

# Домашняя работа к 09.09.20

Котов Артем

8 сентября 2020 г.

## Содержание

<b>1. Task 1</b>	<b>2</b>
<b>2. Task 2</b>	<b>3</b>
<b>3. Task 3</b>	<b>4</b>
<b>4. Task 4</b>	<b>4</b>
4.1. $\{v_i + v_j\}_{i \neq j}$ . . . . .	4
4.1.1. Случай поля $1 + 1 = 0$ ( $1 = -1$ ) . . . . .	5
4.2. $\{v_i - v_j\}_{i \neq j}$ . . . . .	5
4.2.1. Случай поля $1 + 1 = 0$ ( $1 = -1$ ) . . . . .	6
<b>5. Task 5</b>	<b>6</b>
5.1. Отсутствие одно-элементных подмножеств . . . . .	6
5.2. Наличие двух-элементных подмножеств . . . . .	6

# 1. Task 1

Рассмотрим, удовлетворяют ли вектора

$$v \in V = \left\{ \begin{pmatrix} x^1 \\ x^2 \\ x^3 \\ x^4 \\ x^5 \\ x^6 \end{pmatrix} : \begin{cases} \sum x^i = 0 \\ 2(x^2 + x^3) = x^5 \end{cases} \right\}$$

аксиомам линейного пространства:

- $x + y \in V$ :

$$\sum (x^i + y^i) = \sum x^i + \sum y^i = 0 + 0 = 0$$

$$2(x^2 + y^2 + x^3 + y^3) = 2(x^2 + x^3) + 2(y^2 + y^3) = x^5 + y^5$$

- $c \cdot x \in V$ :

$$c \cdot \sum x^i = c \cdot 0$$

$$2(cx^2 + cx^3) = cx^5 \implies 2(x^2 + x^3) = x^5$$

Также  $0 \in V$ . Таким образом,  $V$  является пространством в  $K^6$ .

Найдем базис:

$$\text{СЛАУ: } \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 2 & 2 & 0 & -1 & 0 \end{pmatrix}$$

$\Downarrow$

$$x^1 = -x^2 - x^3 - x^4 - x^5 - x^6$$

$$x^5 = 2x^2 + 2x^3$$

$\Downarrow$

$$\begin{cases} x^1 = -3x^2 - 3x^3 - x^4 - x^6 \\ x^5 = 2x^2 + 2x^3 \end{cases}$$

Т. о. свободные переменные:  $x^2, x^3, x^4, x^6 \implies \dim(V) = 4$  В качестве базиса можно взять следующие вектора:

$$\begin{pmatrix} -1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} -3 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} -3 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}$$

## 2. Task 2

Рассмотрим СЛАУ на коэффициенты для системы уравнений, задающую  $V$  (сразу переставим строки более удобным образом):

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

После преобразования матрицы методом Гаусса получим:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

Что приводит к

$$\begin{cases} a_4 = -a_5 - a_6 \\ a_3 = a_6 \\ a_2 = a_5 \\ a_1 = -a_5 - a_6 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} a_1 = -a_5 - a_6 \\ a_2 = a_5 \\ a_3 = a_6 \\ a_4 = -a_5 - a_6 \end{cases} \Rightarrow a_5, a_6 \text{ — свободные параметры}$$

Выберем сначала  $a_5 = 1, a_6 = 0$ , а затем  $a_5 = 0, a_6 = 1$ , тогда получим два уравнения из системы:

$$\begin{cases} -x_1 + x_2 - x_4 + x_5 = 0 \\ -x_1 + x_3 - x_4 + x_6 = 0 \end{cases}$$

## 3. Task 3

$x^2 + 4x + 3$  в базисе:

1)

$$1, x, x^2 : \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \\ 1 \end{pmatrix}$$

2)

$$2x + 1, x, x^2 + x + 1 : \begin{pmatrix} 2 \\ -1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

3)

$$\begin{aligned}
 & (x-5)(x-6), (x-5)(x-7), (x-6)(x-7) : \\
 & x^2 + 4x + 3 = \alpha(x-5)(x-6) + \beta(x-5)(x-7) + \gamma(x-6)(x-7) = \\
 & (\alpha + \beta + \gamma)x^2 - (11\alpha + 12\beta + 13\gamma)x + (30\alpha + 35\beta + 42\gamma) \\
 & \Downarrow \\
 & \begin{cases} \alpha + \beta + \gamma = 1 \\ 11\alpha + 12\beta + 13\gamma = -4 \\ 30\alpha + 35\beta + 42\gamma = 3 \end{cases} \implies \left( \begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 11 & 12 & 13 & -4 \\ 30 & 35 & 42 & 3 \end{array} \right) \\
 & \Downarrow \\
 & \gamma = 24, \beta = -63, \alpha = 40 \implies \begin{pmatrix} 40 \\ -63 \\ 24 \end{pmatrix}
 \end{aligned}$$

## 4. Task 4

### 4.1. $\{v_i + v_j\}_{i \neq j}$

Для  $\{v_i + v_j\}_{i \neq j} = \hat{V}$  предьявим схему, по которой можно выбрать базис из  $\hat{V}$  в  $V$ : Рассмотрим  $\{v_1 + v_j\}_{j=2}^n$ . Это множество содержит  $n - 1$  линейно-независимых векторов, их координаты к исходному базису:

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \cdots \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Из их представления в базисе  $\{v_i\}$  как раз наглядно видна их линейная независимость, но их лишь  $n - 1$  штук.

