1000
1001
1002
1003
1004
1005
1006
1007
1008
1009
1010
1011
1012
1013
1014
1015
1016
1017
1018
1019
1020
1021
1022
1023
1024
1025
1026
1027
1028
1029
1030
1031
1032
1033
1034
1035
1036
1037
1038
1039
1040
1041
1042
1043
1044
1045
1046
1047
1048
1049
1050
1051
1052
1053
1054
1055
1056
1057
1058
1059
1060
1061
1062
1063
1064
1065
1066
1067
1068
1069
1070
1071
1072
1073
1074
1075
1076
1077
1078
1079
1080
1081
1082
1083
1084
1085
1086
1087
1088
1089
1090
1091
1092
1093
1094
1095
1096
1097
1098
1099
1100
1101
1102
1103
1104
1105
1106
1107
1108
1109
1110
1111
1112
1113
1114
1115
1116
1117
1118
1119
1120
1121
1122
1123
1124
1125
1126
1127
1128
1129
1130
1131
1132
1133
1134
1135
1136
1137
1138
1139
1140
1141
1142
1143
1144
1145
1146
1147
1148
1149
1150
1151
1152
1153
1154
1155
1156
1157
1158
1159
1160
1161
1162
1163
1164
1165
1166
1167
1168
1169
1170
1171
1172
1173
1174
1175
1176
1177
1178
1179
1180
1181
1182
1183
1184
1185
1186
1187
1188
1189
1190
1191
1192
1193
1194
1195
1196
1197
1198
1199
1200
1201
1202
1203
1204
1205
1206
1207
1208
1209
1210
1211
1212
1213
1214
1215
1216
1217
1218
1219
1220
1221
1222
1223
1224
1225
1226
1227
1228
1229
1230
1231
1232
1233
1234
1235
1236
1237
1238
1239
1240
1241
1242
1243
1244
1245
1246
1247
1248
1249
1250
1251
1252
1253
1254
1255
1256
1257
1258
1259
1260
1261
1262
1263
1264
1265
1266
1267
1268
1269
1270
1271
1272
1273
1274
1275
1276
1277
1278
1279
1280
1281
1282
1283
1284
1285
1286
1287
1288
1289
1290
1291
1292
1293
1294
1295
1296
1297
1298
1299
1300
1301
1302
1303
1304
1305
1306
1307
1308
1309
1310
1311
1312
1313
1314
1315
1316
1317
1318
1319
1320
1321
1322
1323
1324
1325
1326
1327
1328
1329
1330
1331
1332
1333
1334
1335
1336
1337
1338
1339
1340
1341
1342
1343
1344
1345
1346
1347
1348
1349
1350
1351
1352
1353
1354
1355
1356
1357
1358
1359
1360
1361
1362
1363
1364
1365
1366
1367
1368
1369
1370
1371
1372
1373
1374
1375
1376
1377
1378
1379
1380
1381
1382
1383
1384
1385
1386
1387
1388
1389
1390
1391
1392
1393
1394
1395
1396
1397
1398
1399
1400
1401
1402
1403
1404
1405
1406
1407
1408
1409
1410
1411
1412
1413
1414
1415
1416
1417
1418
1419
1420
1421
1422
1423
1424
1425
1426
1427
1428
1429
1430
1431
1432
1433
1434
1435
1436
1437
1438
1439
1440
1441
1442
1443
1444
1445
1446
1447
1448
1449
1450
1451
1452
1453
1454
1455
1456
1457
1458
1459
1460
1461
1462
1463
1464
1465
1466
1467
1468
1469
1470
1471
1472
1473
1474
1475
1476
1477
1478
1479
1480
1481
1482
1483
1484
1485
1486
1487
1488
1489
1490
1491
1492
1493
1494
1495
1496
1497
1498
1499
1500
1501
1502
1503
1504
1505
1506
1507
1508
1509
1510
1511
1512
1513
1514
1515
1516
1517
1518
1519
1520
1521
1522
1523
1524
1525
1526
1527
1528
1529
1530
1531
1532
1533
1534
1535
1536
1537
1538
1539
1540
1541
1542
1543
1544
1545
1546
1547
1548
1549
1550
1551
1552
1553
1554
1555
1556
1557
1558
1559
1560
1561
1562
1563
1564
1565
1566
1567
1568
1569
1570
1571
1572
1573
1574
1575
1576
1577
1578
1579
1580
1581
1582
1583
1584
1585
1586
1587
1588
1589
1590
1591
1592
1593
1594
1595
1596
1597
1598
1599
1600
1601
1602
1603
1604
1605
1606
1607
1608
1609
1610
1611
1612
1613
1614
1615
1616
1617
1618
1619
1620
1621
1622
1623
1624
1625
1626
1627
1628
1629
1630
1631
1632
1633
1634
1635
1636
1637
1638
1639
1640
1641
1642
1643
1644
1645
1646
1647
1648
1649
1650
1651
1652
1653
1654
1655
1656
1657
1658
1659
1660
1661
1662
1663
1664
1665
1666
1667
1668
1669
1670
1671
1672
1673
1674
1675
1676
1677
1678
1679
1680
1681
1682
1683
1684
1685
1686
1687
1688
1689
1690
1691
1692
1693
1694
1695
1696
1697
1698
1699
1700
1701
1702
1703
1704
1705
1706
1707
1708
1709
1710
1711
1712
1713
1714
1715
1716
1717
1718
1719
1720
1721
1722
1723
1724
1725
1726
1727
1728
1729
1730
1731
1732
1733
1734
1735
1736
1737
1738
1739
1740
1741
1742
1743
1744
1745
1746
1747
1748
1749
1750
1751
1752
1753
1754
1755
1756
1757
1758
1759
1760
1761
1762
1763
1764
1765
1766
1767
1768
1769
1770
1771
1772
1773
1774
1775
1776
1777
1778
1779
1780
1781
1782
1783
1784
1785
1786
1787
1788
1789
1790
1791
1792
1793
1794
1795
1796
1797
1798
1799
1800
1801
1802
1803
1804
1805
1806
1807
1808
1809
1810
1811
1812
1813
1814
1815
1816
1817
1818
1819
1820
1821
1822
1823
1824
1825
1826
1827
1828
1829
1830
1831
1832
1833
1834
1835
1836
1837
1838
1839
1840
1841
1842
1843
1844
1845
1846
1847
1848
1849
1850
1851
1852
