

# Алгебра. Конспект 2 сем.

Мастера Конспектов

(по материалам лекций В. А. Петрова,  
а также других источников)

12 февраля 2021 г.

Некоторые записи по алгебре.

## Содержание

<b>1</b>	<b>Лекция 1.</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>Лекция 2.</b>	<b>5</b>

## 1 Лекция 1.

Пусть  $R$  - кольцо главных идеалов, а  $M$  - конечно порождённый  $R$ -модуль (левый).

$$m_1, \dots, m_n \in M, \quad M = \left\{ \sum r_i m_i \mid r_i \in R \right\}$$

Пусть  $\varphi : R^n \rightarrow M$  - функция, которая действует по правилу  $e_i \mapsto m_i$  (базисные элементы  $R^n$  (именно тривиального базиса) в элементы  $m_i$ ).

Тогда ядро  $\text{Ker } \varphi \leq R^n$  - подмодуль. Причём равен он  $\{(r_i) \mid \sum r_i m_i = 0\}$  - соотношения (линейные) между  $m_i$ . А также он есть *свободный* модуль  $R^k$ ,  $k \leq n$ .

$$\text{Ker } \varphi = R^k, \quad R^k \leq R^n$$

$$\psi : R^k \rightarrow R^n$$

Подходящей заменой базиса в  $R^k$  и  $R^n$  можно добиться того, чтобы  $\psi$  стала диагональной матрицей (с нижними нулевыми строками, естественно) и числами  $d_1 \mid d_2 \mid \dots \mid d_k$  на диагонали.

Тогда  $M \cong R^{n-k} \oplus R/(d_1) \oplus \dots \oplus R/(d_k)$  (это планируется доказывать, но перед этим нужно ввести несколько определений).

**Определение 1.** Пусть  $R$  кольцо (не обязательно коммутативное), тогда  $M$  - *циклический*, если он порождён одним элементом ( $M = \{rm \mid r \in R\}$ ).

Пусть  $\theta : R \rightarrow M$  - гомоморфизм  $R$ -модулей, действующий по правилу  $r \mapsto rm$ , он сюръективен и  $M \simeq R/\text{Ker } \theta$  по теореме о гомоморфизме.

$$\text{Ker } \theta = \{r \in R \mid rm = 0\} \leq R,$$

что также является левым идеалом.

А если  $R$  - область главных идеалов, то циклический модуль выглядит как  $R/(d)$ . Если  $d = 0$ , то  $R$  - свободный модуль ранга 1, а если он не равен нулю, то это есть *модуль кручения*  $\forall x \in M \quad dx = 0$ .

**Теорема 1.** Конечнопорождённый модуль над областью главных идеалов - конечная прямая сумма циклических модулей.

Была доказана в прошлом семестре (не у нас). Однако мы можем сформулировать следствие:

*Следствие 1.* Конечнопорождённая абелева группа - конечная прямая сумма циклических групп.

Пусть  $R$  - область,  $M$  -  $R$ -модуль, тогда подмодуль кручения -

$$\text{Tors}(M) = \{m \in M \mid \exists r \neq 0, rm = 0\}$$

*Утверждение 1.*  $\text{Tors}(M)$  - подмодуль в  $M$ .

Нужно выполнить проверку этого утверждения, но для этого достаточно проверить, что всё хорошо с нулём (он там лежит и  $1 \cdot 0 = 0$ ), а затем несколько свойств:

$$m_1, m_2 \in \text{Tors}(M), \quad r_1, r_2 \neq 0, \quad r_1 m_1 = r_2 m_2 = 0,$$

тогда

$$r_1 r_2 (m_1 + m_2) = 0, \quad r_1 r_2 \neq 0,$$

а также, если

$$m \in \text{Tors}(M), s \in R, rm = 0 \Rightarrow r(sm) = rsm = s(rm) = 0.$$

Пусть  $r \in R, r \neq 0, M[r] := \{m \in M : rm = 0\} \leq M$  - подмодуль,  $p$  - пргстой элемент  $R$ . Рассмотрим  $M[p] \leq M[p^2] \leq M[p^3] \leq \dots$  - получили цепочку вложенных модулей.

