

Линейная алгебра и геометрия

Харитонцев-Беглов Сергей

16 мая 2022 г.

Содержание

1. Векторные пространства	1
2. Матрицы	8
2.1 Структура линейных отображений	9
2.2 Матрица линейного отображения	13
2.3 Матрица перехода и формулы пересчета	13
3. Явные формулы в линейной алгебре (Теория определителей)	20
4. Локализация и поле дробно-рациональных функций	27
5. Теория групп	30
5.1 Смежные классы и теорема Лагранжа	30
5.2 Группа перестановок	31
5.3 Факторгруппа	32
5.4 Теорема о гомоморфизме	33
5.5 Действие групп	34
5.6 Орбиты и стабилизаторы	35
5.7 Лемма Бернсайда	36
5.8 Применения теории конечных групп действий	36
5.9 Центр и коммутант	39
6. Пространства с операторами	43
6.1 Жорданов базис нильпотентного оператора	46
6.2 Когда мы в \mathbb{C}	47
6.3 Циклические пространства и фробениусова форма	47
7. Евклидовы и унарные пространства	49

1. Векторные пространства

Рассмотрим простейшую систему уравнений:

$$\begin{cases} ax + by = e \\ cx + dy = f. \end{cases} \iff x \cdot \begin{pmatrix} a \\ c \end{pmatrix} + y \cdot \begin{pmatrix} b \\ d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} e \\ f \end{pmatrix}$$

По сути задача: выразить $\begin{pmatrix} e \\ f \end{pmatrix}$ через $\begin{pmatrix} a \\ c \end{pmatrix}$, $\begin{pmatrix} b \\ d \end{pmatrix}$: так как $x \cdot \begin{pmatrix} a \\ c \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} xa \\ xc \end{pmatrix}$, тогда $\begin{pmatrix} xa \\ xc \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} yb \\ yd \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} xa+yb \\ xc+yd \end{pmatrix}$.

Определение 1.1. $x\begin{pmatrix} a \\ c \end{pmatrix} + y\begin{pmatrix} b \\ d \end{pmatrix}$ — линейная комбинация $\begin{pmatrix} a \\ c \end{pmatrix}$ и $\begin{pmatrix} b \\ d \end{pmatrix}$.

Определение 1.2. $\{x\begin{pmatrix} a \\ c \end{pmatrix} + y\begin{pmatrix} b \\ d \end{pmatrix}\}$ — линейная оболочка $\begin{pmatrix} a \\ c \end{pmatrix}$ и $\begin{pmatrix} b \\ d \end{pmatrix}$. Она обозначается $\langle \begin{pmatrix} a \\ c \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} b \\ d \end{pmatrix} \rangle$.

Определение 1.3. Пусть R — кольцо.

Множество $\left\{ \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} \mid a_1, a_2, \dots, a_n \in R \right\}$ — называется n -мерным арифметическим (координатным) пространством (пространством столбцов) над R , обозначается R^n .

на котором мы ещё определяем операции сложения и умножения на скаляр:

$$\bullet \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_1 + b_1 \\ a_2 + b_2 \\ \vdots \\ a_n + b_n \end{pmatrix}$$

$$\bullet r \cdot \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} ra_1 \\ ra_2 \\ \vdots \\ ra_n \end{pmatrix} \forall r \in R$$

Определение 1.4. Аналогично пространству столбцов, можно определить пространство строк. Всё ровно аналогично, но теперь элементы расположены в строку. Обозначается ${}^n K$

Определение 1.5. Пусть K — поле. Векторное пространство над K — тройка $(V, +, \cdot)$, где V — множество, $+: V \times V \rightarrow V$, $\cdot: K \times V \rightarrow V$. Причем:

1–4 $(V, +)$ — абелева группа.

$$1. \ a + b = b + a \ \forall a, b \in V.$$

$$2. \ (a + b) + c = a + (b + c) \ \forall a, b, c \in V$$

$$3. \ \exists \bar{0}: a + \bar{0} = a \ \forall a \in V$$

$$4. \ \forall a \in V \ \exists (-a) \in V: a + (-a) = \bar{0}$$

$$5. \ (k_1 k_2)v = k_1(k_2 v) \text{ (ассоциативность умножения на скаляр)}$$

$$6. \ (k_1 + k_2)v = k_1 v + k_2 v \text{ (дистрибутивность умножения вектора на скаляр относительно сложения скаляров)}$$

7. $k(v_1 + v_2) = kv_1 + kv_2$ (дистрибутивность умножения вектора на скаляр относительно сложения векторов)
8. $1_K \cdot v = v$ (унитарность, единица поля K является единицей и относительно умножения вектора на скаляр)

Здесь и далее (и немного ранее) скалярами называются элементы поля K , а векторами — элементы множества V .

Замечание. V — векторное пространство над K . Тогда:

- $0 \cdot v = \bar{0} \ \forall v \in V$.
- $k \cdot \bar{0} = \bar{0} \ \forall k \in K$.
- $(-1) \cdot v = -v \ \forall v \in V$.

Замечание. Из определений 2–8 следует 1.

Определение 1.6. Пусть R — кольцо.

Тройка $(V, +, \cdot)$ с аксиомами 1–8 называется модулем над R .

Замечание. Абелевы группы (V — абелева, а умножение на скаляр выкинули) \implies модули над \mathbb{Z} .

Определение 1.7. V — векторное пространство над K . $v_1, v_2, \dots, v_n \in V$. $a_1, a_2, \dots, a_n \in K$. Тогда $\sum a_i v_i$ — линейная комбинация v_1, v_2, \dots, v_n .

Определение 1.8. Пусть M — множество векторов: $M \subset V$, тогда линейная оболочка множества M $\langle M \rangle = \{a_1 v_1 + a_2 v_2 + \dots + a_k v_k \mid a_i \in K, v_i \in M\}$.

Определение 1.9. Подпространство V — подмножество $U \subset V$, такое что $(U, +_V, \cdot_V)$ — векторное пространство.

Утверждение 1.1. $U \subset V$ — подпространство $\iff U$ — замкнуто, т.е. все операции с элементами U лежат в U .

Пример. ${}^n K$ — арифметическое пространство строк.

Пусть $v_1, v_2, \dots, v_m \in K^n$, т.е. векторы в пространстве столбцов. Рассмотрим $x_1 v_1 + x_2 v_2 + \dots + x_m v_m = 0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$ — однородную систему линейных уравнений (x_i — неизвестные). Рас-

смотрим всё множество решений — строк $(x_1, x_2, \dots, x_m) \in {}^n K$. Утверждение — оно является подпространством в ${}^n K$. Для этого нужно просто проверить, что сумма двух решений — тоже решение, и решение, умноженное на какой-либо скаляр всё ещё остаётся решением. Доказывается просто расписав почленно $x_i v_i + y_i v_i = (x_i + y_i) v_i$ и получив итоговое равенство 0. Домножение на скаляр очевидно.

Полученное пространство не является всем пространством строк (${}^n K$), но является его подпространством, как мы только что доказали.

Обозначение: U — подпространство V : $U \leq V$.

Утверждение 1.2. $V_1, V_2 \leq V \implies V_1 \cap V_2 \leq V$.

Доказательство. Очевидно! □

Определение 1.10. Сумма по Минковскому: $A, B \subset V: A + B := \{a + b \mid a \in A \wedge b \in B\}$.

Утверждение 1.3 (Сумма по Минковскому). $V_1, V_2 \leq V \implies V_1 + V_2 \leq V$.

Доказательство.

- $x, y \in V_1 + V_2 \iff x = v_1 + v_2, y = v'_1 + v'_2$, где $v_1, v'_1 \in V_1, v_2, v'_2 \in V_2$. Тогда $x + y = (v_1 + v'_1) + (v_2 + v'_2), (v_1 + v'_1) \in V_1, (v_2 + v'_2) \in V_2 \implies x + y \in V_1 + V_2$
- $k \cdot x$ — очевидно. □

Замечание. $M \subset V, \langle M \rangle = \bigcap_{\substack{U \leq V \\ U \supset M}} U$, доказывается как аналогичное утверждение из первого семестра.

Определение 1.11. V_1, V_2 — векторные пространства над K . Тогда $f: V_1 \rightarrow V_2$ — гомоморфизм (линейное отображение), если

1. $f(v_1 + v_2) = f(v_1) + f(v_2) \forall v_1, v_2 \in V_1$.
2. $f(kv) = kf(v)$.

Если при этом f — биекция, то f — изоморфизм.

Определение 1.12. Координатизация — сопоставление элементам векторного пространства координат пространства, являющимся изоморфным этому пространству, ака построение гомоморфизма:

$$\forall v \in V, v \rightarrow \begin{pmatrix} k_1 \\ k_2 \\ \vdots \\ k_n \end{pmatrix}, k_i \in K$$

Верно ли, что любое векторное пространство изоморфно какому-то K^n ? Да, если правильно понимать, что за n , и вообще, мы это чуть позже докажем.