1853
1854
1855
1856
1857
1858
1859
1860
1861
1862
1863
1864
1865
1866
1867
1868
1869
1870
1871
1872
1873
1874
1875
1876
1877
1878
1879
1880
1881
1882
1883
1884
1885
1886
1887
1888
1889
1890
1891
1892
1893
1894
1895
1896
1897
1898
1899
1900
1901
1902
1903
1904
1905
1906
1907
1908
1909
1910
1911
1912
1913
1914
1915
1916
1917
1918
1919
1920
1921
1922
1923
1924
1925
1926
1927
1928
1929
1930
1931
1932
1933
1934
1935
1936
1937
1938
1939
1940
1941
1942
1943
1944
1945
1946
1947
1948
1949
1950
1951
1952
1953
1954
1955
1956
1957
1958
1959
1960
1961
1962
1963
1964
1965
1966
1967
1968
1969
1970
1971
1972
1973
1974
1975
1976
1977
1978
1979
1980
1981
1982
1983
1984
1985
1986
1987
1988
1989
1990
1991
1992
1993
1994
1995
1996
1997
1998
1999
2000
2001
2002
2003
2004
2005
2006
2007
2008
2009
2010
2011
2012
2013
2014
2015
2016
2017
2018
2019
2020
2021
2022
2023
2024
2025
2026
2027
2028
2029
2030
2031
2032
2033
2034
2035
2036
2037
2038
2039
2040
2041
2042
2043
2044
2045
2046
2047
2048
2049
2050
2051
2052
2053
2054
2055
2056
2057
2058
2059
2060
2061
2062
2063
2064
2065
2066
2067
2068
2069
2070
2071
2072
2073
2074
2075
2076
2077
2078
2079
2080
2081
2082
2083
2084
2085
2086
2087
2088
2089
2090
2091
2092
2093
2094
2095
2096
2097
2098
2099
2100
2101
2102
2103
2104
2105
2106
2107
2108
2109
2110
2111
2112
2113
2114
2115
2116
2117
2118
2119
2120
2121
2122
2123
2124
2125
2126
2127
2128
2129
2130
2131
2132
2133
2134
2135
2136
2137
2138
2139
2140
2141
2142
2143
2144
2145
2146
2147
2148
2149
2150
2151
2152
2153
2154
2155
2156
2157
2158
2159
2160
2161
2162
2163
2164
2165
2166
2167
2168
2169
2170
2171
2172
2173
2174
2175
2176
2177
2178
2179
2180
2181
2182
2183
2184
2185
2186
2187
2188
2189
2190
2191
2192
2193
2194
2195
2196
2197
2198
2199
2200
2201
2202
2203
2204
2205
2206
2207
2208
2209
2210
2211
2212
2213
2214
2215
2216
2217
2218
2219
2220
2221
2222
2223
2224
2225
2226
2227
2228
2229
2230
2231
2232
2233
2234
2235
2236
2237
2238
2239
2240
2241
2242
2243
2244
2245
2246
2247
2248
2249
2250
2251
2252
2253
2254
2255
2256
2257
2258
2259
2260
2261
2262
2263
2264
2265
2266
2267
2268
2269
2270
2271
2272
2273
2274
2275
2276
2277
2278
2279
2280
2281
2282
2283
2284
2285
2286
2287
2288
2289
2290
2291
2292
2293
2294
2295
2296
2297
2298
2299
2300
2301
2302
2303
2304
2305
2306
2307
2308
2309
2310
2311
2312
2313
2314
2315
2316
2317
2318
2319
2320
2321
2322
2323
2324
2325
2326
2327
2328
2329
2330
2331
2332
2333
2334
2335
2336
2337
2338
2339
2340
2341
2342
2343
2344
2345
2346
2347
2348
2349
2350
2351
2352
2353
2354
2355
2356
2357
2358
2359
2360
2361
2362
2363
2364
2365
2366
2367
2368
2369
2370
2371
2372
2373
2374
2375
2376
2377
2378
2379
2380
2381
2382
2383
2384
2385
2386
2387
2388
2389
2390
2391
2392
2393
2394
2395
2396
2397
2398
2399
2400
2401
2402
2403
2404
2405
2406
2407
2408
2409
2410
2411
2412
2413
2414
2415
2416
2417
2418
2419
2420
2421
2422
2423
2424
2425
2426
2427
2428
2429
2430
2431
2432
2433
2434
2435
2436
2437
2438
2439
2440
2441
2442
2443
2444
2445
2446
2447
2448
2449
2450
2451
2452
2453
2454
2455
2456
2457
2458
2459
2460
2461
2462
2463
2464
2465
2466
2467
2468
2469
2470
2471
2472
2473
2474
2475
2476
2477
2478
2479
2480
2481
2482
2483
2484
2485
2486
2487
2488
2489
2490
2491
2492
2493
2494
2495
2496
2497
2498
2499
2500
2501
2502
2503
2504
2505
2506
2507
2508
2509
2510
2511
2512
2513
2514
2515
2516
2517
2518
2519
2520
2521
2522
2523
2524
2525
2526
2527
2528
2529
2530
2531
2532
2533
2534
2535
2536
2537
2538
2539
2540
2541
2542
2543
2544
2545
2546
2547
2548
2549
2550
2551
2552
2553
2554
2555
2556
2557
2558
2559
2560
2561
2562
2563
2564
2565
2566
2567
2568
2569
2570
2571
2572
2573
2574
2575
2576
2577
2578
2579
2580
2581
2582
2583
2584
2585
2586
2587
2588
2589
2590
2591
2592
2593
2594
2595
2596
2597
2598
2599
2600
2601
2602
2603
2604
2605
2606
2607
2608
2609
2610
2611
2612
2613
2614
2615
2616
2617
2618
2619
2620
2621
2622
2623
2624
2625
2626
2627
2628
2629
2630
2631
2632
2633
263
```



- « . » обозначает пустую ячейку, по которой может двигаться робот,
- « # » обозначает занятую ячейку - стену.

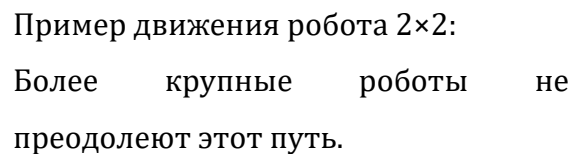
Результат должен содержать одно целое число – максимальную длину стороны робота, такую, что робот такого размера может преодолеть трассу.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Ввод:

