

**Отборочный (заочный) онлайн-этап академического соревнования Олимпиады школьников  
«Шаг в будущее» по программированию «Профессор Лебедев»  
(общеобразовательный предмет информатика), осень 2020 год**

**11 класс**

**Вариант 2**

**Задача 1 (8 баллов)**

Условие

Для  $N$  (от 1 до 100) заданных натуральных чисел (каждое не превышает 1 000 000 000) определить, какое из них требуется изменить на наименьшее значение, чтобы оно делилось без остатка на заданный делитель (не превышает 1 000 000).

Входные данные: в первой строке - делитель. Во второй строке - число  $N$ , затем  $N$  строк с заданными числами, записанными по одному в строке.

Выходные данные: через пробел вывести номер искомого числа и значение, на которое требуется его изменить. Числа нумеровать с единицы. Если существует несколько чисел, которые требуется изменить на одно и то же значение - вывести последнее из них.

**Пример**

Ввод	Вывод
5 2 13 12	2 2
7 3 17 139 5	2 1

**Проверочные тесты**

Входные данные	Ожидаемый результат
5 2 13 12	2 2
7 3 17 139 5	2 1
10 1	1 1

1001	
10 1 999	1 1
5 2 10 20	2 0
20 10 111 112 113 114 115 116 126 136 137 138	10 2
20 10 111 112 113 114 115 116 126 136 18 138	10 2

### Пример решения

```
d = int(input())
n = int(input())
i = 1
minVal = -1
minI = 0
for _ in range(n):
    a = int(input())
    a = min(a % d, (d - a % d) % d)
    if minVal == -1 or a <= minVal:
        minVal = a
        minI = i
    i += 1
print(minI, minVal)
```

**Задача 2 (12 баллов)**

## Условие

Для двух заданных больших натуральных чисел (количество цифр в каждом числе не превышает 200) определить, делится ли их сумма на 15, и остаток от деления.

Входные данные: 2 числа, записанных по одному в строке.

Выходные данные: число 0, если сумма делится на 15 без остатка, и остаток в ином случае.

**Пример**

Ввод	Вывод
88888888888888888879 111111111111111111111	0
987 11	8

**Проверочные тесты**

Входные данные	Ожидаемый результат
88888888888888888879 111111111111111111111	0
987 11	8
1 1	2
121 2120 878 7870	0
121 2120 878 7870	8
100 00 800	0
999 999 99989	13

### Пример решения

```
#include <iostream>
#include <iomanip>
#include <vector>
#include <map>
#include <set>
#include <stack>
#include <cmath>
#include <algorithm>
#include <string>
#include <queue>

using namespace std;

int main()
{
    string str;
    int a = 0;
    char arr[2], d = 0;
    bool b = false;
    for (int i = 0; i < 2; i++) {
        cin >> str;
        for (int j = 0; j < str.size(); j++) {
            arr[i] = str[j] - '0';
            a += arr[i];
        }
    }
    d = a % 3;
    a = a - d;
    while ((arr[0] + arr[1] - d) % 5 != 0)
        d += 3;
    cout << + d;

    //system("pause");
    return 0;
}
```

### Задача 3 (16 баллов)

#### Условие

Прямоугольный лист бумаги сложили вчетверо: сначала пополам по горизонтали слева направо, затем - по вертикали сверху вниз. После этого в нём проделали несколько отверстий.

Требуется восстановить вид листа после того, как его развернули обратно.

Входные данные: в первой строке - 2 натуральных числа N и M (каждое в диапазоне от 2 до 20), записанных через пробел. N - количество строк в описании сложенного листа, M - количество столбцов в описании сложенного листа. Далее - N строк по M символов, описывающих вид сложенного листа. Символом + обозначается участок листа без отверстия, пробелом - с отверстием.

Выходные данные: 2\*N строк по 2\*M столбцов, соответствующих развернутому листу.