Пример векторных пространств.

1. K — векторное пространство над K (следует из аксиом поля)
2. Векторы над плоскостью/пространством.
3. $K[x]_n = \{f \in K[x] \mid \deg f \leq n\}$. Тогда $K[x]_n \cong K^{n+1}$.
4. M — множество, K — поле. Тогда $V = \{f: M \rightarrow K\}$ (множество функций из M в K) — векторное пространство:
 - $(f_1 + f_2)(m) := f_1(m) + f_2(m) \forall m \in M$.
 - $(kf)(m) = k \cdot f(m) \forall k \in K$.

По сути, каждая такая функция задаётся значениями в каждой точке M , и тогда получаем $f \mapsto \{f(m) \in K \mid m \in M\}$, что есть, по сути, $K^{|M|}$

- 4'. $M = K = \mathbb{R}$, $C_0(\mathbb{R})$ — непрерывные функции $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$. $C_0(\mathbb{R}) \leq (a_0, a_1, \dots)$. Значения во всех рациональных точках. (Любая такая функция задаётся своими значениями во всех рациональных точках, а все рациональные точки можно пронумеровать и составить последовательность, и тогда каждая такая функция задаётся последовательностью значений во всех своих рациональных точках)
5. Последовательность фиббоначиевого типа: $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$. Тогда множество таких последовательностей — векторное пространство $\cong \mathbb{R}^2$
6. M — множество. $V = 2^M$, $K = \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$, $M_1 + M_2 := M_1 \triangle M_2$, $0 \cdot M = \emptyset$, $1 \cdot M = M$. Тогда V — векторное пространство над $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$, $V \cong {}^n(\mathbb{Z}/2\mathbb{Z})$, а координатизация тут — битовая строка из 0 и 1.

Но в любом ли векторном пространстве есть координатизация? Да, это мы докажем, но чуть позже, смотри дальше.

Определение 1.13. V — векторное пространство над K . $\{v_i\}_{i \in I}$ (множество векторов) называется базисом V , если $\forall v \in V \exists! \{a_i\}_{i \in I}$ (множество коэффициентов), $a_i \in K : v = \sum_{i \in I} a_i v_i$, из которых почти все (т.е. все, кроме какого-то конечного числа) $a_i = 0$

Замечание. В терминах этого определения $I = \{1, 2, \dots, n\}$ $V \leftrightarrow \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix}$, то есть $V \cong K^n$.

Определение 1.14. V — векторное пространство над полем K , тогда $\{v_i\}_{i \in I}$ называется линейно независимой системой (ЛНЗ), если выполнено одно из равносильных утверждений:

1. $\nexists i \in I : v_i = \sum_{j \neq i} a_j v_j$
2. $\forall \{a_i\} \in K : \sum a_i v_i = 0 \implies a_i = 0 \forall i \in I$.

Доказательство. $2 \implies 1$. Пусть $\exists i : v_i = \sum a_j v_j \implies \sum a_j v_j - v_i = 0 \xrightarrow{a_i = -1}$ не выполняется второе (не все коэффициенты равны нулю).

$1 \implies 2$. Пусть $a_i v_i = 0$, причем $\exists a_j \neq 0$. Тогда перенесём $a_j v_j$ в левую часть и разделим на $-a_j$ и получим $v_j = \sum_{i \neq j} b_i v_i$, т.е. выразили, противоречие с первым пунктом. \square

Теорема 1.4 (Равносильное определение базиса). $\{v_i\}_{i \in I}$, $v_i \in V$, V — векторное пространство над K .

1. $\{v_i\}$ — базис.
2. $\{v_i\}$ — линейно независимая система и $\langle \{v_i\} \rangle = V$. $\{v_i\}$ — порождающая система.
3. $\{v_i\}$ — максимальная линейно независимая система, т.е. $\forall v \in V : \{v_i\}_{i \in I} \cup \{v\}$ — линейно зависима.
4. $\{v_i\}$ — минимальная порождающая система. То есть выкидывание любого вектора делает систему не порождающей.

Доказательство.

- $1 \Rightarrow 2$. $\{v_i\}$ — базис $\Rightarrow \{v_i\}$ порождающая по определению. Причем если $\sum a_i v_i = 0$, то $a_i = 0$, иначе получили два разложения для нуля (всегда есть разложение со всеми нулевыми коэффициентами), тогда получили, что $\{v_i\}$ — Л.Н.С.
- $2 \Rightarrow 1$. $\forall v \in V: v = \sum a_i v_i$, так как $\{v_i\}$ — порождающая. Тогда докажем единственность: пусть существуют $\sum a'_i v_i = v = \sum a_i v_i$. Тогда возьмем разность: $0 = \sum (a_i - a'_i) v_i \Leftrightarrow a_i - a'_i = 0 \Leftrightarrow a_i = a'_i$.
- $3 \Rightarrow 2$. Нужно доказать, что $\{v_i\}$ — порождающая система. Рассмотрим произвольный $v \in V$. Знаем, что $v_i \cup v$ — линейно зависима, значит $\exists a: \sum a_i v_i + av = 0$ и не все a равны нулю. Легко понять, что $a \neq 0$, иначе исходная система линейно зависима, а тогда можно выразить вектор $v - v = \sum \frac{a_i}{-a} v_i$, умеем выражать любой вектор — значит мы порождающая система.
- $2 \Rightarrow 4$. Пусть наша $\{v_i\}$ — ЛНЗ и порождающая, хотим доказать, что тогда она минимальная порождающая. Пусть это не так, тогда если она не минимальная порождающая, то убрав один вектор, мы сможем его получить при помощи других наших векторов \Rightarrow исходная система линейно зависима, противоречие.
- $4 \Rightarrow 2$. Пусть $\{v_i\}$ — ЛЗ. Тогда $\exists i: v_i = \sum_{j \neq i} a_j v_j$. Тогда можно выкинуть v_i , система уменьшится и останется порождающей (v_i заменяем на линейную комбинацию остальных), противоречие. Значит, $\{v_i\}$ — ЛНЗ.
- $2 \Rightarrow 3$. $\forall v \in V: v = \sum a_i v_i \Rightarrow \{v_i\} \cup \{v\}$ — ЛЗ.

□

Определение 1.15. V — векторное пространство над K .

V называется конечномерным, если \exists конечная порождающая система, т.е. $V = \langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle$.

Лемма. Из любой конечной порождающей системы $V = \langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle$ можно выбрать базис.

Доказательство. Во-первых, если она линейно независима, то все очевидно, вот и базис.

Иначе, пусть $\exists v_i = \sum_{j \neq i} a_j v_j$. Тогда заметим, что система никак не пострадает, если убрать v_i из системы: мы все равно можем его получить при помощи остальных векторов.

Теперь можно продолжить этот процесс до момента, когда эта система станет линейно независимой. Так как система была конечной, то этот процесс когда-либо закончится (например, если выкинем все вектора). □

Замечание. Пример пространства с пустым базисом: у множества $V = \{0\}$ базис равен \emptyset .

Следствие. В любом конечном пространстве есть базис.

Замечание. В любом пространстве есть базис.

Пример.

$$K[x] = \langle 1, x, x^2, \dots \rangle$$

$$K[[x]] = \langle ??? \rangle$$

У $K[[x]]$ есть базис, но на человеческом нельзя задать.

У \mathbb{R} над \mathbb{Q} тоже есть базис, но как его задать — вопрос.

Определение 1.16. Размерность пространства $\dim V$ — количество элементов в базисе.

Это хорошо, но непонятно, почему это определение корректное, т.е. почему во всех базисах пространства одинаковое количество элементов.

Теорема 1.5. Все базисы имеют поровну элементов.

Лемма (Лемма о линейной зависимости линейных комбинаций). Пусть $u_1, \dots, u_m \in \langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle$, $m > n$. Тогда u_1, \dots, u_m линейно зависима.

Доказательство.

Лемма (О замене). $\langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle = \langle \sum a_i v_i, v_2, \dots, v_n \rangle$, т.е. можно заменить элемент на линейную комбинацию элементов без изменения линейной оболочки, если $a_1 \neq 0$

Доказательство. $\sum a_i v_i, v_2, \dots, v_n \in \langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle$, это очевидное доказательство в одну сторону. А для другой стороны заметим, что $v_2, v_3, \dots, v_n \in \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$, а $v_1 = \frac{(\sum a_i v_i) - a_2 v_2 - \dots - a_n v_n}{a_1}$ \square

Доказательство ЛЗЛК:

Рассмотрим u_1 . Если $u_1 = \bar{0}$, то система сразу линейно зависима, конец. Иначе можно представить $u_1 = \sum a_i v_i$, и $\exists i : a_i \neq 0$. По лемме произведем замену v_i на сумму. Получили $\langle v_1, \dots, v_{i-1}, u_1, v_{i+1}, \dots, v_n \rangle = \langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle$. Давайте продолжать подобную операцию: на k -ом шаге заменяем/выражаем $u_k = \sum_{v_i \text{ — не заменен}} a_i v_i + \sum_{i < k} b_i u_i$. Если все $a_i = 0$, то мы выражаем u_k через остальные u , т.е. получили линейную зависимость. Иначе будем там заменять, и через n шагов получим:

$u_{n+1}, \dots, u_m \in \langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle = \langle u_1, u_2, \dots, u_n \rangle$, т.е. умеем выражать остальные u через первые n , т.е. система всё же линейно зависима. \square

Из доказанной леммы очевидно следует теорема о равенстве количеств элементов во всех базисах одного пространства, а значит и корректность определения.