```
#####
##...#..
#.....#
#.....
.....#...
.....
.....##
#####
```

2





Исходные данные:

13 23

```
#####  
..#..#.....  
#.....#.....#...##..  
.....#..#.....##..  
.....#.....  
....#.....#..#.....  
....#.....  
#..#.....#..#..  
..#.....#..#.....#.....  
.....#.....#..#.....  
.....#.....#.....  
.....#.....#.....  
.....#.....#.....  
#####
```

Решение:

Поиск максимального размера робота для прохода по трассе использует подход основанный на бинарном поиске и поиске в глубину (DFS).

В начале программы определяются несколько глобальных переменных, таких как размеры карты **n** и **m**, размер квадрата **a**, массивы для отслеживания пути **track**, массив для хранения значений префиксных сумм **take_dp** и массив для отслеживания посещенных клеток **visited**.

Функция **free_square** проверяет, можно ли разместить квадрат с верхним левым углом в клетке **(i, j)** и размером **a**. Она также проверяет, что внутри этого квадрата нет препятствий.

Функция **dfs** выполняет поиск в глубину для обхода клеток карты. Она проверяет соседние клетки и вызывает себя рекурсивно, если они доступны.

Функция **binary_search** используется для выполнения бинарного поиска максимального размера квадрата. Она вызывает функцию **dfs** для обхода клеток карты и проверяет, можно ли достичь правой границы с использованием найденного размера квадрата.



В функции **main** происходит чтение входных данных, инициализация массивов **track** и таблицы префиксных сумм **take_dp**, которая показывает, сколько занятых клеток в прямоугольнике с углами $(0,0)$ и (i,j) .

После заполнения таблицы **take_dp** для каждой клетки трассы вычисляется значение, на основе которого определяется, является ли клетка доступной. Когда все доступные клетки найдены, выполняется поиск в глубину по доступным клеткам начиная с клеток всего левого столбца. Если поиск в глубину достигает клеток правого столбца, то размер стороны квадрата подходит для работы.

Реализация на C++

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <set>
#include <tuple>

using namespace std;

int n, m, a;
char Track[502][502];
int TakeDp[502][502];
bool Visited[502][502];

// В прямоугольнике с углами (I, J) и (I+a-1, J+a-1) нет занятой ячейки '#'
bool freeSquare(int I, int J) {
    if (I + (a - 1) > n) {
        return false;
    }
    int I2 = I + a - 1;
    int J2 = min(J + a - 1, m);
    if (TakeDp[I2][J2] - TakeDp[I - 1][J2] - TakeDp[I2][J - 1] + TakeDp[I - 1][J - 1] > 0) {
        return false;
    }
}
```



```
return true;
}

void dfs(int I, int J) {
    if (Visited[I][J + 1] == 0 && freeSquare(I, J + 1) == true) {
        Visited[I][J + 1] = 1;
        dfs(I, J + 1);
    }
    if (Visited[I][J - 1] == 0 && freeSquare(I, J - 1) == true) {
        Visited[I][J - 1] = 1;
        dfs(I, J - 1);
    }
    if (Visited[I - 1][J] == 0 && freeSquare(I - 1, J) == true) {
        Visited[I - 1][J] = 1;
        dfs(I - 1, J);
    }
    if (Visited[I + 1][J] == 0 && freeSquare(I + 1, J) == true) {
        Visited[I + 1][J] = 1;
        dfs(I + 1, J);
    }
}

bool binarySearch() {
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (freeSquare(i, 1) == true && Visited[i][1] == 0) {
            Visited[i][1] = 1;
            dfs(i, 1);
        }
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (freeSquare(i, m) == true && Visited[i][m] == 1) {
            return true;
        }
    }
}
```



```
return false;
}

int main() {
    int T;
    cin >> T;
    for (int t = 0; t < T; t++) {
        cin >> n >> m;

        for (int i = 0; i <= n + 1; i++) {
            for (int j = 0; j <= m + 1; j++) {
                Track[i][j] = '.'; // Вокруг дорожки добавляется рамка из свободных ячеек («.»)
                TakeDp[i][j] = 0;
                Visited[i][j] = 1;
            }
        }

        for (int i = 1; i <= n; i++) {
            for (int j = 1; j <= m; j++) {
                cin >> Track[i][j];
            }
        }

        for (int i = 1; i <= n; i++) {
            for (int j = 1; j <= m; j++) {
                TakeDp[i][j] = TakeDp[i - 1][j] + TakeDp[i][j - 1] - TakeDp[i - 1][j - 1];
                if (Track[i][j] == '#') {
                    TakeDp[i][j]++;
                }
            }
        }
    }

    int left = 0, right = n, middle;
    while (right - left > 1) {
```



```
middle = (left + right) / 2;
a = middle;

for (int i = 1; i <= n; i++) {
    for (int j = 1; j <= m; j++) {
        Visited[i][j] = 0;
    }
}

if (binarySearch()) {
    left = middle;
}
else {
    right = middle;
}
}

cout << left << endl;
}
return 0;
}
```

Реализация на Python

```
n, m, a = 0, 0, 0
track = [['' for _ in range(502)] for _ in range(502)]
take_dp = [[0 for _ in range(502)] for _ in range(502)]
visited = [[False for _ in range(502)] for _ in range(502)]

def free_square(i: int, j: int) -> bool:
    global n, m, a, take_dp
    if i + (a - 1) > n:
        return False
    i2 = i + a - 1
```



```
j2 = min(j + a - 1, m)
if take_dp[i2][j2] - take_dp[i - 1][j2] - take_dp[i2][j - 1] + take_dp[i - 1][j - 1] > 0:
    return False
return True
```

```
def dfs(i: int, j: int) -> None:
    global visited
    if j + 1 <= m and not visited[i][j + 1] and free_square(i, j + 1):
        visited[i][j + 1] = True
        dfs(i, j + 1)
    if j - 1 >= 1 and not visited[i][j - 1] and free_square(i, j - 1):
        visited[i][j - 1] = True
        dfs(i, j - 1)
    if i - 1 >= 1 and not visited[i - 1][j] and free_square(i - 1, j):
        visited[i - 1][j] = True
        dfs(i - 1, j)
    if i + 1 <= n and not visited[i + 1][j] and free_square(i + 1, j):
        visited[i + 1][j] = True
        dfs(i + 1, j)
```

```
def binary_search() -> bool:
    global n, m, a, visited
    for i in range(1, n + 1):
        if free_square(i, 1) and not visited[i][1]:
            visited[i][1] = True
            dfs(i, 1)
    for i in range(1, n + 1):
        if free_square(i, m) and visited[i][m]:
            return True
    return False
```

```
def main():
    global n, m, a, track, take_dp, visited
    n, m = map(int, input().split())
```



```
for i in range(n + 2):
    for j in range(m + 2):
        track[i][j] = '.'
        take_dp[i][j] = 0
        visited[i][j] = False

for i in range(1, n + 1):
    row = input()
    for j in range(1, m + 1):
        track[i][j] = row[j - 1]

for i in range(1, n + 1):
    for j in range(1, m + 1):
        take_dp[i][j] = take_dp[i - 1][j] + take_dp[i][j - 1] - take_dp[i - 1][j - 1]
        if track[i][j] == '#':
            take_dp[i][j] += 1

left, right = 0, n
while right - left > 1:
    middle = (left + right) // 2
    a = middle

for i in range(1, n + 1):
    for j in range(1, m + 1):
        visited[i][j] = False

if binary_search():
    left = middle
else:
    right = middle

print(left)
```



```
if __name__ == "__main__":
```

```
    main()
```

Демонстрация на C++

```
Granit2024.cpp  X
Granit2024 (Глобальная область) binarySearch()
46 bool binarySearch() {
47     for (int i = 1; i <= n; i++) {
48         if (freeSquare(i, 1) == true && Visited[i][1] == 0) {
49             Visited[i][1] = 1;
50             dfs(i, 1);
51         }
52     }
53     for (int i = 1; i <= n; i++) {
54         if (freeSquare(i, m) == true && Visited[i][m] == 0) {
55             return true;
56         }
57     }
58     return false;
59 }
60
61 int main() {
62     cin >> n >> m;
63
64     for (int i = 0; i <= n + 1; i++) {
65         for (int j = 0; j <= m + 1; j++) {
66             Track[i][j] = '.'; // Вокруг дорожки добавиме... свободных ячеек («.»)
67             TakeDp[i][j] = 0;
68             Visited[i][j] = 1;
69         }
70     }
71
72     for (int i = 1; i <= n; i++) {
73         for (int j = 1; j <= m; j++) {
74             cin >> Track[i][j];
75         }
76     }
77
78     // ...
79 }
```

```
13 23
#####
..#.#.....
#.....#...##..
.....#.#.....##.
.....#.....
.....#.#.....
.....#.....
#.#.....#.#..
#.#.....#.#.....
.....#.#.....
.....#.#.....
.....#.#.....
.....#.#.....
#####
2
E:\CPP\Granit2024\Granit2024\x64\Debug\Granit2024.
дом 0.
Нажмите любую клавишу, чтобы закрыть это окно:
```