**Пример**

Ввод	Выход
4 5	++++++
+++++	+++ ++ +++
+ +	+ ++ +
+ +++	++++++
+++++	++++++
	+ ++ +
	+++ ++ +++
	++++++

**Проверочные тесты**

Входные данные	Ожидаемый результат
4 5 +++++ + + + +++ +++++	++++++ +++ ++ +++ + ++ + ++++++ ++++++ + ++ + +++ ++ +++ ++++++
2 2 ++ ++	++++ ++++ ++++ ++++
10 10 ++++++ + + + ++ + +++ ++++++ ++++++ +++++ + +++ + + + ++++++	++++++++++++++++++++ + ++ + + ++++++ + + ++++++ + ++++++ ++++++ ++ ++ +++ ++ ++ ++ + ++ + ++++++ ++++++ + ++ + ++ ++ ++ ++ ++ +++ ++++++ ++++++ + ++++++ + + +++++ + + ++ + ++++++

3 4	++++++ + +++++ +
5 3	++++++ + +++++ + + + + + + + + + +

### Пример решения

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <string>

using namespace std;

int main()
{
    int a, s, d, f, k, temp;
    cin >> a >> s;
    string ch;
    vector<vector<char>> c(a, vector<char>(s));
    getline(cin, ch);
    for (int i = 0; i < a; i++)
    {
        getline(cin, ch);

        for (int j = 0; j < s; j++)
        {
            c[i][j] = ch[j];
        }
    }
    for (int i = a - 1; i >= 0; i--)
    {
        for (int j = s - 1; j >= 0; j--)
        {
            cout << c[i][j];
        }
        for (int j = 0; j < s; j++)
        {
            cout << c[i][j];
        }
    }
    cout << endl;
}
```

```

    }
    for (int i = 0; i < a; i++)
    {
        for (int j = s - 1; j >= 0; j--)
        {
            cout << c[i][j];
        }
        for (int j = 0; j < s; j++)
        {
            cout << c[i][j];
        }
        cout << endl;
    }
    return 0;
}

```

#### **Задача 4 (20 баллов)**

##### **Условие**

Начинающий программист Петя решил написать свою первую компьютерную 3D-игру. По его задумке, ландшафт игрового мира хранится следующим образом: каждый высотный элемент представляет собой вертикальный отрезок с известными координатами в двумерном пространстве и высотой. Начала всех отрезков имеют нулевую Z-координату. Кроме того, все отрезки "растут" вверх, то есть абсцисса и ордината концов каждого отрезка совпадают, а z-координата верхнего конца равна высоте.

Вам требуется определить по заданному ландшафту и положению наблюдателя самый высокий объект, который виден наблюдателю (не заслоняется полностью другими объектами).

Входные данные: в первой строке - вещественные координаты "точечного" наблюдателя x, y, z, записанные через пробел. Во второй строке - натуральное число K от 1 до 100, соответствующее количеству объектов ландшафта. Далее - K строк, содержащих по 3 вещественных числа, записанных через пробел. В каждой строке числа идут в следующем порядке: x-координата объекта ландшафта, затем соответствующая y-координата, затем высота.

Выходные данные: Номер самого высокого объекта, видимого наблюдателю (считать, что объекты нумеруются по порядку с единицы).

##### **Пример**

Ввод	Вывод
1 0 0 2 0 1 2 2 1 1	1
0.5 0.5 1 3 2 2 4 1 1 3 0 1 2	2

Примечание: наблюдатель имеет обзор во все стороны из указанной точки на неограниченное расстояние, его видимость ограничена только отрезками, заслоняющими другие.

### Проверочные тесты

Входные данные	Ожидаемый результат
1 0 0 2 0 1 2 2 1 1	1
0.5 0.5 1 3 2 2 4 1 1 3 0 1 2	2
1 1 1 4 2 2 2 4 4 10 10 10 100 100 100 200	3
0 0 0 1 1 1 0.01	1
-0.1 -0.1 0.1 6 -0.1 100 1 -0.1 200 100 -0.1 300 150 100 -0.1 1 200 -0.1 101 300 -0.1 150	5

### Пример решения