Пример. Рассмотрим $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$. Пусть R — модуль над R .

$\{1\}$ — минимальная порождающая система. При этом, $\{2, 3\}$ — тоже минимальная порождающая система (пример показывает что лемма работает только для векторных пространств, но не для модулей).

Лемма. Пусть V — конечномерное пространство.

1. \forall ЛНЗ систему можно дополнить до базиса.
2. $V_1 \leq V_2 \Rightarrow \dim V_1 \leq \dim V_2$, причем $\dim V_1 = \dim V_2 \Rightarrow V_1 = V_2$.

Доказательство. Пусть $\dim V_1 = n$, v_1, \dots, v_k — ЛНЗ система. Тогда заметим, что $k \leq n$ по лемме о линейной зависимости.

Процесс: $\exists v \notin \langle v_1, \dots, v_k \rangle$. Положим $v_{k+1} = v$. Если v не существует, то v_1, \dots, v_k — базис. Причем, заметим, что v_1, \dots, v_{k+1} — ЛНЗ система.

Продолжаем данный процесс. Заметим, что данный процесс будет длиться не более $n - k$ шагов, так как, если размер станет $n + 1$, то система точно будет ЛЗ.

Докажем второй пункт. Рассмотрим v_1, \dots, v_k — базис V_1 . Заметим, что $\{v_i\}$ — ЛНЗ и каждый $v_i \in V_2$. Тогда $\{v_i\}$ можно дополнить до базиса $V_2 \Rightarrow k \leq \dim V_2$. \square

Замечание Напоминание. Пусть V — векторное пространство, причем $\dim V = n$, v_1, \dots, v_n — базис $V \Rightarrow \exists$ изоморфизм векторных пространств.

$$f: K^n \rightarrow V, \text{ причем } f\left(\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}\right) = f\left(\begin{pmatrix} a_1 + b_1 \\ \vdots \\ a_n + b_n \end{pmatrix}\right) = \sum (a_i + b_i)v_i = \sum a_i v_i + \sum b_i v_i =$$

$$f\left(\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix}\right) + f\left(\begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}\right).$$

$$\text{Плюс есть домножение на скаляр: } f\left(k \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix}\right) = kf\left(\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix}\right)$$

Определение 1.17. $a \in \mathbb{C}$ называется алгебраическим, если $\exists f \in \mathbb{Z}[x]$, такой что $f(a) = 0 \wedge f \neq 0$ (a — корень какого-то многочлена с целыми коэффициентами, отличного от тождественного нуля)

Замечание. Если разрешить коэффициентам многочлена быть рациональными, получим то же самое (можно домножить все коэффициенты на их общий знаменатель)

Утверждение 1.6. a — алгебраическое $\Rightarrow \langle 1, a, a^2, \dots \rangle$ над \mathbb{Q} — конечномерное.

Доказательство. $\exists P = \sum_{i=0}^n k_i x^i$, такое что $k_n = 1, P(a) = 0$. Тогда $a^n = -\sum_{i=0}^{n-1} k_i a^i \in \langle 1, a, \dots, a^{n-1} \rangle$,
 $a^{n+1} = -\sum_{i=0}^{n-1} k_i a^{i+1} \in \langle 1, a, \dots, a^{n-1} \rangle$ (a^n выражается через первые n) и так далее для $\forall N > n$.
 $a^N \in \langle 1, a, \dots, a^{n-1} \rangle$ □

Утверждение 1.7. a, b — алгебраические. Тогда $\langle a^i b^k \rangle$ над \mathbb{Q} — конечномерное.

Доказательство. a — корень $f: \deg f = m$. b — корень $g: \deg g = n$.

$$\text{Тогда } a^i \cdot b^k = \left(\sum_{j=0}^{m-1} k_j a^j\right) \left(\sum_{s=0}^{n-1} l_s b^s\right) = \sum \sum (k_j l_s) a^j b^s \Rightarrow \{a^j b^s\}_{\substack{j=0..m-1 \\ s=0..n-1}} \text{ — порождает } \langle \{a^i b^k\} \rangle. \quad \square$$

Теорема 1.8. Алгебраические числа образуют кольцо. По факту хочется доказать: a, b — алгебраические $\Rightarrow a + b, ab$ — алгебраические.

Доказательство. \mathbb{C} — векторное пространство над \mathbb{Q} .

Докажем, что $a + b$ — алгебраическое: рассмотрим $1, a + b, (a + b)^2, (a + b)^3, \dots, (a + b)^i = \sum \binom{i}{k} a^k b^{i-k} \in V$, причем $\dim V = N$. Тогда $1, a + b, \dots, (a + b)^N$ — ЛЗ система. $\Rightarrow \exists \{c_i\}, c_i \in \mathbb{Q}: \sum c_i (a + b)^i = 0 \Rightarrow a + b$ — корень $\sum c_i x^i = 0$ (ЛЗ система $\Rightarrow \sum c_i x^i \neq 0$). ab — аналогично. □

Пример. SF — последовательности фиб. типа. $SF = \{(a_1, a_2, \dots) \mid a_{i+1} = a_i + a_{i-1}\}_{a_i \in \mathbb{R}}$ — векторное пространство над \mathbb{R} . $\dim SF = 2$, причем $(1, 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, \dots)$ и $(0, 1, 1, 2, 3, 5, \dots)$ — Базис SF .

Координаты $(1, 1, 2, 3, \dots)$ в базисе, заданном сверху: $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$.

При этом есть другой, хороший базис:

$$u_1 = (1, \varphi, \varphi^2, \varphi^3, \dots)$$

$$u_2 = (1, -\frac{1}{\varphi}, \left(-\frac{1}{\varphi}\right)^2, \dots)$$

Например, $u = au_1 + bu_2 \iff \begin{cases} 1 = a \cdot 1 + b \cdot 1 \\ 1 = a\varphi + b\left(-\frac{1}{\varphi}\right) \end{cases} \rightsquigarrow \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix} \text{ — вектор} \Rightarrow u_n = a\varphi^{n-1} + b\left(-\frac{1}{\varphi}\right)^{n-1}.$

2. Матрицы

Определение 2.1. Пусть R — кольцо, I, J — конечные множества.

Тогда матрица A над R — отображение $I \times J \rightarrow R$.

Обычно $I = \{1, \dots, m\}, J = \{1, \dots, n\}, (i, j) \mapsto a_{ij} \in R$.

Тогда матрица $m \times n: (a_{ij})_{\substack{i=1..m \\ j=1..n}}$

Определение 2.2. Множество матриц $M_{m,n}(R)$.

При $I = J$ мы называем квадратными $M_n(R)$.

Рассмотрим матрицу $A \in M_{m,n}$. Её можно разбить на n столбцов $(c_1 \mid c_2 \mid \dots \mid c_n), c_i \in K^m$ и

m строчек: $\begin{pmatrix} r_1 \\ r_2 \\ \dots \\ r_n \end{pmatrix}, r_i \in {}^n K$.

Также заметим, что $M_{m,n}(K)$ — векторное пространство над K . Ясно, что $M_{m,1}(K) \cong K^m$ и $M_{1,n}(K) \cong {}^n K$.

Определение 2.3. Умножение матрицы на столбец: $M_{m,n}(K) \times K^n \rightarrow K^m: (a_{ij}, \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}) \mapsto \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_m \end{pmatrix}$,

где $y_i = a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n = \sum_{k=1}^n a_{ik}x_k$.

Можно определить умножение строки на столбец: $(a_1 \ a_2 \ \dots \ a_n) \cdot \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \rightsquigarrow \sum a_i x_i$. Тогда

умножение матрицы на столбец можно записать как $\begin{pmatrix} r_1 \\ r_2 \\ \vdots \\ r_m \end{pmatrix} \cdot X \rightsquigarrow \begin{pmatrix} r_1 \cdot X \\ r_2 \cdot X \\ \vdots \\ r_m \cdot X \end{pmatrix}$, где r_i — строчки,

а X — столбец.

Тогда заметим, что умножение матриц: $A \cdot B = (Ac_1 \ Ac_2 \ \dots \ Ac_l)$.

Пример СЛУ. Системы линейных уравнений можно записывать как матрицу.

$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \dots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$ Тогда $(a_{ij}) = A, \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = X, \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix} = B$ и матричная запись СЛУ — $AX = B$

Замечание. $A \in M_{m,n}(K)$. Рассмотрим $\mathcal{A}: K^n \rightarrow K^m, X \mapsto A \cdot X$.