Ответ: 2

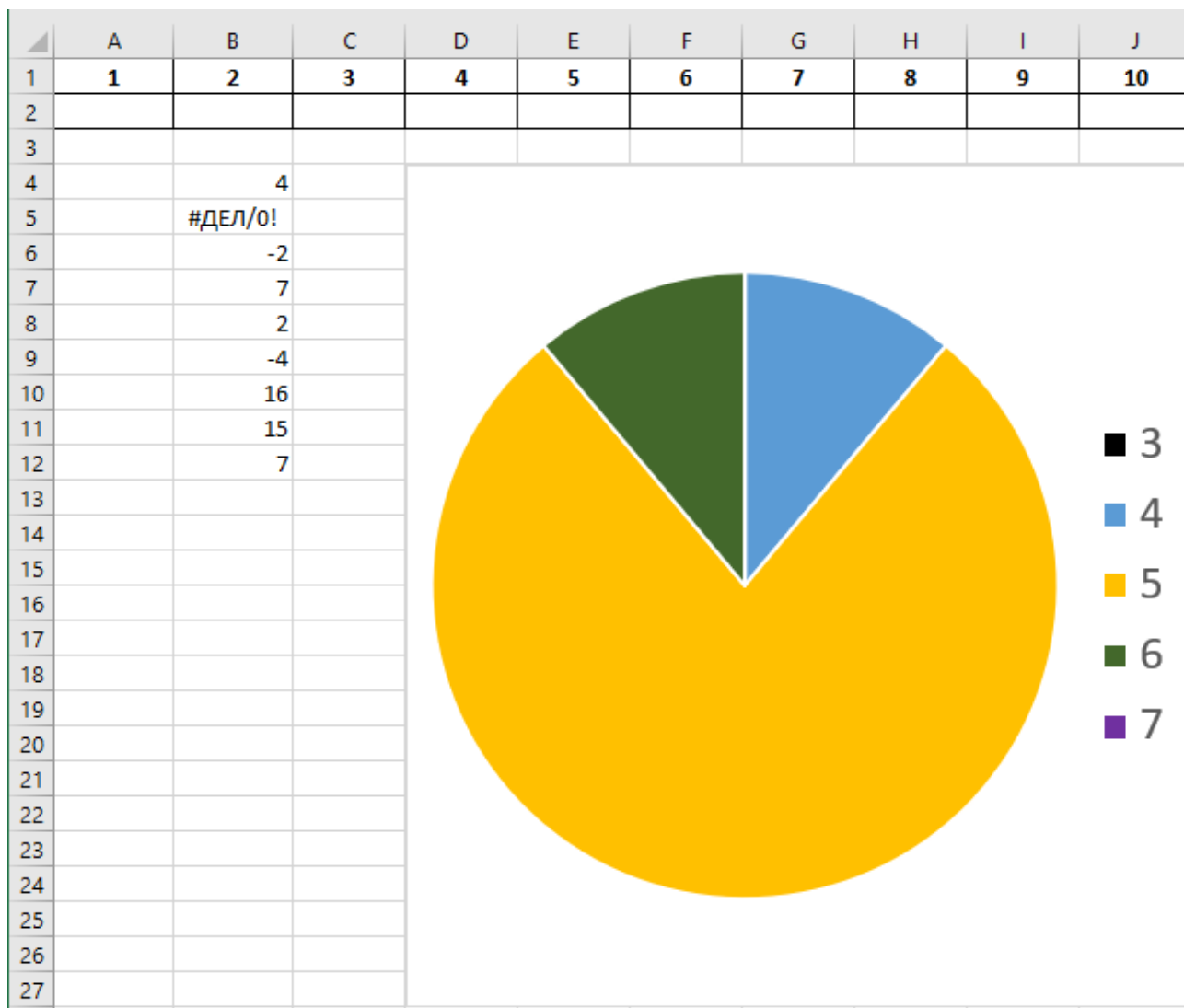


ИНФОРМАТИКА.

ВАРИАНТ 8.

Задача 1 (10 баллов)

В каждой из ячеек A2:J2 находится целое число. Определите их значения, используя круговую диаграмму и значения формул в блоке B4:B12. В формулах используются только ссылки на ячейки из диапазона A2:J2.



Задача усложняется тем, что отображение самих формул изменилось после копирования их в блок A5:A13.



	A	
5	=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J3;"<0")	:
6	=A3*D\$2/(\$F3-G3)	:
7	=\$F\$2+F\$2+\$H3	:
8	=#ССЫЛКА!-E\$2+#ССЫЛКА!	:
9	=ЕСЛИ(A3+D3;1;2)	:
10	=\$A3+A3	:
11	=D3+C3+H3	:
12	=D3+C3*H3	:
13	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:H3);0)-I3	:

Решение:

1. Восстановим формулы в блоке B4:B12 исходя из формул блока A5:A13. Для получения формулы из ячейки A8 «=#ССЫЛКА!-E\$2+#ССЫЛКА!» вспомним, что #ССЫЛКА! – это ссылка на ячейку, вышедшую за диапазон листа. Так как при копировании произошло смещение ссылок на 1 позицию вниз и 1 позицию влево, а также учитывая, что по условию задачи, в формулах используются только ссылки на ячейки из диапазона A2:J2, единственной ссылкой на ячейку способной выйти за диапазон листа является A2.

	A	B
4		=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J2;"<0")
5	=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J3;"<0")	=B2*E\$2/(\$F2-H2)
6	=A3*D\$2/(\$F3-G3)	=\$F\$2+G\$2+\$H2
7	=\$F\$2+F\$2+\$H3	=A2-F\$2+A2
8	=#ССЫЛКА!-E\$2+#ССЫЛКА!	=ЕСЛИ(B2+E2;1;2)
9	=ЕСЛИ(A3+D3;1;2)	=\$A2+B2
10	=\$A3+A3	=E2+D2+I2
11	=D3+C3+H3	=E2+D2*I2
12	=D3+C3*H3	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:I2);0)-J2
13	=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:H3);0)-I3	
14		

2. По круговой диаграмме, которая, в соответствии с легендой, отображает значения категорий 3,4,5,6 и 7, видно, что значения 3 и 7 равны 0, т.е. C2=0 и G2=0. Замечание: на круговой диаграмме отрицательные значения отображаются как положительные.
3. Значение формулы «=СЧЁТЕСЛИ(\$A\$2:\$J2;"<0")» в ячейке B4 равно 4, следовательно в искомом диапазоне имеется 4 отрицательных числа.
4. Значение формулы «=B2*E\$2/(\$F2-H2)» в ячейке B5 равно значению «#ДЕЛ/0!», это означает, что ячейки F2 и H2 равны.