Добавим  $u = (0, 1, 1, 0, \dots, 0)^T$  в этот набор. Тогда, надо проверить, что мы не нарушили линейную независимость. Рассмотрим следующую тройку (остальные вектора содержат вторую 1 месте с бóльшим индексом, следовательно, “новый” вектор не скажется на них, а они ни при каких коэффициентах не окажут влияния на линейную зависимость/независимость рассматриваемой тройки, хотя формально можно было бы посчитать определитель матрицы, составленный из всех этих векторов и убедиться, что он не равен 0):

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

Если не учитывать “несущественные” нули далее 3-ей компоненты, то можно заметить, что эта система векторов есть попарные суммы стандартных базисных векторов в  $D3$ , которые линейно-независимы. Таким образом, можно выбрать набор  $\{\{v_1 + v_j\}_{j=2}^n, u\}$ .

#### 4.1.1. Случай поля $1 + 1 = 0$ ( $1 = -1$ )

Рассмотрим вектора  $w_{ij} = v_i + v_j$ . Пусть  $b_i = v_1 + v_i$  по прежнему будем рассматриваться нами как часть искомого базиса (при другом возможном наборе  $n - 1$  векторов можно переразложить их по  $\{b_i\}$ ). Тогда, для того, чтобы искомый набор являлся базисом в исходном пространстве  $V$ , достаточно добавить еще один вектор, который будет линейно-независим с  $\{b_i\}$ . Покажем, что нельзя выбрать такой  $w_{ij}$ :

$$w_{ij}|_{i \neq 1} = v_i + v_j = (v_1 - v_1) + v_i + v_j = v_1 + v_1 + v_i + v_j = (v_1 + v_i) + (v_1 + v_j) = b_i + b_j$$

То есть любой оставшийся вектор  $w_{ij}$  является линейной комбинацией  $\{b_i\} \implies$  нельзя выбрать базис в таком пространстве.

#### 4.2. $\{v_i - v_j\}_{i \neq j}$

Заметим, что конечномерные линейные пространства размерности  $n$  изоморфны  $\mathbb{R}^n$ , которое в свою очередь представляет в виде прямой суммы  $\mathbb{R}^n = F \oplus G$ , где  $F = \{x \in \mathbb{R}^n : \sum x^i = 0\}$  и  $G = \{x \in \mathbb{R}^n : x^1 = x^2 = \dots = x^n\}$ . Можем рассмотреть  $\{v_i - v_j\}_{i \neq j}$  как подмножество  $U = \{x : \sum x^i = 0\}$ . Но тогда видно, что нам не хватает, как минимум, вектора из  $G$ , то есть из  $\{v_i - v_j\}_{i \neq j}$  можно выбрать в лучшем случае базис только для  $F$ .

##### 4.2.1. Случай поля $1+1=0$ ( $1=-1$ )

$$u_{ij} = v_i - v_j = v_i + v_j = w_{ij} \implies \text{можно сослаться на 4.1.1.}$$

## 5. Task 5

### 5.1. Отсутствие одно-элементных подмножеств

Воспользуемся изоморфизмом  $2^M \xleftrightarrow{n} K : x^i \in 0, 1$ , то есть с бинарными строками длины  $n$ . В терминах бинарных строк, утверждается, что можно выбрать такое подпространство в  $2^M$  размерности  $n - 1$ , что ни какой элемент не будет содержать ровно одну 1. Рассмотрим следующие бинарные строки:

$$\begin{array}{c} 110 \dots 0 \\ 1010 \dots 0 \\ \vdots \\ 10 \dots 01 \end{array}$$

Количество таких строк  $n - 1$ , они линейно-независимы. Видно, что сумма любой пары этих строк даст строку также содержащую две 1, так как  $x^1$  сократится, а на остальных координатах стоят непересекающиеся 0 и 1. То есть в линейных комбинациях не будет содержаться строки с лишь одной 1.

### 5.2. Наличие двух-элементных подмножеств

Рассмотрим следующий набор бинарных строк:

$$\begin{array}{c} 10 \dots 0 \\ 010 \dots 0 \\ \vdots \\ 0 \dots 01 \end{array}$$

Очевидно, что это базис (причем, стандартный) в  $n$ -мерном пространстве. Выкинем какой-то вектор из этого набора, тогда останется базис  $n - 1$  мерного пространства. Видно, что в нем всегда будут получаться в линейных комбинациях строки, содержащие две 1.

Но это был какой-то конкретный базис. Предположим, что нашелся другой базис, тогда мы переразложим найденный базис, по стандартному.