Утверждение 2.1. \mathcal{A} — линейное отображение.

Доказательство. $\mathcal{A}(X + Y) = A \cdot X + A \cdot Y \quad \forall X, Y, \mathcal{A}(kX) = kA \cdot X, k \in K$. □

Однородная СЛУ: $AX = 0$. $A = (c_1 \ c_2 \ \dots \ c_n)$. Эта система имеет только тривиальное решение $x = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \iff c_1, \dots, c_n - \text{ЛНЗ}$. $c_i \in K^m, \dim K^m = m$, тогда по ЛЗЛК заметим, что если $n > m$, то $AX = 0$ имеет нетривиальное решение (т.к. неизвестных $>$ уравнений).

2.1. Структура линейных отображений

Пример. $V = R^2$. Поворот вокруг O — линейное отображение. Симметрия относительно прямой — линейное отображение, если $0 \in l$. Проекция на l — линейное отображение.

- Свойства.**
1. $\mathcal{A}(0) = 0 (x = 0 \Rightarrow \mathcal{A}(0) = 0)$.
 2. \mathcal{A} — инъекция $\iff \mathcal{A}(x) = 0 \Rightarrow x = 0$.
 3. $x_1, x_2, \dots, x_n - \text{ЛЗ} \Rightarrow \mathcal{A}(x_i) - \text{ЛЗ}$.
 - 3'. \mathcal{A} — инъекция: $\{x_i\} - \text{ЛНЗ} \Rightarrow \{\mathcal{A}(x_i)\} - \text{ЛНЗ}$.
 4. $u_1, u_2, \dots, u_n - \text{базис } U, v_1, v_2, \dots, v_n \in V$. Тогда $\exists! \mathcal{A}: U \rightarrow V$ такое что $\mathcal{A}(u_i) = v_i$.

- Доказательство.**
1. $\mathcal{A}(0) = \mathcal{A}(0 + 0) = \mathcal{A}(0) + \mathcal{A}(0)$
 2. $\Rightarrow: \mathcal{A}$ — инъекция, $\mathcal{A}(x) = 0, \mathcal{A}(0) = 0 \Rightarrow x = 0$.
 \Leftarrow От противного, пусть $x \neq y \in U: \mathcal{A}(x) = \mathcal{A}(y) \Rightarrow \mathcal{A}(x) - \mathcal{A}(y) = \mathcal{A}(x - y) = 0 \Rightarrow x - y = 0$. Противоречие.
 3. $\sum a_i x_i = 0 \implies \sum a_i \mathcal{A}(x_i) = \sum \mathcal{A}(a_i x_i) = \mathcal{A}(\sum a_i x_i) = \mathcal{A}(0) = 0$.
 - 3'. Пусть $0 = \sum a_i \mathcal{A}(x_i) = \mathcal{A}(\sum a_i x_i) \implies \sum a_i x_i = 0 \Rightarrow a_i = 0$.
 4. Определим \mathcal{A} : пусть $u \in U$. $\exists! \{a_i\}: u = \sum a_i u_i$. Положим, $\mathcal{A}(u) = \sum a_i v_i$. \mathcal{A} — линейно (очевидно/упражнение).
 Единственность: пусть $\mathcal{A}_2(u_i) = v_i$, тогда по линейности $\mathcal{A}_2(\sum a_i u_i) = \sum a_i \mathcal{A}_2(u_i) = \sum a_i v_i = \mathcal{A}(\sum a_i u_i)$.

□

Определение 2.4. $\mathcal{A}: U \rightarrow V$ — линейное отображение.

Тогда $\ker \mathcal{A} = \{u \in U \mid \mathcal{A}(u) = 0\}$ — ядро \mathcal{A} . $\text{Im } \mathcal{A} = \{v \in V \mid \exists u: \mathcal{A}(u) = v\}$.

- Свойства.**
1. $\ker \mathcal{A} \leq U, \text{Im } \mathcal{A} \leq V$.
 2. $\text{Im } \mathcal{A} = V \iff \mathcal{A}$ — сюръекция.
 3. $\ker \mathcal{A} = \{0\} \iff \mathcal{A}$ — инъекция.

Доказательство.

1. Нам нужно собственно проверить замкнутость $\ker \mathcal{A}$. Пусть $x, y \in \ker \mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{A}(x + y) = \mathcal{A}(x) + \mathcal{A}(y) = 0$ по определению ядра. Осталось проверить замкнутость домножения на скаляр. Ну действительно, пусть $x \in \ker \mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{A}(kx) = k \cdot \mathcal{A}(x) = 0$.
 $\text{Im } \mathcal{A} \leq V$ аналогично. Пусть $X, Y \in \text{Im } \mathcal{A} \Rightarrow \exists x, y \in U: \begin{cases} \mathcal{A}(x) = X \\ \mathcal{A}(y) = Y \end{cases} \Rightarrow \mathcal{A}(x + y) = X + Y$.
 Замкнутость по домножению на скаляр: пусть $x \in \text{Im } \mathcal{A} \Rightarrow \exists x \in U: \mathcal{A}(x) = X \Rightarrow \mathcal{A}(kx) = kX$.

2. Это абсолютно тривиально – просто перефразирования одного и того же: если достигаются все значения, то у каждого значения хотя бы один достигающий его аргумент и наоборот.
3. \Leftarrow Очевидно, так как тогда только $\mathcal{A}(0) = 0$.
 \Rightarrow Предположим от противного: $x \neq y \in U : \mathcal{A}(x) = \mathcal{A}(y) \Rightarrow \mathcal{A}(x-y) = 0 \Rightarrow 0 \neq x-y \in \ker \mathcal{A}$.
 Противоречие. □

Теорема 2.2 (О ядре и образе). \mathcal{A} — линейное отображение.

1. \exists базис $u_1, u_2, \dots, u_k, u_{k+1}, \dots, u_n$. Причем u_1, \dots, u_k — базис $\ker \mathcal{A}$, а $\mathcal{A}(u_{k+1}), \dots, \mathcal{A}(u_n)$ — базис $\text{Im } \mathcal{A}$.
2. $\dim(\ker \mathcal{A}) + \dim(\text{Im } \mathcal{A}) = \dim U$.

Доказательство. Рассмотрим базис u_1, u_2, \dots, u_k — базис $\ker \mathcal{A}$. По лемме эту систему можно дополнить до базиса U . Рассмотрим u_{k+1}, \dots, u_n из нового базиса.

Хотим доказать, что $\mathcal{A}(u_{k+1}), \dots, \mathcal{A}(u_n)$ — базис $\text{Im } \mathcal{A}$. Докажем по определению, доказав линейную независимость и порождение всех векторов в пространстве.

- ЛНЗ-ть: Пусть $\sum a_{k+i} \mathcal{A}(u_{k+i}) = 0 \Rightarrow \mathcal{A}(\sum a_{k+i} u_{k+i}) = 0 \Rightarrow \sum a_{k+i} u_{k+i} \in \ker \mathcal{A} \Rightarrow \exists a_1, a_2, \dots, a_k :$
 $\sum a_{k+i} u_{k+i} = \sum_{i=1}^k (-a_i) u_i \Rightarrow \sum_{i=1}^n a_i u_i = 0$. Противоречие, так как u_1, u_2, \dots, u_n — базис в U .
- Порождение: Возьмём какой-нибудь $u \in U$. Докажем, что $\mathcal{A}(u)$ выражается через базис. Разложим u через базис: $u = \sum_{i=1}^n a_i u_i \Rightarrow \mathcal{A}(u) = \mathcal{A}\left(\sum_{i=1}^n a_i u_i\right) = \mathcal{A}\left(\sum_{i=1}^k a_i u_i\right) + \sum_{i=k+1}^n a_i \mathcal{A}(u_i)$.
 Но $\mathcal{A}\left(\sum_{i=1}^k a_i u_i\right) = 0$, так как оно лежит в ядре. Значит действительно $\mathcal{A}(u) = \sum_{i=k+1}^n a_i \mathcal{A}(u_i)$. □

Определение 2.5. Пусть U, V — векторные пространства над полем K .

Тогда $U \oplus V := U \times V$ как множества. То есть $(u_1, v_1) + (u_2, v_2) = (u_1 + u_2, v_1 + v_2)$, $k(u, v) := (ku, kv)$.

Замечание. Пусть $\begin{matrix} u_1, \dots, u_n & \text{— Базис } U \\ v_1, \dots, v_m & \text{— Базис } V \end{matrix}$, $\tilde{u}_i = (u_i, 0), \tilde{v}_i = (0, v_i)$,

Тогда $\{\tilde{u}_i\} \cup \{\tilde{v}_i\}$ — Базис $U \oplus V$.

Доказательство. $\forall (u, v) \in U \oplus V : \exists! (a_i) \exists! (b_i) (u, v) = (\sum a_i u_i, \sum b_i v_i)$.