5. Значение формулы «=F\$2+G\$2+\$H2» в ячейке B6 равно -2, следовательно $F2+H2 = -2-G2 = -2-0 = -2$, а так как они равны, то $F2 = -1, H2 = -1$.
6. Значение формулы «=A2-F\$2+A\$2» в ячейке B7 равно 7, следовательно $7 = A2+1+A2$. Откуда $A2 = 6/2 = 3$.
7. Значение формулы «=ЕСЛИ(B2+E2;1;2» в ячейке B8 равно 2, следовательно условие в виде суммы «B2+E2» не выполнено, т.е. $B2+E2 = 0$. Делаем вывод, что значения в ячейках B2 и E2 одинаковые по модулю и различные по знаку.
8. Значение формулы «=\$A2+B2» в ячейке B9 равно -4, следовательно $B2 = -4-A2 = -4-3 = -7$, а в соответствии с 7 пунктом $E2 = 7$.
9. Значение формулы в B10 «=E2+D2+I2» равно 16, а значение формулы в B11 «=E2+D2*I2» равно 15. Получаем систему уравнений
$$\begin{cases} E2 + D2 + I2 = 16 \\ E2 + D2 * I2 = 15 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 7 + D2 + I2 = 16 \\ 7 + D2 * I2 = 15 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} D2 + I2 = 9 \\ D2 * I2 = 8 \end{cases}$$
 Решая систему уравнений, находим $D2 = 1$ и $I2 = 8$.
10. Значение формулы «=ОКРУГЛВВЕРХ(СРЗНАЧ(\$A\$2:I2);0)-J2» в ячейке B12 равно 7, следовательно $J2 = \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(\text{СРЗНАЧ}(\$A\$2:I2);0) - 7 = \text{ОКРУГЛВВЕРХ}(1,111111;0) - 7 = 2-7 = -5$.

Ответ:

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
1	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	3	-7	0	1	7	-1	0	-1	8	-5

Задача 2 (10 баллов)

На столе лежит две кучки драгоценных камней: в одной 12, в другой 8. Гномы ходят по очереди. За один ход можно взять один камень из одной из кучек (по выбору гнома) или взять по одному камню из двух сразу. Кто не может сделать ход (камней не осталось), проигрывает. Кто выигрывает при безошибочной игре – гном, делающий первый ход, или гном, делающий второй ход? Поясните алгоритм графически, используя ориентированные графы и обозначая проигрышные и выигрышные позиции. Напишите на алгоритмическом языке обобщенный алгоритм для любого количества камней.

Решение:

Необходимо использовать стратегию, беря такое количество камней, чтобы в каждой кучке оставалось чётное количество камней. Позиции, где число камней в каждой кучке чётное, будут проигрышными (для того, кто в них оказался), а где хотя бы одна



кучка с нечётным количеством камней — выигрышными. В нашем случае, когда в игре в одной 12, в другой 8 камней, выигрывает второй игрок. Для безошибочной игры, он должен ставить противника в проигрышную позицию, то есть брать столько камней, чтобы осталось чётное количество в каждой кучке.

Приведём стратегию выигрывающего гнома:

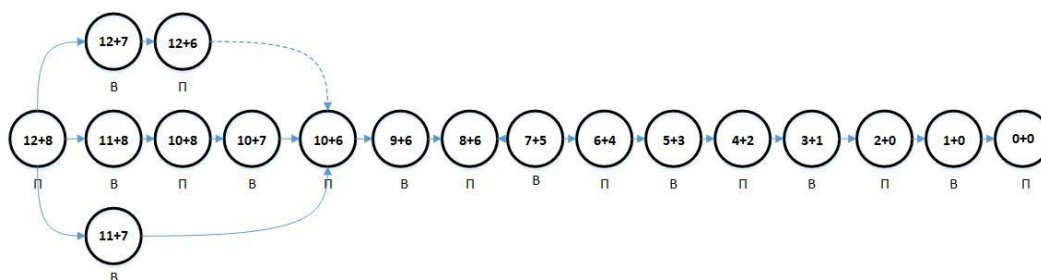
Ход_1: Игрок_1 (игрок делающий ход первым) берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки (в данном случае камней может остаться 11 и 7, 11 и 8, 12 и 7)

Ход_2: Игрок_2 (игрок, делающий ход вторым) берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки, так чтобы на ход противника в каждой кучке оставалось чётное количество камней (в данном случае игрок 2 может свезти все к позиции 10 и 6, 10 и 8, 12 и 6).

Ход_3: Игрок_1 берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки.

Ход_4: Игрок_2 берет 1 камень из любой кучки или по 1 камню из каждой кучки, так чтобы на ход противника в каждой кучке оставалось чётное количество камней. И так далее до Победа Игрок_2. Проиграть невозможно.

Чтобы проанализировать игру, изобразим возможные варианты ходов гномов в виде ориентированного графа. Отметим выигрышные (В) и проигрышные (П) ходы:



Алгоритм для Игрок_2 (обобщенный):

Шаг 1 Игрок_1 взял $m=1$ или $n=1$ или $(m=1$ и $n=1)$ камней



Если (M-m) нечётное (N-n) чётное

Шаг 2 Игрок_2 взял m=1 камень, так чтобы (M-m) кратно 2

Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.

Если (N-n) нечётное (M-m) чётное

Шаг 2 Игрок_2 взял n=1 камень, так чтобы (N-n) кратно 2

Если (N-n) нечётное (M-m) нечётное

Шаг 2 Игрок_2 взял m=1 и n=1 камни, так чтобы (M-m) и (N-n) кратно 2

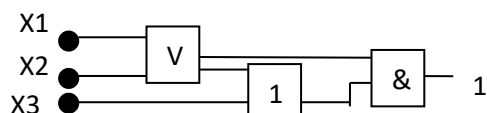
Если Остаток = 0 – значит СТОП_Выиграл.

Алгоритм подходит в общем случае, когда и M и N четны.

Задача 3 (10 баллов)

Дана логическая схема. Найти все наборы, при которых выражение, записанное в схеме, принимает значение истина. Подставить i-2 наборы значений из таблицы истинности в логическое выражение для определения, чему равно результирующее выражение. В ответе указать, чему будет равен результирующий столбец.

Логическая схема:



Выражение:

$$x1 \leftrightarrow x2 \& \bar{x}3 \oplus x1$$

Где $\&$ - это конъюнкция

1 - это исключающее или

V - это дизъюнкция

Решение:

Каждый i-ый набор -это тот, при котором выражение, записанное с помощью логической схемы дает значение, указанное по условию задачи (истина). В условии сказано подставить i-2 наборы, это значит, что необходимо подставить 1, 3 и 5 наборы, т.к. 3, 5 и 7 дали в результирующем столбце «истина».