```
#include <iostream>
#include <cmath>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <string>
using namespace std;

int main()
{
    double x, y, z, x_cur, y_cur, z_cur;
    cin >> x >> y >> z;
    int n, pos;
    cin >> n;
    double tgz = -10000000;
```

```

double tgx, tgy;
for (int i = 0; i < n; i++)
{
    cin >> x_cur >> y_cur >> z_cur;
    if (sqrt((x - x_cur)*(x - x_cur) + (y - y_cur)*(y - y_cur)) / (z - z_cur) > tgz)
    {
        tgz = sqrt((x - x_cur)*(x - x_cur) + (y - y_cur)*(y - y_cur)) / (z - z_cur);
        pos = i+1;
        tgy = y_cur;
        tgx = x_cur;

    }
    else if ((sqrt((x - x_cur)*(x - x_cur) + (y - y_cur)*(y - y_cur)) / (z - z_cur) == tgz) and (((tgx - x > 0) and (x_cur - x > 0)) or ((tgx - x < 0) and (x_cur - x < 0))) and (((tgy - y > 0) and (y_cur - y > 0)) or ((tgy - y < 0) and (y_cur - y < 0))) and (((x-tgx) / (y-tgy) == 0 ? 0 : y-tgy) == (x-x_cur) / (y-y_cur == 0 ? 0 : y-y_cur))) and ((sqrt((x - x_cur)*(x - x_cur) + (y - y_cur)*(y - y_cur)) < sqrt((x - tgx)*(x - tgx) + (y - tgy)*(y - tgy))))))
    {
        tgz = sqrt((x - x_cur)*(x - x_cur) + (y - y_cur)*(y - y_cur)) / (z - z_cur);
        tgx = x_cur;
        tgy = y_cur;
        pos = i+1;
    }
}
cout << pos;
return 0;
}

```

### Задача 5 (20 баллов)

#### Условие

Префиксными кодами называются такие коды, в которых ни одна более короткая комбинация не является началом более длинной комбинации. В частности, двоичные префиксные коды используются в алгоритмах сжатия информации.

Требуется составить программу, которая по заданной кодовой таблице определит, является ли он префиксным, и если является - выведет декодированное сообщение.

Входные данные: в первой строке - натуральное число N (не превышающее 60), описывающее число существующих кодов. Далее идёт N строк в формате "символ" (без кавычек), затем пробел, затем запись кода, состоящая из цифр 0 и 1. Далее идёт строка с закодированным сообщением. Символами могут являться строчные и заглавные латинские буквы, а также цифры.

Выходные данные: если код является префиксным, то в первой строке - слово YES, а во второй - декодированное сообщение. Если код не является префиксным, то в одной строке следует вывести NO и через пробел номер первого кода, нарушающего условие префиксности (являющегося префиксом другого кода). Коды нумеруются с единицы.



**Пример**

Ввод	Выход
5 a 1 B 001 m 000 n 010 u 011 00110110001010	YES Bauman
3 E 0 S 1 Y 01 0101	NO 1

**Проверочные тесты**

Входные данные	Ожидаемый результат
5 a 1 B 001 m 000 n 010 u 011 00110110001010	YES Bauman
3 E 0 S 1 Y 01 0101	NO 1
1 K 000 000000	YES KK
10 v 00 n 01 i 100 u 101 e 1100 r 1101 s 11100 t 11101 y 11110 ! 11111 1010110000110011011110010011101111011111	YES university!

10 a 0000 b 0001 c 0010 d 0011 e 0100 f 0101 g 010 h 0111 j 1000 k 100	NO 7
--	------

### Пример решения