$M_p := \bigcup_{i \geq 1} M[p^i]$  - подмодуль,  $p$ -кручение в  $M$ .

Сейчас начнётся пиздец. Наша цель: доказать, что  $\text{Tors}(M) \cong \bigoplus_{p-\text{простое}} M_p$ .

$N_i$  - модули  $i \in I, \bigoplus := \{(n_i)_{i \in I} | n_i \in N_i, \text{ почти все } n_i = 0\}$ , операции покомпонентные. Это, получается, (бесконечная) прямая сумма модулей.

**Теорема 2.** (О примарном разложении). Пусть  $R$  - область главных идеалов,  $M$  -  $R$ -модуль. Тогда  $\bigoplus M_p \rightarrow \text{Tors}(M)$ , действующий по правилу  $(m_p) \mapsto \sum m_p$  (конечная сумма) - изоморфизм модулей.

*Доказательство.* Докажем всё по порядку:

- Докажем, что это гомоморфизм.  $(m_p + n_p) \mapsto \sum m_p + n_p = \sum m_p + \sum n_p$ , а также  $(rm_p) \mapsto \sum rm_p = r(\sum m_p)$ .
- Теперь нужно доказать сюръективность.  $m \in \text{Tors}(m), rm = 0, r = \prod_{i=1}^n p_i^{\alpha_i}$ , где  $p_i$  - простое. Рассмотрим линейное разложение НОД:

$$r_1 p_2^{\alpha_2} \dots p_n^{\alpha_n} + \dots + r_n p_1^{\alpha_1} \dots p_{n-1}^{\alpha_{n-1}} = 1.$$

Тогда если мы домножим равенство на  $m$ , получим, что  $r_i = \frac{rm}{p_i^{\alpha_i}} \in M_{p_i}$ , тогда получили, что  $(r_1 p_2^{\alpha_2} \dots p_n^{\alpha_n} m, \dots, r_n p_1^{\alpha_1} \dots p_{n-1}^{\alpha_{n-1}} m) \mapsto m$ .

- Осталась инъективность. Пусть  $0 \neq (m_p) \mapsto 0$ , возьмём наименьшее число индексов, что  $\sum m_p = 0$ . А теперь начнём его уменьшать. Пусть у нас есть  $p_1, \dots, p_n, p_i^{\alpha_i} m_{p_i} = 0$ . Всё домножим на  $p_n^{\alpha_n}$ , получим  $\sum p_n^{\alpha_n} m_p = 0$ . Тогда раньше было  $m_{p_n} \neq 0$ , а теперь  $p_n^{\alpha_n} m_{p_n} = 0$ . Докажем, что ничего, кроме последнего не обнулилось. Предположим противное,  $p_1^{\alpha_1} m_1 = 0, p_n^{\alpha_n} m_1 = 0$ , но  $p_1^{\alpha_1}, p_n^{\alpha_n}$  - взаимно просты, тогда есть линейное разложение  $r_1 p_1^{\alpha_1} + r_n p_n^{\alpha_n} = 1$ , домножим на  $m$ , получим  $r_1 p_1^{\alpha_1} m_1 + r_n p_n^{\alpha_n} m_1 = m_1$ , но оба они не могут быть равны нулю.

□

Сейчас будем заниматься в основном кольцом многочленов. Пусть  $R = F[t]$ ,  $F$  - поле,  $V$  -  $R$ -модуль. В частности,  $V$  -  $F$ -модуль, то векторное пространство  $A : v \mapsto tv$  -  $F$ -линейное отображение  $V \rightarrow V$  оператор. Линейные операторы образуют кольцо (сумма - поточечно, умножение - композиция).  $A(v)$  или  $Av$ .

$$(a_0 + a_1 t + \dots + a_n t^n) V = a_0 v + a_1 Av + \dots + a_n A^n v$$

$V$  - векторное пространство с оператором, значит,  $F[t]$  - модуль.