X1	x2	x3	$x1Vx2$	$x1Vx2 \oplus x3$	$x1Vx2 \oplus x3 \& x1Vx2$
0	0	0	0	0	0



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

$$x1 \leftrightarrow x2 \& \bar{x}3 \oplus x1$$

x1	x2	x3	$\bar{x}3$	$x2 \wedge \bar{x}3$	$x1 \leftrightarrow x2 \& \bar{x}3$	$x1 \leftrightarrow x2 \& \bar{x}3 \oplus x1$
0	0	0	1	0	1	1
0	1	0	1	1	0	0
1	0	0	1	0	0	1

Ответ. 101

Задача 4.

Ваня решает задачу по обработке изображений. На первом рисунке представлено цветное изображение, пиксели которого закодированы с помощью цветовой модели RGB. Известно, что в исходном изображении в каждом канале или максимальная, или минимальная яркости. На втором рисунке представлено обработанное изображение. Ване необходимо понять, как именно было обработано изображение на первом рисунке, чтобы получилось изображение на втором рисунке. Запишите, в чем именно заключался алгоритм обработки. Схематически укажите на первом и втором рисунках значения яркости в RGB и HEX форматах.

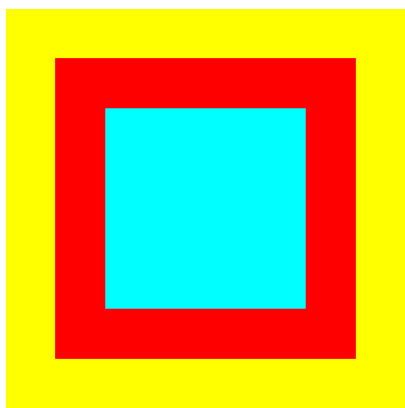


Рисунок 1

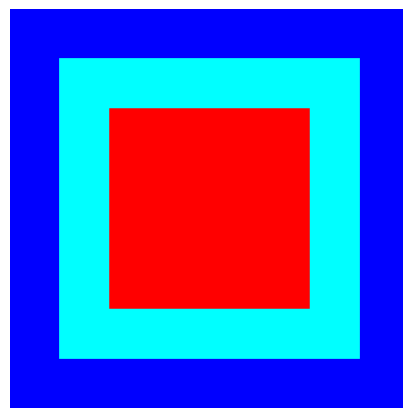


Рисунок 2

Решение:

Как мы видим, в обработанном изображении красный цвет стал голубым. Получается, что после обработки, яркости красной составляющей приняли нулевые значения, а яркости зелёной и синей приняли значение 255. Делаем предположение, что была произведена инверсия изображения по трем каналам RGB, то есть алгоритм обработки выглядит следующим образом:

$$Y_R = 255 - Y_R$$

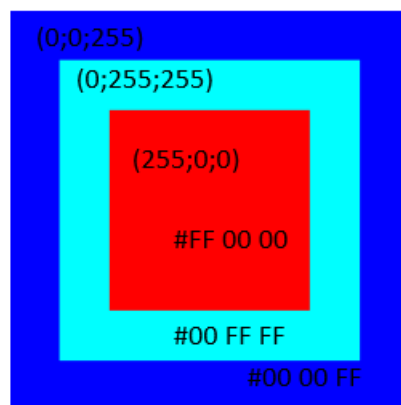
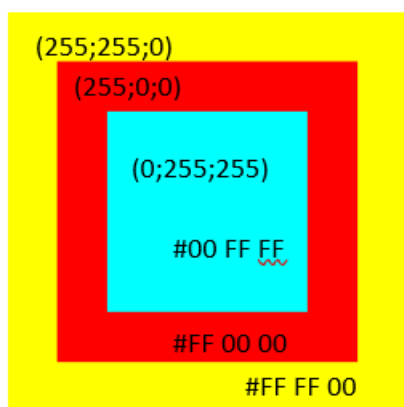
$$Y_G = 255 - Y_G$$

$$Y_B = 255 - Y_B$$

Жёлтый цвет стал синим, то есть яркости красной и зелёной составляющих приняли нулевые значения, а яркости синей составляющей приняли значение 255.

Голубой цвет стал красным, то есть яркости зелёной и синей составляющих приняли нулевые значения, а яркости красной составляющей приняли значение 255.

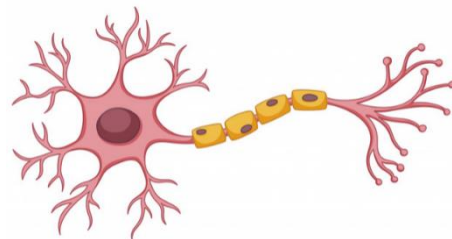
Далее укажем на рисунках значения яркости в RGB и HEX формате



Задача 5.

ОТКРЫТИЯ АРКТИКИ

Однажды после очередной экспедиции в Арктику ученые университета привезли образец льдины, добытый из глубин арктических пластов. При исследовании его в лаборатории химии они обнаружили новые клетки красного цвета.



Клетка сама по себе ничего не делала, и ученые уже расстроились, но однажды очень жарким летом, сломались кондиционеры в лаборатории, и клетка проснулась. За ночь клетка размножилась и стала похожа на дерево, состоящее из соединительных каналов и N прикрепленных к ним таких же клеток, из которых R красные, а остальные зеленые. Позже, выяснилось, что новые клетки тоже размножаются, и каждую



Помогите, ученым написать программу, определяющую, сколько красных и сколько зеленых клеток будет в получившемся дереве через D дней.

Получите ответ по модулю 1 000 000 007.

Входные данные. Три целых числа разделенных пробелом N, R и D, где N – количество клеток, которые появляются после первого дня. R – Количество красных клеток и D – количество дней.

Результат должен содержать два числа через пробел — количество красных и зеленых яиц за D дней, по модулю 1 000 000 007.

Несмотря на то, что в вашем задании указаны достаточно малые значения, ваша программа должна выполняться и для больших входных значений.

Пример:

Ввод:	Результат:
5 2 2	4 9
Пояснение	
После первого дня будет 2 красные клетки и 3 зеленых. Дерево может выглядеть так.	
Через два дня дерево клеток будет выглядеть уже так. Числа на клетке обозначают: через сколько дней она появилась.	



Исходные данные:

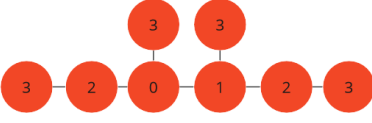
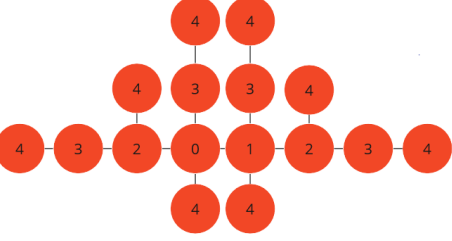
8 5 5

Решение:

Итак, у нас есть дерево с клетками, из которых R красных, а остальные (N - R) зеленые. Каждую ночь все красные клетки размножаются в новое дерево такого же размера, как и первое, а затем все красные клетки в этом новом дереве также размножаются в новое дерево и так далее.

Мы хотим найти количество красных и зеленых клеток через D дней.

Рассмотрим процесс размножения для красных клеток, если у нас каждую ночь рождается новая красная клетка.

