### Лабораторная работа 1.

## 1.1. Реализовать функцию REF(), приводящую матрицу к ступенчатому виду.

Ступенчатой матрицей, или матрицей ступенчатого вида по строкам, называется матрица, такая что

- все ненулевые строки (имеющие по крайней мере один ненулевой элемент) располагаются над всеми чисто нулевыми строками
- ведущий элемент (первый, считая слева направо, ненулевой элемент строки) каждой ненулевой строки располагается строго правее ведущего элемента в строке, расположенной выше данной.

```
[[1 0 1 1 0 0 0 1 0 0 1]

[0 0 0 1 1 1 0 1 0 1 0]

[0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1]

[0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 1 0]

[0 0 0 0 0 0 0 1 1 1]
```

Бирюзовым цветом указаны ведущие элементы, жёлтым— элементы под ведущими, зелёным— над ведущими. Обратите внимание, что все элементы, отмеченные жёлтым— равны нулю, но часть зелёных— нет.

Допустимо пользоваться питру для базовых операций с матрицами. Значения элементов матрицы должны быть булевскими либо целочисленными. В первом случае сложение выполняется как исключающее ИЛИ (XOR). Во втором операции над строками должны выполняться по модулю 2. Полностью нулевые строки можно удалить.

Обратите внимание, что в зависимости от разработанного вами алгоритма конкретные значения строк и их порядок в полученной матрице может меняться.

# 1.2. Реализовать функцию RREF(), приводящую матрицу к приведённому ступенчатому виду.

Ступенчатая матрица называется приведенной, если матрица, составленная из всех ее основных столбцов, является единичной матрицей (столбец матрицы называется основным, если он содержит ведущий элемент какой-либо строки матрицы).

То есть, приведенная ступенчатая матрица не имеет нулевых строк, и все ведущие элементы ее строк равны единице. При этом все элементы основных столбцов, помимо ведущих элементов, являются нулями.

```
[[1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0]

[0 0 0 1 0 1 0 0 0 1 1]

[0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1]

[0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 1 0]

[0 0 0 0 0 0 0 1 1 1]
```

Бирюзовым цветом указаны ведущие элементы, жёлтым— элементы под ведущими, зелёным— над ведущими. Обратите внимание, что все элементы, отмеченные жёлтым и зелёным— равны нулю.

См. уточнение к заданию 1.

### 1.3. Создать класс линейных кодов LinearCode.

Для инициализации линейного кода используется множество векторов одной длины (можно представить в форме матрицы).

# 1.3.1 На основе входной матрицы сформировать порождающую матрицу в ступенчатом виде.

Тестовый пример:

```
Input:
S =
[[10110001001]
[0 0 0 1 1 1 0 1 0 1 0]
[0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1]
[10101110000]
[0 0 0 0 1 0 0 1 1 1 0]
[1 0 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0]]
Result:
S REF =
[[1 0 1 1 0 0 0 1 0 0 1]
 [0 0 0 1 1 1 0 1 0 1 0]
 [0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1]
 [0 0 0 0 0 0 1 0 0 1 0]
 [0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1]
 [0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0]]
```

## 1.3.2 Задать n равное числу столбцов и k равное числу строк полученной матрицы (без учёта полностью нулевых строк).

Тестовый пример:

```
Input:
G =
[[1 0 1 1 0 0 0 1 0 0 1]
[0 0 0 1 1 1 0 1 0 1 0]
[0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1]
[0 0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 1 0]
[0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1]]

Result:
n = 11
k = 5
```

### 1.3.3 Сформировать проверочную матрицу на основе порождающей.

Для этого выполнить следующие шаги.

# Шаг 1. Сформировать матрицу G\* в приведённом ступенчатом виде на основе порождающей.

Тестовый пример (Шаг 1):

```
Input:
G =
[[1 0 1 1 0 0 0 1 0 0 1]
        [0 0 0 1 1 1 0 1 0 1 0]
        [0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1]
        [0 0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 1]
        [0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1]]

Result:
G* =
[[1 0 1 0 0 1 0 1 0 1 0 1 0]
        [0 0 0 1 0 0 1 0 0 1]
        [0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 1]
        [0 0 0 0 0 0 0 0 1 1]
        [0 0 0 0 0 0 0 0 1 1]
        [0 0 0 0 0 0 0 0 1 1]
```

### Шаг 2. Зафиксировать ведущие столбцы *lead* матрицы G\*.

Тестовый пример (Шаг 2):

```
Input:
G* =
[[1 0 1 0 0 1 0 1 0 1 0]
  [0 0 0 1 0 1 0 0 0 1 1]
  [0 0 0 0 1 0 0 0 0 1]
  [0 0 0 0 0 0 1 0 0 1 0]
  [0 0 0 0 0 0 0 1 1 1]]
Result:
lead = [0, 3, 4, 6, 8]
```

# Шаг 3. Сформировать сокращённую матрицу X, удалив ведущие столбцы матрицы G\*.

Тестовый пример (Шаг 3):

```
Input:
[[1 0 1 0 0 1 0 1 0 1 0]
[0 0 0 1 0 1 0 0 0 1]
[0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0]
[0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1]
[0 0 0 0 0 0 1 0]
[0 0 1 0 1 1]
[0 0 1 0 1 0]
[0 0 0 0 0 1 0]
[0 0 0 0 0 1 0]
```

Шаг 4. Сформировать матрицу H, поместив в строки, соответствующие позициям ведущих столбцов строки из X, а в остальные – строки единичной матрицы.