Пусть  $a$  - матрица  $n \times n, F^n \rightarrow F^n, F[t]$  - модуль на  $F^n$ .  $F[t]$  - как модуль над собой векторное пространство со счётным базисом.

**Утверждение 2.** Пусть  $V$  возьмём конечнопорождённый модуль над  $F[t]$ , тогда  $V$  - конечномерное векторное пространство над  $F$  тогда и только тогда, когда  $V = \text{Tors}(V)$  (как  $F[t]$ -модуль).

*Доказательство.*  $F[t]^n \oplus F[t]/(f_i) \oplus \dots \oplus F[t]/(f_k)$ , где  $f_i \neq 0$ . Если  $n \neq 0$ , то в  $V$  есть бесконечномерное подпространство  $F[t]$ . Если  $n = 0$ , то  $\dim_F F[t]/(f_i) = \deg f_i < \infty$ .  $\square$

Теперь рассмотрим матрицы. Пусть  $\dim V = n$ ,  $A : V \rightarrow V$ . Если зафиксировать базис в  $V$ , получается матрица  $a$   $n \times n$ . Взяли другой базис, получим матрицу перехода  $c$ .  $V \rightarrow V$  посредством  $A$ , причём стороны соответственно изоморфны вот таким вещам (по центру, я не умею так круто чертить, загляните в лекцию)  $F^n \xrightarrow{c^{-1}} F^n \xrightarrow{a} F^n \xrightarrow{c} F^n$ . И, кстати,  $a \sim c^{-1}ac$  (сопряжённая матрица).

тут надо дописать какую-то ебанину с кучей формул

## 2 Лекция 2.

Начинаем опять с оператора. Рассматриваем векторное пространство  $V$  над каким-то полем  $F$  и мы действуем на него оператором  $A : V \rightarrow V$ . Мы его также рассматривали как  $F[t]$ -модуль,  $t \cdot v = Av$ . Мы определили минимальный многочлен  $A$  такой, что  $\{g(t) \in F[t] \mid g(A) = 0\} \triangleleft F[t]$ , причём  $F[t] = (f(t))$  - идеал унитарного (нуо) многочлена. Такой  $f(t)$  и называется минимальным многочленом.

Теперь немного понятнее на языке модулей. Рассмотрим  $V - F[t]$ -модуль, а также  $\text{Ann}(V) := \{r \in V \mid rv = 0, \forall v \in V\}$ . Это - идеал в  $R$ , причём даже двусторонний (можно будет потом записать проверку). Причём получаем, что  $\text{Ann}(V) = (f(t))$ , легко заметить, что они совпадают.

$g(A)v = 0$ , но тогда

$$g = a_0 + a_1 t + \dots + a_k t^k$$

$$g = a_0 + a_1 Av + \dots + a_k A^k v = 0,$$

что также и равно  $g(t) \cdot v$ . Тогда  $f(A)v = g(t) \cdot v$  как оператор и из структуры модуля соответственно. Тогда  $g(A) = 0 \Leftrightarrow g(A) \cdot v = 0$  для любого  $v \in V \Leftrightarrow g(t) \cdot v = 0 \forall v \in V \Leftrightarrow g(t) \in \text{Ann}(v)$ .

Мы уже начинали рассматривать такой модуль:  $F[t]/(f(t)) - F[t]$ -модуль, имеем также  $V$ ,  $Av = t \cdot v$ . Мы хотим придумать базис  $V$ , в котором матрица  $A$  имеет простой вид. Возьмём такой базис:  $[1], [t], \dots, [t^{k-1}]$ , тогда  $[t^k] = -a_0[1] - \dots - a_{k-1}[t^{k-1}]$ . Как выглядит матрица  $A$  в этом базисе?

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 & -a_0 \\ 1 & 0 & \dots & 0 & -a_1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \dots & 0 & -a_{k-2} \\ 0 & 0 & \dots & 1 & -a_{k-1} \end{pmatrix}$$

Такая матрица называется *фробениусовой клеткой*. А вообще, в итоге мы получили, что если  $V$  - циклический  $F[t]$ -модуль, то  $A$  в некотором базисе записывается фробениусовой клеткой, причём последним столбцом будут коэффициенты минимального многочлена, только со знаком "минус".