После 1 дня		$2 = 2^1$
После 2 дня		$4 = 2^2$
После 3 дня		$8 = 2^3$
После 4 дня		$16 = 2^4$

Как можно заметить, что количество красных клеток будет равно их заданному количеству в степени равной заданному дню. Для зеленых клеток ситуация подобная. Проблема заключается в возрастании чисел и вычислении степени.

Для нахождения красных клеток через D дней, определим функцию `pow(base, exp)` которая используется для быстрого возведения числа `base` в степень `exp` по модулю `MOD`. Она также использует рекурсию, чтобы разбить вычисление степени на более мелкие шаги. В алгоритме используется взятие остатка от деления (`mod`), чтобы эффективно работать с большими числами и избегать переполнения.

Для нахождения зеленых клеток используется подобный рекурсивный алгоритм.



От участников требуется показать навыки реализации алгоритма быстрого возведения в степень.

Реализация на C++

```
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
#include <cstdio>
#include <iostream>
#define MOD 1000000007

using namespace std;

typedef long long ll;

ll count(ll base, int d) {
    if (d == 0)
        return 1;
    if (d % 2 == 0)
        return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD;
    return (count((base * base) % MOD, d / 2) * (1 + base)) % MOD;
}

ll pow(ll base, int exp) {
    if (exp == 0)
        return 1;
    if (exp & 1)
        return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD;
    return pow((base * base) % MOD, exp / 2);
}

int main() {
    ll N, R, D;
```



```
cin >> N >> R >> D;
ll totalR = pow(R, D);
ll totalZ = (count(R, D - 1) * (N - R)) % MOD;
printf("%lld %lld\n", totalR, totalZ);
return 0;
}
```

Реализация на Python

MOD = 1000000007

```
def count(base, d):
    if d == 0:
        return 1
    if d % 2 == 0:
        return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD
    return (count((base * base) % MOD, d // 2) * (1 + base)) % MOD
```

```
def pow(base, exp):
    if exp == 0:
        return 1
    if exp & 1:
        return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD
    return pow((base * base) % MOD, exp // 2)
```

```
N, R, D = map(int, input().split())
totalR = pow(R, D)
totalZ = (count(R, D - 1) * (N - R)) % MOD
print(totalR, totalZ)
```



Демонстрация C++

```
Granit2024.cpp  X
Granit2024      (Глобальная область)  count(ll base, int d)
4  #define MOD 1000000007
5
6
7  using namespace std;
8
9  typedef long long ll;
10
11
12 ll count(ll base, int d) {
13     if (d == 0)
14         return 1;
15     if (d % 2 == 0)
16         return (1 + base * count(base, d - 1)) % MOD;
17     return (count((base * base) % MOD, d / 2) * (1 + base)) % MOD;
18 }
19
20 ll pow(ll base, int exp) {
21     if (exp == 0)
22         return 1;
23     if (exp & 1)
24         return (base * pow(base, exp - 1)) % MOD;
25     return pow((base * base) % MOD, exp / 2);
26 }
27
28 int main() {
29     ll N, R, D;
30     cin >> N >> R >> D;
31     ll totalR = pow(R, D);
32     ll totalZ = (count(R, D - 1) + (N - R)) % MOD;
33     cout << totalR << " " << totalZ << endl;
34     return 0;
35 }
```

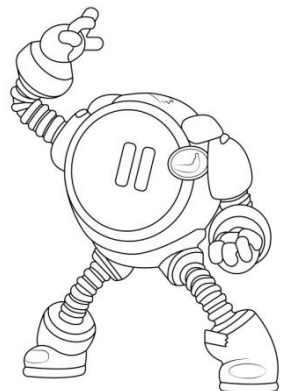
```
Консоль отладки Microsoft V  X
8 5 5
3125 2343
```

Ответ: 3125 2343

Задача 6.

СОРЕВНОВАНИЯ ПО РОБОТОТЕХНИКЕ

В соревнование участвуют роботы квадратной формы, которые могут двигаться только в четырех направлениях параллельно сторонам трассы. На одном из этапов соревнований робот располагается на стартовой дорожке слева. Он должен заехать на трассу с левого края, пересечь лабиринт (не обязательно по кратчайшему пути) и выйти через правый край, чтобы попасть на финишную дорожку. Победителем становится участник с самым большим роботом (т.е. роботом с самой большой квадратной формой), который выполнит задание.



Организаторы хотят проверить трассу непосредственно перед соревнованием и выяснить размер роботов, которых нужно будет построить для соревнований. Напишите программу, которая, зная планировку трассы, вычисляла, какой должна быть максимальная длина стороны робота.



- « . » обозначает пустую ячейку, по которой может двигаться робот,
- « # » обозначает занятую ячейку - стену.

Результат должен содержать одно целое число – максимальную длину стороны робота, такую, что робот такого размера может преодолеть трассу.

Пример:

Исходные данные:



14 23

```
#####
#.#.....#...#.....
.#....#....#.....
##.....#.....
.....#.....
.....#...#.....
...#.....##.....#...
.#.##.....
.....#.....#...
.....#.#.#.....#...##..
#.#.....#.....
...#.#.....##.....
#####
```

Решение:

Поиск максимального размера робота для прохода по трассе использует подход основанный на бинарном поиске и поиске в глубину (DFS).

В начале программы определяются несколько глобальных переменных, таких как размеры карты **n** и **m**, размер квадрата **a**, массивы для отслеживания пути **track**, массив для хранения значений префиксных сумм **take_dp** и массив для отслеживания посещенных клеток **visited**.

Функция **free_square** проверяет, можно ли разместить квадрат с верхним левым углом в клетке **(i, j)** и размером **a**. Она также проверяет, что внутри этого квадрата нет препятствий.

Функция **dfs** выполняет поиск в глубину для обхода клеток карты. Она проверяет соседние клетки и вызывает себя рекурсивно, если они доступны.

Функция **binary_search** используется для выполнения бинарного поиска максимального размера квадрата. Она вызывает функцию **dfs** для обхода клеток карты и проверяет, можно ли достичь правой границы с использованием найденного размера квадрата.



В функции **main** происходит чтение входных данных, инициализация массивов **track** и таблицы префиксных сумм **take_dp**, которая показывает, сколько занятых клеток в прямоугольнике с углами $(0,0)$ и (i,j) .

После заполнения таблицы **take_dp** для каждой клетки трассы вычисляется значение, на основе которого определяется, является ли клетка доступной. Когда все доступные клетки найдены, выполняется поиск в глубину по доступным клеткам начиная с клеток всего левого столбца. Если поиск в глубину достигает клеток правого столбца, то размер стороны квадрата подходит для работы.

