

# Домашнее задание 1

Кокорин Илья, М3439

Вариант № 64

## 1 Начальные условия

Проверочная матрица  $H = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$

## 2 Определить скорость кода

$r = 4$  (количество строк проверочной матрицы)

$n = 10$  (количество столбцов проверочной и порождающей матриц)

$r = n - k \Rightarrow k = n - r = 10 - 4 = 6$  (количество строк порождающей матрицы)

Скорость кода  $R = \frac{k}{n} = \frac{6}{10} = 0.6$  бит/символ

## 3 Определить минимальное расстояние кода

По теореме 2.4 минимальное расстояние линейного  $(n, k)$ -кода равно  $d$  в том и только в том случае, когда любые  $d - 1$  столбцов проверочной матрицы линейно независимы и существует набор из  $d$  линейно зависимых столбцов.

Любые два столбца проверочной матрицы  $H$  линейно независимы, так как все столбцы матрицы  $H$  различны (в  $F_2$  это эквивалентно линейной независимости двух векторов).

Заметим также, что первый, второй и четвертый столбцы матрицы  $H$  линейно зависимы

$$\begin{array}{cccc} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{array} = 0$$

Поэтому  $d = 3$

## 4 Построить порождающую матрицу

Приведём матрицу  $H$  тривиальными преобразованиями (сменой строк и заменой строки её линейной комбинацией с другими строками) к виду  $(P^T I_r)$

Исходная матрица:

$$\begin{array}{cccccccccc} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{array}$$

Меняем 3 и 4 строки местами

$$\begin{array}{cccccccccc} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{array}$$

Заменяем вторую строку на линейную комбинацию второй и четвёртой

```

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

```

Заменяем первую строку на линейную комбинацию первой и четвёртой

```

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

```

Заменяем вторую строку на линейную комбинацию второй и третьей.

```

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

```

Заменяем первую строку на линейную комбинацию первой и третьей

```

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

```

Заменяем четвёртую строку на линейную комбинацию первой и четвёртой

```

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

```

Заменяем четвёртую строку на линейную комбинацию второй и четвёртой

```

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

```

Тогда

$$P^T = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\text{Тогда } P = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\text{Тогда } G = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Проведём проверку:

$$g = \begin{bmatrix} [1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1], \\ [0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 1], \\ [0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1], \\ [0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 0], \\ [0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 0], \\ [0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 0] \end{bmatrix}$$

```

def transpose(matrix):
    n = len(matrix)
    m = len(matrix[0])
    transposed = [[None for _ in range(n)] for _ in range(m)]

    for i in range(n):
        for j in range(m):
            transposed[j][i] = matrix[i][j]
    return transposed

h = [
    [0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 1],
    [1, 0, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 1, 1],
    [0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 1],
    [1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0]
]

h_t = transpose(h)

n = len(g)
m = len(g[0])
assert m == len(h_t)
k = len(h_t[0])

result = [[0 for _ in range(k)] for _ in range(n)]

for i in range(n):
    for j in range(k):
        for z in range(m):
            result[i][j] += g[i][z] * h_t[z][j]
            result[i][j] %= 2

print(result)
# [[0, 0, 0, 0], [0, 0, 0, 0], [0, 0, 0, 0],
#   [0, 0, 0, 0], [0, 0, 0, 0], [0, 0, 0, 0]]

```

Проверка показывает, что  $G \cdot H^T = 0$

## 5 Закодировать произвольное сообщение

Пусть

$$m = (1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0)$$

$$\text{Тогда } c = m \cdot G = (1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0) \cdot \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\text{Тогда } c = (1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1)$$