```
#include<bits/stdc++.h>

#define pb push_back
#define X first
#define Y second
#define endl '\n'
#define int long long

using namespace std;

const int P = 7, MOD = 1e9 + 7;

int p_pow[1000010];

signed main() {
    ios_base::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0), cout.tie(0);
    p_pow[0] = 1;
    for (int i = 0; i < 1e6 + 5; ++i) {
        p_pow[i + 1] = (p_pow[i] * P) % MOD;
    }
    int n;
    cin >> n;
    vector<vector<int>> hs(n);
    map<int, char> mp;
    for(int j = 0; j < n; ++j) {
        char ch;
        string s;
        cin >> ch >> s;
        int h = 0;
        for(int i = 0; i < s.size(); ++i) {
            h = (h + (s[i] - '0' + 1) * p_pow[i] % MOD) % MOD;
            hs[j].pb(h);
        }
        mp[h] = ch;
    }
    string s;
    cin >> s;
    for(int i = 0; i < n; ++i) {
```

```

        for(int j = 0; j < n; ++j) {
            if (i != j && hs[j].size() >= hs[i].size() &&
hs[j][hs[i].size() - 1] == hs[i].back()) {
                cout << "NO " << i + 1;
                return 0;
            }
        }
        cout << "YES\n";
    int po = 0;
    int h = 0;
    for(int i = 0; i < s.size(); ++i) {
        h = (h + (s[i] - '0' + 1) * p_pow[po] % MOD) % MOD;
        po++;
        if (mp.find(h) != mp.end()) {
            cout << mp[h];
            po = 0;
            h = 0;
        }
    }
}
}

```

### **Задача 6 Ситуационная задача (24 балла)**

#### **Условие**

Компьютерные программы на основе "искусственного интеллекта" для игр в шахматы и шашки показывают улучшение результатов каждый год. Для этого им требуется быстро и качественно распознавать различные ситуации, возникающие на игровой доске.

Вам требуется написать программу, которая для заданных позиций шашечной партии и цвета, чей ход - очередной, определит, какая из шашек может побить (взять) наибольшее число шашек противника.

Правила взятия (ударного хода) следующие. Ударный ход - перемещение шашки на два поля вперед или назад по диагонали, через шашку противника. Шашка при своем ходе обязана побить (взять) шашку противника, если та находится на соседнем (по диагонали) поле и если следующее за ней поле свободно. Берущая шашка становится на это свободное поле, перескакивая через вражескую шашку, которая снимается с доски. Взятие может совершаться не только вперед, но и назад.

Если после взятия одной шашки оказывается возможным побить еще одну шашку противника, взятие продолжается, то есть в один прием (за один ход) шашка должна побить столько шашек соперника, сколько их стоит на ее пути.

При возможности взятия в разных направлениях выбор, вне зависимости от количества или качества снимаемых шашек, предоставляется берущему игроку.

Запрещается при взятии перескакивать более одного раза бьющей шашкой через одну и ту же шашку соперника (а вот на свободное поле наступать несколько раз разрешается).

В рамках данной задачи считать, что дамок (шашек, получивших в ходе игры возможность перемещаться на произвольное количество полей) на доске нет.

Входные данные: в первой строке записано число N (от 1 до 10) - число позиций, которые нужно проверить. Далее идёт N описаний позиций в следующем формате: каждая позиция - одна строка с буквой В или W, обозначающей цвет, который ходит следующим, и далее 8 строк по 8 символов, которыми могут быть буквы В, W и точка. W соответствует белой шашке, В - чёрной, точка - свободной клетке.

Выходные данные: N строк с указанием клетки, в которой находится шашка, способная взять наибольшее число шашек противника в соответствующей позиции. Клетку необходимо указать двумя символами: буквой, соответствующей вертикали поля, и цифрой, соответствующей горизонтали поля. Во всех позициях вертикали обозначаются слева направо заглавными латинскими буквами от A до H, а горизонтали нумеруются снизу вверх цифрами от 1 до 8.

### Пример

Вход	Выход
1 W .B.B.B.B B.B.B.B. ...B.B.B ..B..... ...W.... W...W.W. .W.W.W.W W.W.W.W.	D4

### Проверочные тесты

Входные данные	Ожидаемый результат
1 W .B.B.B.B B.B.B.B. ...B.B.B ..B..... ...W.... W...W.W. .W.W.W.W W.W.W.W.	D4
1 B ..... .B..... ..W.... ..... ..... ..... .....	B7

1 B ..... ..... ..... ..... .W..... B..... ...W.... ....B...	E1
2 W .....B. ....W.. .B..... ...W.... ..... ..... ..... ..... B .....B.. ....W.. .B..... ..W..... ..... ....W.W. ..... .....	D5 B6
1 W .B..... B.B.B.B. ...B...B .B..... ...W.B.. W...W.W. .W.W.W.W W.W.W.W.	D4

### Пример решения