Реализация на C++

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <set>
#include <tuple>

using namespace std;

int n, m, a;
char Track[502][502];
int TakeDp[502][502];
bool Visited[502][502];

// В прямоугольнике с углами (I, J) и (I+a-1, J+a-1) нет занятой ячейки '#'
bool freeSquare(int I, int J) {
    if (I + (a - 1) > n) {
        return false;
    }
    int I2 = I + a - 1;
    int J2 = min(J + a - 1, m);
    if (TakeDp[I2][J2] - TakeDp[I - 1][J2] - TakeDp[I2][J - 1] + TakeDp[I - 1][J - 1] > 0) {
        return false;
    }
}
```



```
return true;
}

void dfs(int I, int J) {
    if (Visited[I][J + 1] == 0 && freeSquare(I, J + 1) == true) {
        Visited[I][J + 1] = 1;
        dfs(I, J + 1);
    }
    if (Visited[I][J - 1] == 0 && freeSquare(I, J - 1) == true) {
        Visited[I][J - 1] = 1;
        dfs(I, J - 1);
    }
    if (Visited[I - 1][J] == 0 && freeSquare(I - 1, J) == true) {
        Visited[I - 1][J] = 1;
        dfs(I - 1, J);
    }
    if (Visited[I + 1][J] == 0 && freeSquare(I + 1, J) == true) {
        Visited[I + 1][J] = 1;
        dfs(I + 1, J);
    }
}

bool binarySearch() {
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (freeSquare(i, 1) == true && Visited[i][1] == 0) {
            Visited[i][1] = 1;
            dfs(i, 1);
        }
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (freeSquare(i, m) == true && Visited[i][m] == 1) {
            return true;
        }
    }
}
```



```
return false;
}

int main() {
    int T;
    cin >> T;
    for (int t = 0; t < T; t++) {
        cin >> n >> m;

        for (int i = 0; i <= n + 1; i++) {
            for (int j = 0; j <= m + 1; j++) {
                Track[i][j] = '.'; // Вокруг дорожки добавляется рамка из свободных ячеек («.»)
                TakeDp[i][j] = 0;
                Visited[i][j] = 1;
            }
        }

        for (int i = 1; i <= n; i++) {
            for (int j = 1; j <= m; j++) {
                cin >> Track[i][j];
            }
        }

        for (int i = 1; i <= n; i++) {
            for (int j = 1; j <= m; j++) {
                TakeDp[i][j] = TakeDp[i - 1][j] + TakeDp[i][j - 1] - TakeDp[i - 1][j - 1];
                if (Track[i][j] == '#') {
                    TakeDp[i][j]++;
                }
            }
        }
    }

    int left = 0, right = n, middle;
    while (right - left > 1) {
```



```
middle = (left + right) / 2;
a = middle;

for (int i = 1; i <= n; i++) {
    for (int j = 1; j <= m; j++) {
        Visited[i][j] = 0;
    }
}

if (binarySearch()) {
    left = middle;
}
else {
    right = middle;
}
}

cout << left << endl;
}
return 0;
}
```

Реализация на Python

```
n, m, a = 0, 0, 0
track = [['' for _ in range(502)] for _ in range(502)]
take_dp = [['0 for _ in range(502)] for _ in range(502)]
visited = [['False for _ in range(502)] for _ in range(502)]

def free_square(i: int, j: int) -> bool:
    global n, m, a, take_dp
    if i + (a - 1) > n:
        return False
    i2 = i + a - 1
```



```
j2 = min(j + a - 1, m)
if take_dp[i2][j2] - take_dp[i - 1][j2] - take_dp[i2][j - 1] + take_dp[i - 1][j - 1] > 0:
    return False
return True
```

```
def dfs(i: int, j: int) -> None:
    global visited
    if j + 1 <= m and not visited[i][j + 1] and free_square(i, j + 1):
        visited[i][j + 1] = True
        dfs(i, j + 1)
    if j - 1 >= 1 and not visited[i][j - 1] and free_square(i, j - 1):
        visited[i][j - 1] = True
        dfs(i, j - 1)
    if i - 1 >= 1 and not visited[i - 1][j] and free_square(i - 1, j):
        visited[i - 1][j] = True
        dfs(i - 1, j)
    if i + 1 <= n and not visited[i + 1][j] and free_square(i + 1, j):
        visited[i + 1][j] = True
        dfs(i + 1, j)
```

```
def binary_search() -> bool:
    global n, m, a, visited
    for i in range(1, n + 1):
        if free_square(i, 1) and not visited[i][1]:
            visited[i][1] = True
            dfs(i, 1)
    for i in range(1, n + 1):
        if free_square(i, m) and visited[i][m]:
            return True
    return False
```

```
def main():
    global n, m, a, track, take_dp, visited
    n, m = map(int, input().split())
```



```
for i in range(n + 2):
    for j in range(m + 2):
        track[i][j] = '.'
        take_dp[i][j] = 0
        visited[i][j] = False

for i in range(1, n + 1):
    row = input()
    for j in range(1, m + 1):
        track[i][j] = row[j - 1]

for i in range(1, n + 1):
    for j in range(1, m + 1):
        take_dp[i][j] = take_dp[i - 1][j] + take_dp[i][j - 1] - take_dp[i - 1][j - 1]
        if track[i][j] == '#':
            take_dp[i][j] += 1

left, right = 0, n
while right - left > 1:
    middle = (left + right) // 2
    a = middle

for i in range(1, n + 1):
    for j in range(1, m + 1):
        visited[i][j] = False

if binary_search():
    left = middle
else:
    right = middle

print(left)
```



```
if __name__ == "__main__":
```

```
    main()
```

Демонстрация на C++

The screenshot shows a C++ IDE with a file named Granit2024.cpp. The code defines a `binarySearch()` function and a `main()` function. The `main()` function reads input `n` and `m`, and then iterates over a grid of size `(n+1) x (m+1)`. The `binarySearch()` function is a recursive function that checks if a square of size `1 x 1` is free and not visited.

```
46 bool binarySearch() {
47     for (int i = 1; i <= n; i++) {
48         if (freeSquare(i, 1) == true && Visited[i][1] == 0) {
49             Visited[i][1] = 1;
50             dfs(i, 1);
51         }
52     }
53     for (int i = 1; i <= n; i++) {
54         if (freeSquare(i, m) == true && Visited[i][m] == 0) {
55             return true;
56         }
57     }
58     return false;
59 }
60
61 int main() {
62     cin >> n >> m;
63
64     for (int i = 0; i <= n + 1; i++) {
65         for (int j = 0; j <= m + 1; j++) {
66             Track[i][j] = '.'; // Вокруг дорожки добавляется рамка из свободных ячеек («.»)
67             TakeDp[i][j] = 0;
68             Visited[i][j] = 1;
69         }
70     }
71
72     for (int i = 1; i <= n; i++) {
73         for (int j = 1; j <= m; j++) {
74             cin >> Track[i][j];
75         }
76     }
77 }
```

The debug console shows the output of the program, which is a grid of characters. The first line of the output is "14 23", followed by a grid of characters. The grid is 14 rows by 23 columns. The first row is "#####", the second row is "#.#.....#.....", the third row is ".#.....#.....", the fourth row is "##.....#.....", the fifth row is ".....#.....", the sixth row is ".....#.....", the seventh row is "...#.....##.....", the eighth row is ".#.#.....#.....", the ninth row is "...#.....##.....", the tenth row is "#####", the eleventh row is "2", the twelfth row is "E:\CPP\Granit2024\Granit2024\x64\Debug\G", the thirteenth row is "дом 0.", and the fourteenth row is "Нажмите любую клавишу, чтобы закрыть это".

Ответ: 2