$(u, 0) = (\sum a_i \tilde{u}_i), (0, v) = (\sum b_i \tilde{v}_i)$. □

Замечание. $i_u : U \rightarrow U \oplus V, u \mapsto (u, 0)$, i_v — аналогично. Инъективный гомоморфизм векторных пространств.

$P_u : U \oplus V \rightarrow U, (u, v) \mapsto u$ — проекция. $\text{Im } P_u = U, \ker P_u = \text{Im } i_v$.

Диаграмма прямой суммы: $U \xleftarrow{i_u} U \oplus V \xleftarrow{i_v} V$. $P_u i_u = \text{id}_U, P_v i_v = \text{id}_V, P_v i_u = 0_v, P_u i_v = 0_u$,
 $i_u P_u + i_v P_v = \text{id}_{U \oplus V}$

Теорема 2.3 (Формула Грассмана). Пусть $U, V \leq W$, U, V — конечномерные.

$\dim(U + V) = \dim U + \dim V - \dim(U \cap V)$

Доказательство. Построим линейное $f: U \oplus V \rightarrow W, (u, v) \mapsto u+v$. f — линейное (очев/упражнение).

Заметим, что $\text{Im } f = U + V, \ker f = \{(u, -u) \mid \begin{smallmatrix} u \in U \\ -u \in V \end{smallmatrix}\} = \{(u, -u) \mid u \in U \cap V\}$.

Очевидно, что $\ker f \cong U \cap V \implies \dim(\ker f) = \dim(U \cap V)$. А по теореме о размерности ядра и образа: $\dim V + \dim U = \dim(U \oplus V) = \dim(U + V) + \dim(U \cap V)$ \square

Пример. $K^n, U = \left\{ \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \mid a_1x_1 + \dots + a_nx_n = 0 \right\}$ — гиперплоскость $\dim U = n - 1$.

СЛУ — m уравнений, m гиперплоскостей — u_1, u_2, \dots, u_m . Ответ — $\bigcap_{i=1}^n u_i$.

$\dim u_1 = n - 1. \dim(u_1 \cap u_2) = \dim u_1 + \dim u_2 - \dim(u_1 + u_2) \geq n - 1 + n - 1 - n \geq n - 2$. Можно продолжить процесс.

Следствие. Множество решений однородной СЛУ (n неизвестных, m уравнений) — пространство размерности $\geq n - m$.

Замечание. Аналогия $(+, \cap)$ с (\cup, \cap) — неполная: $(V_1 + V_2) \cap V_3 \neq (V_1 \cap V_3) + (V_2 \cap V_3)$, пример: три прямые на плоскости.

Пусть $A \in M_{m,n}(K), A = (a_{ij})_{\substack{i=1..m, \\ j=1..n}}, \mathcal{A}: \begin{matrix} K^n \rightarrow K^m \\ X \mapsto A \cdot X \end{matrix}$ — линейное отображение.

$K^n = \langle e_1, \dots, e_n \rangle, K^m = \langle \tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_m \rangle$, где e_i — вектор нулей с 1 на i строчке. Тогда $Ae_j = \begin{pmatrix} a_{1j} \\ a_{2j} \\ \vdots \\ a_{mj} \end{pmatrix}$.

Тогда можно сказать, что $A = (\mathcal{A}(e_1) \mid \mathcal{A}(e_2) \mid \dots \mid \mathcal{A}(e_n))$

Следствие. $A, B \in M_{m,n}(K). \mathcal{A}, \mathcal{B}$ — линейные отображения, $\mathcal{A} = \mathcal{B} \implies A = B$.

Утверждение 2.4. $A \in M_{m,n}(K), \mathcal{A}$ — соответствующее отображение.

$\ker \mathcal{A}$ — множество решений однородной СЛУ с матрицей A

$\text{Im } \mathcal{A}$ — линейная оболочка столбцов A .

Доказательство. $A = \left(\begin{array}{c|c|c|c} C_1 & C_2 & \dots & C_n \end{array} \right) = \left(\begin{array}{c|c|c|c} \mathcal{A}(e_1) & \mathcal{A}(e_2) & \dots & \mathcal{A}(e_n) \end{array} \right)$

$\langle C_1, C_2, \dots, C_n \rangle = \langle \{Ae_i\} \rangle = \text{Im } \mathcal{A}. \sum a_i \mathcal{A}(e_i) = \mathcal{A}(\sum a_i e_i) = \mathcal{A}(V). V$ — вектор $\in K^n$. \square

Определение 2.6. $A = \left(\begin{array}{c|c|c|c} C_1 & C_2 & \dots & C_n \end{array} \right)$.

$\dim \langle C_1, \dots, C_n \rangle$ — называется рангом матрицы.

Обозначение $\text{rank } A, \text{rk } A, \text{rg } A$.

При $n = m$ $n - \text{rk } A$ называется дефектом матрицы. Дефект $\dim \ker A$.

Теорема 2.5 (Принцип Дирихле для векторных пространств). $\mathcal{A}: V \rightarrow V$ — линейное отображение. V — конечномерное.

Тогда \mathcal{A} — инъекция $\iff \mathcal{A}$ — сюръекция.

Доказательство. $\dim V = n$, \mathcal{A} — инъекция $\iff \ker \mathcal{A} = 0 \iff \dim \ker A = 0 \iff \dim \operatorname{Im} A = n - 0 = n \iff \operatorname{Im} A = V \iff \mathcal{A}$ — сюръекция. \square

Определение 2.7. Неоднородная система: $AX = B$, $A \in M_{m,n}(K)$, $B \in K^m$.

Теорема 2.6. Решение неоднородной и соответствующей ей однородной системы связаны:

Доказательство. Пусть X_0 — решение $AX = B$, тогда $AX = B \wedge AX_0 = B \iff A(X - X_0) = 0 \iff X - X_0 \in \ker \mathcal{A}$ — решения соответствующей однородной A .

$X = X_0 + v$, $v \in \ker \mathcal{A}$. Множество решений $X_0 + \ker \mathcal{A} = X_0 + \ker A = X_0 + \mathcal{A}^{-1}\{0\}$.

$\mathcal{A}^{-1}(\{AX_0\}) = X_0 + \mathcal{A}^{-1}\{0\}$. \square

Теорема 2.7 (Альтернатива Фредгольма). $\forall n = m$. СЛУ: n уравнений, n неизвестных, $AX = B$. Пусть A — фиксировано, B — нефиксировано, K — бесконечное.

Тогда верно одно из двух:

1. Однородное СЛУ имеет только тривиальное решение и неоднородное СЛУ имеет единственное решение при любом B .
2. $AX = 0$ имеет бесконечно много решений, тогда 0 или бесконечное множество решений в зависимости от B .

Теорема 2.8. $B \in M_{n,m}(K)$, $A \in M_{l,n}(K)$. Причем $K^m \xrightarrow[B]{B} K^n \xrightarrow[A]{A} K^l$.

Рассмотрим $C = A \cdot B$, $\mathcal{C}: K^m \rightarrow K^l$. $C := A \cdot B$, тогда \mathcal{C} — отображения домножения C .

Доказательство. Докажем, что $C_1(X) = (A \cdot B) \cdot X$, $C(X) = A \cdot (B \cdot X)$. Достаточно проверить для какого-то базиса K^m .

e_i — все нули, но на i -ой строчке единица, без волны в K^m , с — в K^n . Тогда $Be_i = \begin{pmatrix} b_{1i} \\ b_{2i} \\ \vdots \\ b_{ni} \end{pmatrix} = \sum_k b_{ki} \tilde{e}_k$.

Тогда $A(Be_i) = A(\sum b_{ki} \tilde{e}_k) = \sum b_{ki} (A\tilde{e}_k) = \sum b_{ki} \begin{pmatrix} a_{1k} \\ a_{2k} \\ \vdots \\ a_{lk} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_k a_{1k} b_{ki} \\ \sum_k a_{2k} b_{ki} \\ \vdots \\ \sum_k a_{lk} b_{ki} \end{pmatrix}$, где i — фиксированный столбец. \square

ный столбец.

Следствие. Умножение матриц ассоциативно:

$A \in M_{k,l}(K)$, $B \in M_{l,m}(K)$, $C \in M_{m,n}(K)$.

Тогда $(AB)C = A(BC)$.

Определение 2.8. При $m = n$,

$M_n(K)$ — кольцо квадратных матриц. Ассоциативное, но не коммутативное кольцо.

Пример. $\begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$
 $\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$.

2.2. Матрица линейного отображения

U, V — векторные пространства над K . $\mathcal{A}: U \rightarrow V$ — линейное. u_1, \dots, u_m — базис U , v_1, \dots, v_n — базис V .

$\mathcal{A}(u_i) \in V \Rightarrow \mathcal{A}(u_i)$ — линейная комбинация $\{v_i\}$.