```
N = int(input())

def find_ways(matrix, position, side, used):
    ways = []
    if side == 'W':
        contr_side = 'B'
    else:
        contr_side = 'W'
    i,j = position[0], position[1]
```

```

    if ((i > 0) and (j > 0)) and (matrix[i-1][j-1] == contr_side) and
([i-1, j-1] not in used):
        if (i > 1) and (j > 1) and (matrix[i - 2][j - 2] == '.'):
            ways.append({'free':[i-2, j-2], 'contr':[i-1,j-1]})
        elif ((i > 0) and (j < 7)) and (matrix[i-1][j+1] == contr_side) and
([i-1, j+1] not in used)):
            if ((i > 1) and (j < 6)) and (matrix[i - 2][j + 2] == '.'):
                ways.append({'free':[i-2, j+2], 'contr':[i-1,j+1]})
            elif ((j > 0) and (i < 7)) and (matrix[i+1][j-1] == contr_side) and
([i+1, j-1] not in used):
                if ((j > 1) and (i < 6)) and (matrix[i + 2][j - 2] == '.'):
                    ways.append({'free':[i+2, j-2], 'contr':[i+1,j-1]})
                elif ((i < 7) and (j < 7)) and (matrix[i+1][j+1] == contr_side) and
([i+1, j+1] not in used):
                    if ((i < 6) and (j < 6)) and (matrix[i + 2][j + 2] == '.'):
                        ways.append({'free':[i+2, j+2], 'contr':[i+1,j+1]})

return ways

def find_points(side, matrix):
    if side == 'W':
        contr_side = 'B'
    else:
        contr_side = 'W'
    positions = []
    for i in range(len(matrix)):
        for j in range(len(matrix[i])):
            if matrix[i][j] == side:
                if ((i > 0) and (j > 0)) and (matrix[i-1][j-1] == contr_side):
                    positions.append([i,j])
                elif ((i > 0) and (j < 7)) and (matrix[i-1][j+1] == contr_side):
                    positions.append([i,j])
                elif ((j > 0) and (i < 7)) and (matrix[i+1][j-1] == contr_side):
                    positions.append([i,j])
                elif ((i < 7) and (j < 7)) and (matrix[i+1][j+1] == contr_side):
                    positions.append([i,j])
    return positions

def DFS(matirx, position, side, k, used):
    ways = find_ways(matirx, position, side, used)
    if len(ways) == 0:
        return k
    dif_k = []
    for i in range(len(ways)):
        contr = ways[i]['contr']
        used.append(contr)
        k += 1
        dif_k.append(DFS(matirx, ways[i]['free'], side, k, used))
    return max(dif_k)

```

```
for q in range(N):
    side = input()
matrix = []
for i in range(8):
    matrix.append(input())
positions = find_points(side, matrix)
dif_k = []
for i in range(len(positions)):
    dif_k.append({'pos':positions[i], 'k':DFS(matrix, positions[i],
side, 0, [])})
result = max(dif_k, key = lambda x: x['k']['pos'])
result[0] += 1
result[1] += 1
print(chr(64 + result[1]), 8 - result[0] + 1, sep = '')
```