А если модуль не циклический (произвольный и с конечномерным  $V$ ), то мы можем его разложить в сумму циклических:

$$F[t]/(f_1(t)) \oplus F[t]/(f_2(t)) \oplus \dots \oplus F[t]/(f_m(t)),$$

причём мы можем даже потребовать, чтобы  $f_1|f_2|\dots|f_n$ .

Умножение на  $t$  будет действовать покомпонентно.

Для каждого слагаемого мы умеем выписывать матрицу оператора  $A$  в подходящем базисе. Матрица  $A$  тогда выглядит на всём пространстве как цепочка фробениусовых клеток, расставленных по порядку по диагонали.

Зададимся теперь вопросом: чему же в таком случае равен минимальный многочлен? Ответ таков:

$$A = f_m(t),$$

причём принципиально условие цепочки делений.

Как считать инвариантные факторы (то есть,  $f_1(t), \dots, f_n(t)$ )? Рассмотрим  $V$  и  $F[t]$ .  $e_1, \dots, e_n$  - базис  $V$  как векторное пространство над  $F$ , а тем более, это система образующих  $V$  как  $F[t]$ -модуля. Какими соотношениями обладает этот набор?  $t \cdot e_i = Ae_i$  - линейная комбинация  $e_1, \dots, e_n$ . Это соотношение между  $e_i$  с коэффициентами из  $f(t)$ , получаем  $(t \cdot I - A)e_i = 0$ .

Мы имеем  $n$  образующих и  $n$  таких последних соотношений. Рассмотрим матрицу  $(t \cdot I - A)$ , она имеет размер  $n \times n$  над  $F[t]$  и выглядит так:

$$\begin{pmatrix} t - a_{11} & -a_{12} & \dots & -a_{1n} \\ -a_{21} & t - a_{22} & \dots & -a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -a_{n1} & -a_{n2} & \dots & -a_{nn} \end{pmatrix}$$

Домножим её слева и справа на обратимые над  $F[t]$  матрица и приведём её к диагональному виду, а на диагонали будут расставлены  $f_1, \dots, f_m$  (перед которыми  $n - m$  единиц). Последний многочлен будет минимальным многочленом  $A$ .

Сравним определители этих матриц. Определитель обратной матрицы лежит в  $F[t]^* = F^*$ . Идеал, порождённый в  $F[t]$  определителем, не поменяется, тогда

$$(\det(t \cdot I - A)) = (f_1(t) \dots f_n(t)),$$

тогда  $\det(t \cdot I - A) \in F[t]$  мы будем называть *характеристическим многочленом* матрицы  $A$  (обозначаем  $\chi_A(t)$ ). Имеет он степень  $n$ , причём он ещё и унитарный в силу того, что максимальная степень будет содержаться в  $(t - a_{11})(t - a_{22}) \dots (t - a_{nn})$ .

Причём тогда мы можем получить такое равенство из того, что и характеристический многочлен, и приведение  $f_i$  унитарно:

$$\chi_A(t) = f_1(t) \cdot \dots \cdot f_n(t),$$

откуда минимальный многочлен делит характеристический многочлен, а характеристический делит минимальный в степени  $n$ .

Наборы неприводимых делителей у минимального и характеристического многочленов совпадают. В частности, наборы корней без учёта кратности совпадают.

**Теорема 3.** (Теорема Гамильтона-Кэли). Минимальный многочлен делит характеристический, имеет такие же корни [и у них совпадают неприводимые делители].

Приступим теперь к рассмотрению *нильпотентным* операторам.