Тогда (a_{ij}) — матрица линейного отображения \mathcal{A} в базисах $\{u_i\}, \{v_i\}$. $A = [\mathcal{A}]_{\{u_i\}, \{v_i\}}$. Столбцы A — столбцы координат $\mathcal{A}(u_i)$ в базисе $\{v_i\}$.

Утверждение 2.9. $u \in U$, u — столбец координат в базисе $\{u_i\}$.

Тогда $A \cdot u$ — столбец координат $\mathcal{A}(u)$ в базисе $\{v_i\}$.

Доказательство. Для u_i это так по определению, а для остальных векторов по дистрибутивности/линейности. \square

Замечание. $\{u_i\}$ задает изоморфизм $u \xrightarrow{f_u} K^m$, $v \xrightarrow{f_v} K^n$ — координатизации. Тогда верно:

$$\begin{array}{ccc} U & \xrightarrow{\mathcal{A}} & V \\ f_u \downarrow & & \downarrow f_v \\ K^m & \xrightarrow{A} & K^n \end{array}$$

2.3. Матрица перехода и формулы пересчета

V — векторное пространство. id_v — линейное. $\text{id}_v: V \rightarrow V$, $\{v_i\}$ — базис. $[\text{id}]_{\{v_i\}, \{v_i\}} = \begin{pmatrix} 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 1 \end{pmatrix} = E_n$. Причем E_n — единица в кольце матриц.

Пусть теперь $\{u_i\}, \{v_i\}$ — базисы V . Тогда $[\text{id}]_{\{u_i\}, \{v_i\}} = C = (c_{ji})$. $u_i = \sum_j c_{ji} v_j$. $(u_1, \dots, u_n) = (v_1, \dots, v_n) \cdot C$.

$$x \in V, x = \sum a_i u_i, X = \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} = (X)_{u_i}.$$

$$x = (u_1, \dots, u_n) \cdot X = (v_1, \dots, v_n) \cdot C \cdot X$$

CX — координаты x в базисе v_i

C — матрица перехода от базиса u_i к базису v_i .

Замечание. (Свойства матриц перехода)

- $C_{\{u_i\}, \{u_i\}} = E$
- $\{u_i\}, \{v_i\}, \{w_i\}$ — базисы. Тогда $C_{\{u_i\}, \{w_i\}} = C_{\{v_i\}, \{w_i\}} \cdot C_{\{u_i\}, \{v_i\}}$.
- $C_1 = C_{\{u_i\}, \{v_i\}}, C_2 = C_{\{v_i\}, \{u_i\}}$.
 $C_1 \cdot C_2 = C_2 \cdot C_1 = E$. C_1, C_2 — взаимнообратные.

Пусть $\mathcal{A}: U \rightarrow V$, U, V — векторные пространства над K .

Пусть e_i, f_i — базисы U и V , тогда существует матрица $A = [\mathcal{A}]_{\{e_i\}, \{f_i\}}$

Причем важный момент, что если бы было два отображения: $U \xrightarrow{\mathcal{A}} V \xrightarrow{\mathcal{B}} W$, причем $\{e_i\}, \{f_i\}, \{g_i\}$ — базисы U, V, W соответственно. Тогда $[\mathcal{BA}]_{\{e_i\}, \{g_i\}} = [\mathcal{B}]_{\{f_i\}, \{g_i\}} \cdot [\mathcal{A}]_{\{e_i\}, \{f_i\}}$.

Тогда пусть V — векторное пространство, тогда $[\text{id}_V]_{\{e_i\},\{f_i\}} = C$ — матрица перехода от e_i к f_i ,

$x \in V$ — координаты относительно $\{e_i\} \implies C \cdot X$ — координаты x относительно $\{f_i\}$.

$$[\text{id}]_{\{e_i\},\{e_i\}} = E = \begin{pmatrix} 1 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots \\ 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}. EA = A, AE = A.$$

$[\text{id}]_{\{f_i\},\{e_i\}} = C^{-1}$, $CC^{-1} = C^{-1}C = E$. Матрица перехода — обратимы.

Определение 2.9. V — векторное пространство над K .

$A: V \rightarrow V$ называется линейным оператором.

Множество операторов на V — кольцо относительно $(+, \circ)$. $(A + B)(V) := A(V) + B(V) \quad \forall v \in V$.

$C \circ (A + B) = C \circ A + C \circ B$ — из линейности C .

Определение 2.10. $\text{End}(V)$ — эндоморфизм — множество операторов на V , $\dim V = n \implies \text{End } V \cong M_n(K)$.

Так как $[A + B]_{\{e_i\}} = [A]_{\{e_i\}} + [B]_{\{e_i\}}$.

$[A \circ B]_{\{e_i\}} = [A]_{\{e_i\}} \circ [B]_{\{e_i\}}$. Говоря об операторах, будем писать $[A]_{\{e_i\}}$.

$(M_n(K))^*$ — группа обратимых матриц, обозначение $GL_n(K), GL(n, K)$.

Пример. $GL_1(K) = K^* = K \setminus \{0\}$.

$A: U \rightarrow V$ — линейно

$\{e_i\}$	$\{f_i\}$
$\{e'_i\}$	$\{f'_i\}$

Пусть $A = [A]_{\{e_i\},\{f_i\}}$. Чему тогда равно $[A]_{\{e'_i\},\{f'_i\}}$?

$$U(\{e'\}) \xrightarrow{\text{id}} U(\{e_i\}) \xrightarrow{A} V(\{f_i\}) \xrightarrow{\text{id}} V(\{f'_i\}).$$

Тогда $[A]_{\{e'_i\},\{f'_i\}} = [\text{id}_v \circ A \circ \text{id}_u]_{\{e'_i\},\{f'_i\}} = [\text{id}_v]_{\{f_i\},\{f'_i\}} \cdot [A]_{\{e_i\},\{f_i\}} \cdot [\text{id}_u]_{\{e'_i\},\{e_i\}} = CA \cdot D^{-1}$, где C — матрица перехода от f_i к f'_i , D — матрица перехода от e_i к e'_i .

Формула замены матрицы при замене базиса. Если A — линейный оператор, то:

$$A_{\text{new}} = CAC^{-1}.$$

Тогда A, B — матрицы одного отображения в разных базисах $\iff \exists C, D : B = CAD$, где C, D — обратимые. Это отношение эквивалентности.

Если A, B — квадратные обратимые матрицы, то $B = BAA^{-1}$.

Теорема 2.10 (Канонический вид линейного отображения). $A: V \rightarrow U$ — линейное, V — конечномерное векторное пространство над K .

Тогда \exists базис $\{e_i\}$ в V , базис $\{f_i\}$ в U , $r \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$, такие что $[A]_{\{e_i\},\{f_i\}} = \begin{vmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{vmatrix}$, где E_r — единичная матрица размера r .

Доказательство. Выберем базис из теоремы о ядре и образа. $v_1, \dots, v_k, v_{k+1}, \dots, v_n$ — базис V , причем v_1, \dots, v_k — базис $\ker A \leq V$, $A(v_{k+1}), \dots, A(v_n)$ — Базис $\text{Im } A \leq U$.

На самом деле рассмотрим базис $v_{k+1}, \dots, v_n, v_1, v_2, \dots, v_k$. Теперь $\forall i = 1..n-k$ положим $A(v_k + i) = u_i$. u_1, u_2, \dots, u_{n-k} — базис $\text{Im } A \leq U$ — ЛНЗ.

$u_1, u_2, \dots, u_{n-k}, \dots, u_m$ — базис U (дополнили до базиса).

Тогда для $\mathcal{A}(v_{k+i}) = u_i = 0u_1 + 0u_2 + \dots + 1 \cdot u_i + 0 \dots + 0 \cdot u_m \quad \forall i = 1..(n-k)$.
 $(v_l) = 0 \quad \forall l = 1..k$.

Значит столбцы $[\mathcal{A}]_{\{v_{k+1}, \dots, v_n, v_1, \dots, v_k\}\{u_i\}} = \begin{vmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{vmatrix}$

□

Замечание. $A \in M_{m,n}(K)$, $\text{rk } A = r$, \exists обратимые матрицы C, D : $CAD = \begin{vmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{vmatrix}$. $A' \in M_{m,n}$, $\text{rk}(A') = \text{rk}(A) = r \implies A' = \tilde{C}A\tilde{D}$

Определение 2.11. $A \in M_{m,n}(K)$, транспонированная матрица $A^T \in M_{n,m}(K)$ $(A^T)_{i,j} = (A)_{j,i} \quad \begin{matrix} \forall i=1..n \\ \forall j=1..m \end{matrix}$

Свойства. 1. $(A^T)^T = A$.

$$2. (A+B)^T = A^T + B^T$$

$$3. (AB)^T = B^T \cdot A^T$$

$$4. (A^{-1})^T = (A^T)^{-1}$$

Доказательство. 1, 2 — очевидно.

$$3. ((AB)^T)_{i,j} = (AB)_{j,i} = \sum_{k=1}^l a_{jk} b_{ki}.$$

$$(B^T \cdot A^T)_{ij} = \sum_{k=1}^l (B^T)_{ik} (A^T)_{kj} = \sum_{k=1}^l b_{ki} \cdot a_{jk} — \text{тоже самое.}$$

4. следует из 3 и $E^R = E$.