Тестовый пример (Шаг 4):

```
Input:
X =
[0 1 1 1 1 0]
                      [<mark>[1 0 0 0 0 0]</mark>
 [0 0 1 0 1 1]
                       [0 1 0 0 0 0]
 [0 0 0 1 0 1]
                        [0 0 1 0 0 0]
 [0 0 0 0 1 0]
                        [0 0 0 1 0 0]
 [0 0 0 0 1 1]]
                        [0 0 0 0 1 0]
                        [000001]
lead = [0, 3, 4, 6, 8]
Result:
                       [0] from X
[01110]
[1 0 0 0 0 0]
                      [1] from I
 [0 1 0 0 0 0]
                      [2] from I
                      [3] from X
 [0 0 1 0 1 1]
                      [4] from X
 [0 0 0 1 0 1]
 [0 0 1 0 0 0]
                      [5] from I
                       [6] from X
 [0 0 0 0 1 0]
 [000100]
                       [7] from I
 [000011]
                       [8] from X
 [0 0 0 0 1 0]
                       [9] from I
 [0 0 0 0 0 1]
                      [10] from I
```

- 1.4. Сформировать все кодовые слова длины *п* двумя способами.
- 1.4.1 Сложить все слова из порождающего множества, оставить неповторяющиеся.
- 1.4.2 Взять все двоичные слова длины k, умножить каждое на G.

Убедиться, что полученные множества кодовых слов совпадают. Убедиться, что умножение кодовых слов на проверочную матрицу в результате даёт нулевые вектора

Тестовый пример:

```
Input:
G =
[[10110001001]
[0 0 0 1 1 1 0 1 0 1 0]
[0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1]
[0 0 0 0 0 0 1 0 0 1 0]
[0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1]]
[[0 1 1 1 1 0]
[100000]
[0 1 0 0 0 0]
 [0 0 1 0 1 1]
 [0 0 0 1 0 1]
 [0 0 1 0 0 0]
 [0 0 0 0 1 0]
 [0 0 0 1 0 0]
 [0 0 0 0 1 1]
 [0 0 0 0 1 0]]
 [000001]]
```

```
Result:

u = [1 0 1 1 0]

v = u@G = [1 0 1 1 1 0 1 0 0 1 0]

v@H = [0 0 0 0 0 0]
```

### 1.4 Вычислить кодовое расстояние получившегося кода.

Сделать вывод о кратности обнаруживаемой ошибки t.

Тестовый пример:

```
Input:
G =
[[1 0 1 1 0 0 0 1 0 0 1]
[0 0 0 1 1 1 0 1 0 1 0]
[0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1]
[0 0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 1 0]
[0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1]]
n = 11
k = 5

Result:
d = 2
t = 1
```

- 1.4.1 Внести в кодовое слово ошибку кратности не более t, умножить полученное слово на H, убедиться в обнаружении ошибки.
- 1.4.2 Найти для некоторого кодового слова ошибку кратности t+1 такую, что при умножении на H ошибка не может быть обнаружена.

Тестовый пример:

```
Input:
G =
[[10110001001]
[0 0 0 1 1 1 0 1 0 1 0]
 [0 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1]
 [0 0 0 0 0 0 1 0 0 1 0]
[0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1]]
H =
[[0 1 1 1 1 0]
[100000]
[0 1 0 0 0 0]
[0 0 1 0 1 1]
[0 0 0 1 0 1]
[0 0 1 0 0 0]
 [0 0 0 0 1 0]
 [0 0 0 1 0 0]
 [0 0 0 0 1 1]
 [0 0 0 0 1 0]]
[0 0 0 0 0 1]]
v = [1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0]
Result:
e1 = [0 0 1 0 0 0 0 0 0 0 0]
v + e1 = [1 0 0 1 1 0 1 0 0 1 0]
(v + e1)@H = [0 1 0 0 0 0]
                                   - error
```

```
e2 = [[0 0 0 0 1 0 0 1 0 0]]

v + e2 = [[1 0 1 1 0 0 1 1 0 1]]

(v + e2)*H = [0 0 0 0 0] - no error
```