**Определение 2.**  $A : V \rightarrow V$  - *нильпотентный*, если  $A^k = 0$  для некоторого  $k$ .

Нужно теперь научиться понимать, когда это выполнено. Берём  $k : A^k = 0, A^{k-1} \neq 0$  (наименьшее возможное?). Минимальный многочлен у  $A$  -  $t^k$ , потому что он подходит, и никакой его делитель не подходит. Какой же характеристический многочлен у  $A$ ? Это есть  $t^n$ , где  $n = \dim V$  из теоремы Гамильтона-Кэли.

Пусть  $A^k = 0$  - минимальная такая степень. Рассмотрим  $V$  как  $F[t]$ -модуль.

$$F[t]/(t^{k_1}) \oplus F[t]/(t^{k_2}) \oplus \dots \oplus F[t]/(t^{k_m}), \quad k_1 \leq k_2 \leq \dots \leq k_m = k,$$

а само  $k$  мы называем *степенью nilьпотентности*. Кстати, фробениусова клетка nilьпотентного оператора теперь выглядит ещё лучше, весь правый столбец теперь состоит из нулей (в подходящем базисе). В общем случае, она составлена из квадратиков такого вида. Получили мы матрицу строгонижнетреугольного вида.

**Определение 3.** *Нижнетреугольная матрица* - всё, выше главной диагонали - нули. *Строгонижнетреугольная матрица* - ещё и диагональ - нули.

Как найти такой базис (без формы Смита)? Запишем по индукции:

$$\begin{aligned} V[t] &= \{v \in V | tv = 0\} = \text{Ker}(A), \\ V[t^2] &= \{v \in V | t^2v = 0\} = \text{Ker}(A^2), \\ &\dots \\ V[t^{k-1}] &= \text{Ker}(A^{k-1}), \\ V[t^k] &= \text{Ker}(A^k) = V. \end{aligned}$$

Рассмотрим цепочку вложенных пространств:

$$0 < \text{Ker}(A) \leq \text{Ker}(A^2) \leq \dots \leq \text{Ker}(A^{k-1}) < V.$$

Посмотрим на образ  $A$  (то есть,  $\text{Im } A$ ), он попадёт в  $\text{Ker}(A^{k-1})$ , а вот  $A(\text{Ker}(A^{k-2})) \leq \text{Ker}(A^{k-2})$ .

Осталось найти тот самый базис, в котором матрица  $A$  имеет нужный вид. Рассмотрим фактор-пространство  $V/\text{Ker}(A^{k-1})$ , и выберем в нём базис. Это даёт нам относительный базис  $V$  относительно  $\text{Ker}(A^{k-1})$  (скажем, это  $e_1, \dots, e_s$ ). Тогда что с ними происходит:  $e_1.Ae_1, \dots, A^{k-1}e_1$ , причём получается, что все они не равны нулю, так как они не лежат в классе нуля.

Рассмотрим  $\langle e_1.Ae_1, \dots, A^{k-1}e_1 \rangle$  -  $A$  переводит его в себя. Рассмотрим матрицу  $A$  в данном базисе, это как раз будет фробениусова клетка размера  $k$ . Так проделаем для каждого элемента базиса и получим  $s$  фробениусовых клеток размера  $k$ , где  $s$  также было размерностью отфакторизованного пространства, тогда  $s = \dim V - \dim \text{Ker}(A^{k-1})$ .

Теперь рассмотрим  $\text{Ker}(A^{k-1})/(\text{Ker } A^{k-2} + \text{Im } A)$  - подпространство, порождённое  $\text{Ker } A^{k-2}$  и  $\text{Im } A$ . Возьмём относительный базис  $e_{1,1}, \dots, e_{s_1,1}$ , опять перейдём к  $\langle e_{1,1}.Ae_{1,1}, \dots, A^{k-1}e_{1,1} \rangle$  - тут  $A$  имеет матрицу в виде фробениусовой клетки размера  $k-1$  (если фробениусовых клеток такого размера нет, это пространство равно нулю).  $s_1$  - количество таких клеток.

И, наконец, клетки размера  $k-i$ :  $\text{Ker}(A^{k-i})/(\text{Ker}(A^{k-i-1}) + \text{Im } A^i)$ , рассмотрим тут базис и проделаем аналогичные операции.