□

Определение 2.12. $A \in M_{m,n}(K)$. Строчный ранг A — это $\dim \langle r_1, r_2, \dots, r_m \rangle$, где $A = \begin{pmatrix} \frac{1}{r_2} \\ \vdots \\ r_m \end{pmatrix}$.

Обозначение $\text{rk}_r(A)$.

Теорема 2.11 (Свойства ранга). 1. $\text{rk } A = \text{rk}_r A$, $\text{rk } A = \text{rk } A^T$, $A \in M_{m,n}(K)$.

$$2. \text{rk}(AB) \leq \min(\text{rk } A, \text{rk } B).$$

$$3. \text{rk}(A+B) \leq \text{rk}(A) + \text{rk}(B)$$

$$2') A — \text{обратима} \implies \text{rk } AB = \text{rk } B, \text{rk } BA = \text{rk } B.$$

$$4. A \in M_n(K) \quad A — \text{обратима} \iff \text{rk } A = n.$$

Доказательство. 4) $A — \text{обратима} \iff$ соответственно $\mathcal{A} — \text{инъективно и сюръективно}$
 $\iff \mathcal{A} — \text{сюръекция} \iff \text{Im } \mathcal{A} = K^n \iff \text{rk } \mathcal{A} = n, \dim(\text{Im } \mathcal{A}) = n.$

$$1. \text{rk } A = r \implies \exists C, D — \text{обратимые, такие, что } CAD = \begin{vmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{vmatrix}. \text{ Тогда } (CAD)^T = D^T A^T C^T =$$

$$\begin{vmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{vmatrix} \implies \text{rk } A^T = r.$$

То есть $\text{rk } A = \text{rk } A^T = \text{rk } A$, то есть строчки $A \leftrightarrow$ столбцы A^T .

$$2. \operatorname{rk} AB = \dim(\operatorname{Im}(AB)) = \dim\{AB \cdot X \mid X \in K^n\} \leq \dim\{AY \mid Y \in K^m\} = \operatorname{rk} A.$$

$\operatorname{rk} AB = \dim(\operatorname{Im} AB) = \dim(\operatorname{Im} A|_{\operatorname{Im} B}) \leq \dim(\operatorname{Im} B) = \operatorname{rk} B$ (\leq — по теореме о размерности ядра и образа)

2') A — обратимый $\exists A^{-1}$. $\operatorname{rk}(AB) \leq \operatorname{rk} B$ по 2.

$$\operatorname{rk} B = \operatorname{rk}(A^{-1}(AB)) \leq \operatorname{rk} AB \text{ по 2. } \implies \operatorname{rk} AB = \operatorname{rk} B.$$

$$3. \operatorname{rk}(A+B) = \dim\{(A+B)X \mid X \in U\} = \dim\{AX+BX \mid X \in U\} \leq \dim\{AX+BY \mid X, Y \in U\} = \dim(\operatorname{Im} A + \operatorname{Im} B) \stackrel{\Gamma_{\text{рас.}}}{\leq} \dim \operatorname{Im} A + \dim \operatorname{Im} B = \operatorname{rk} A + \operatorname{rk} B.$$

□

Определение 2.13. $\mathcal{A}: K^n \rightarrow K^n$ — линейный оператор.

\mathcal{A} называется элементарным, если \mathcal{A} — обратим и $\exists i_0, j_0: (\mathcal{A}(x))_i = x_i, i \neq i_0$. А $(\mathcal{A}(x))_{i_0} = x_{i_0} + kx_{j_0}$,

Соответствующая матрица — матрица элементарного преобразования.

Разберем случаи:

1. $i_0 \neq j_0$: $\forall k \in K$ формула задает обратимое преобразование.

$$t_{i_0, j_0}(k) \text{ — трансвекция: } \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_{i_0} \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_{i_0} + k \cdot x_{j_0} \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

Обратная матрица к трансвекции $t_{i_0, j_0}(k)$: $t_{i_0, j_0}^{-1}(k) = t_{i_0, j_0}(-k)$

Матрица трансвекции — единичная матрица, но на позиции $(a)_{i_0, j_0}$ стоит k .

2. $i_0 = j_0$: $(Ax)_{i_0} = (k+1) \cdot x_{i_0} = l \cdot x_{i_0}$ ($l := k+1$) — обратимо, если $l \neq 0$ (в общем случае $l \in K^*$). $m_{i_0}(l)$ — дилатация, $m_{i_0}^{-1}(l) = m_{i_0}(\frac{1}{l}) = m_{i_0}(\frac{1}{k+1})$.

Матрица дилатации — единичная матрица, но на $(a)_{i_0, j_0} = l = k+1$.

Утверждение 2.12. 1. $T_{ij}(a) \cdot A$ получится из A прибавлением к i -ой строке j -ой строки, умноженной на a .

2. $M_i(a) \cdot A$ тоже самое, но умножением i -ой строки на a .

3. $A \cdot M_i(a)$ тоже самое, но со столбцом.

4. $A \cdot T_{ij}(a)$, прибавлением к j -му столбцу i -го столбца, умноженного на a .

Доказательство. 1, 2 следует из того что $T_{ij}(a) (c_1 \mid c_2 \mid \dots \mid c_n) = (T_{ij}(a)c_1 \mid T_{ij}(a)c_2 \mid \dots \mid T_{ij}(a)c_n)$ и тоже для m_i .

А для столбцов 1, 2 — это определения элементарного преобразования 3, 4. Ну там можно транспонировать: $(A \cdot T_{i,j}(a))^T = (T_{i,j}(a))^T \cdot A^T = T_{j,i}(a) \cdot A^T$ — прибавляем к j -ой строке A^T i -ую строку. Транспонировав обратно, получим заявленное □

Замечание. E — элементарная матрица $\implies \operatorname{rk}(EA) = \operatorname{rk}(A) = \operatorname{rk}(AE)$, по свойству 2' ранга, так как E — обратима \iff элементарные преобразования матрицы не меняют их ранга.

Следствие. Алгоритмическое определение ранга: приведем A элементарными преобразованиями к виду трапеции (результат Гаусса). Тогда количество ненулевых строчек — ранг матрицы.

Замечание. Элементарное преобразование 3-го типа. $S_{ij}:$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_i \\ \vdots \\ x_j \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_j \\ \vdots \\ x_i \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \quad \text{Матрица } E, \text{ где вместо}$$

единиц на s_{ii} и s_{jj} стоят единицы на s_{ij} и s_{ji} . Умножение слева на S_{ij} меняет местами строки i, j , а справа — столбцы.

$$S_{ij} = m_j(-1)t_{ij}(1)t_{ji}(-1)t_{ij}(1).$$

Теорема 2.13. A — матрица:

1. $\exists e_1, \dots, e_k$ — элементарные, такие что $e_k \cdot \dots \cdot e_1 \cdot A$ — трапецевидная.
 2. $A \in GL_n(K) \implies \exists e_1, \dots, e_k$ — элементарные, такие, что $e_k \cdot \dots \cdot e_1 \cdot A = E$.
 - 2') $A \in GL_n(K), \exists e_1, \dots, e_k \quad A = e_k \cdot \dots \cdot e_1$.
 3. $\exists e_1, \dots, e_k$ — элементарные $\exists f_1, \dots, f_l$ — элементарные, такие что $e_k \dots e_1 \cdot A \cdot f_l \dots f_1 =$
- $$\left| \begin{array}{c|c} E_r & 0 \\ \hline 0 & 0 \end{array} \right|.$$

Доказательство. 2° Понятно, что e_1, e_2, \dots, e_k — обратимы. Тогда A — обратима $\iff e_k \dots e_2 e_1 A =$ треугольная матрица (результат Гаусса). Дальше её можно превратить в единичную

$$2^\circ \rightarrow 2'^\circ: A \in GL_n(K) \exists A^{-1} \in GL_n(K) \text{ по пункту 2 } \exists e_1, \dots, e_k: e_k \cdot \dots \cdot e_2 \cdot e_1 A^{-1} = E.$$

$2^\circ \implies 3^\circ$: Знаем, что \exists обратимые $C, D: CAD = \left| \begin{array}{c|c} E_r & 0 \\ \hline 0 & 0 \end{array} \right|$. По пункту 2 C, D представимы элементарными преобразованиями.

1° $A \in M_{m,n}(K)$. Индукция по n .

База: $n = 1$. Упражнение или смотри дальше (на то, что происходит в индукционном переходе).

Переход: $n \rightarrow n + 1$. $A = (a_{ij})_{\substack{i=1..m \\ j=1..n+1}}$. Рассмотрим случаи:

1. $a_{11} \neq 0$, применим $t_{21}(-\frac{a_{21}}{a_{11}}), t_{31}(-\frac{a_{31}}{a_{11}}), \dots, t_{m1}(-\frac{a_{m1}}{a_{11}})$. После домножения получим: первую строчку, в последующих в первом столбце ноль, а дальше получилась матрица с размерностью меньшей на 1.

По индукционному переходу $\exists e_1, \dots, e_k$ — элементарные, $e_1 \dots e_k A =$ трапецевидная матрица. e_i можно дополнить до нашей матрицы: $\frac{1}{0} \left| \begin{array}{c} 0 \\ e_i \end{array} \right|$.

2. $a_{11} = 0$, но $\exists k: a_{k1} \neq 0$. Поменяем две строчки местами.

3. Весь первый столбец — нули. Забьем на него и делаем шаг индукции как в п.1.

Утверждение 2.14. Треугольная матрица обратима \implies все $a_i \neq 0$ (на диагонали не нули).

Доказательство. Пусть не так. Рассмотрим такой минимальный i , что $a_i = 0$. Посмотрим на столбцы. Тогда $c_1, c_2, \dots, c_i \in \langle e_1, \dots, e_{i-1} \rangle \implies c_1, c_2, \dots, c_i - \text{ЛЗ}$. $c_1, \dots, c_n - \text{ЛЗ}$ и $\text{rank} < n \implies A - \text{необратима}$. \square

Итого, пусть у нас есть треугольная матрица. Применим $t_{1,n}(-\frac{a_{1n}}{a_{nn}})t_{2n}(-\frac{a_{2n}}{a_{nn}}) \dots t_{n-1,n}(-\frac{a_{n-1,n}}{a_{nn}})$ (методом Гаусса убиваем все ненулевые элементы в последнем столбце). Теперь у нас в последнем столбце везде нули, кроме последней строчки. Повторяем процесс для всех столбцов, итого получаем матрицу, где на диагонали остались a_{ii} , а всё остальное - нули. \square

Утверждение 2.15 (Алгоритм поиска обратной матрицы). Для того, чтобы найти обратную матрицу нужно взять матрицу $(A | E)$ и привести левую матрицу к единичной. Тогда справа будет обратная.

Определение 2.14. $A = (a_{ij}) \in M_n(K)$ называется верхнетреугольной, если $a_{ij} = 0 \quad \forall i > j$.

$A = (a_{ij}) \in M_n(K)$ называется нижнетреугольной, если $a_{ij} = 0 \quad \forall j > i$.

Утверждение 2.16. 1. $LT_n(K), UT_n(K)$ (множество ниже/верхнетреугольных) — подкольца в $M_n(K)$.

2. $LT_n \cap UT_n$ — кольцо диагональных матриц $\cong \underbrace{K \times K \times \dots \times K}_{\text{раз}}$

Доказательство.

2. Сложение — очев. Умножение — очев (записать руками и удостовериться).

1. Очев/упражнение (очев). \square

Замечание. $A \in M_n(K) \implies \exists \mathcal{A} : K^n \rightarrow K^n (X \mapsto A \cdot X)$, тогда

$$A \in UT_n(K) \iff \forall i \in 1:n \quad \mathcal{A}(e_i) \in \langle e_1, \dots, e_i \rangle. \langle e_1 \rangle \leq \langle e_1, e_2 \rangle \leq \dots \leq \langle e_1, \dots, e_n \rangle.$$

Определение 2.15. A — нильпотентна, если $\exists k: A^k = 0$.

Утверждение 2.17. $A \in UT_n(K)$. A — нильп. $\iff a_{ii} = 0$.

Доказательство.
$$\begin{pmatrix} a_{11} & & * \\ & \ddots & \\ 0 & & a_{nn} \end{pmatrix}^n = \begin{pmatrix} a_{11}^n & & * \\ & \ddots & \\ 0 & & a_{nn}^n \end{pmatrix}$$

Тогда $\implies \exists a_{ii} \neq 0 \implies A^n \neq 0$.

В обратную сторону: $\mathcal{A}(e_i) \in \langle e_1, \dots, e_i \rangle, a_{ii} = 0$. Откуда получаем $Ae_i = b_1e_1 + b_2e_2 + \dots + b_{i-1}e_{i-1} + 0$.

Значит $\mathcal{A}(e_i) \in \langle e_1, \dots, e_{i-1} \rangle \quad \forall i$. Тогда $\mathcal{A}^2(e_i) \in \langle e_1, \dots, e_{i-2} \rangle$. Это значит, что $\mathcal{A}^i(e_i) \in \langle \rangle \implies \mathcal{A}^i(e_i) = 0$. \square

Замечание. $A^k = 0 \iff \exists$ замена базиса такая, что $A \in M_n(K)$ перейдет в верхнетреугольный вид.

В методе Гаусса у нас есть набор преобразований $e_k \dots e_2 e_1 A \in UT_n(K)$. Вспомним, что e_i либо перестановка строк, либо $t_{ij}(a)$, где $i > j$.

Пусть перестановок нет. Тогда $e_k = t_{i_k j_k}(a) \in LT_n(K) \implies e_k \dots e_1 \in LT_n(K)$, где $i_k > j_k$.

Тогда $LA = U$, $L \in LT_n$, $U \in UT_n$, то есть $A = L^{-1}U$, $L^{-1} \in LT_n$, $U \in UT_n$ ($L^{-1} \in LT_n$, так как L^{-1} — композиция $t_{i_k, j_k}^{-1}(a) = t_{i_k, j_k}(-a)$, где $i_k > j_k$). Получили LU разложение.

В общем случае сделаем в начале сделаем перестановки строк $P = s_{i_1, j_1} s_{i_2, j_2} \dots s_{i_k, j_k}$. Тогда PA — матрица, для которой $\exists LU$ — разложение. Тогда $PA = LU \implies A = P^{-1}LU$ — LPU -разложение на матрицу перестановки, ниже- и выше-треугольную.

Теорема 2.18. Следующие условия равносильны ($A \in M_n(K)$):

1. $\exists A^{-1} (A \in GL(K) = M_n(K)^*)$.
2. $A = e_1 \dots e_k$, e_i — элементарные матрицы.
3. $\text{rk } A = n$.
4. $\mathcal{A}: X \mapsto A \cdot X$ — инъективный линейный оператор: $K^n \rightarrow K^n$.
5. То же самое, но сюръективный.
6. Если рассмотреть матрицу как систему, то для любого вектора правой части есть единственное решение $AX = B \iff A^{-1}B = X$.

Доказательство. Уже доказывали

□

3. Явные формулы в линейной алгебре (Теория определителей)

Мотивация: Решим систему $\begin{cases} ax + by = e \\ cx + dy = f \end{cases}$. Получим решения $\begin{cases} x = \frac{ed-bf}{ad-bc} \\ y = \frac{af-ec}{ad-bc} \end{cases}$.

В чем смысл $ad - bc$. Возьмем вектора $\begin{pmatrix} a \\ c \end{pmatrix}$ и $\begin{pmatrix} b \\ d \end{pmatrix}$. Тогда площадь параллелограмма, натянутого на эти вектора $S = |ad - bc|$ и $ad - bc$.

Пусть $\widehat{S}(\Phi)$ — ориентированная площадь, $|\widehat{S}(\Phi)| = S(\Phi)$. $\widehat{S}(\Phi) > 0$, если поворот от первого вектора ко второму против часовой стрелки.

Свойства. 1. $\widehat{S}(V_1, V_2) = -\widehat{S}(V_2, V_1)$.

2. $\widehat{S}(kv_1, v_2) = k\widehat{S}(v_1, v_2)$.

3. $S(v_1, v'_2 + v''_2) = S(v_1, v'_2) + S(v_1, v''_2)$

Общий случай.

Определение 3.1. V_1, V_2, \dots, V_n, V — векторные пространства над K .

Отображение $\mathcal{A}: V_1 \times V_2 \times \dots \times V_n \rightarrow V$ называется полилинейным, если $\forall i \forall v_i \in V_i \mathcal{A}_{v_1, \dots, v_n}: V_i \rightarrow V (v_i \mapsto \mathcal{A}(v_1, v_2, \dots, v_{i-1}, v_i, \dots, v_n))$ (на всех позициях, кроме i -й, стоят зафиксированные переменные) — линейно. То есть, если закрепить все переменные, кроме одной, то отображение будет линейно.

Будем изучать $V = K^n, \omega: (K^n)^m \rightarrow K$.

Лемма. e_1, \dots, e_n — базис K^n . $\omega: (K^n)^m \rightarrow K$ — полилинейно, тогда $\omega(v_1, v_2, \dots, v_m) = \sum_{\{i_1, \dots, i_m\} \in \{1..n\}^m} a_{i_1 1} \cdot a_{i_2 2} \dots a_{i_m m} \omega(e_{i_1}, e_{i_2}, \dots, e_{i_m})$.

Доказательство. $\omega(v_1, v_2, \dots, v_m) = \omega(\sum a_{j_1} e_j, \sum a_{j_2} e_j, \dots) = \sum_{j=1}^n a_{j_1} \cdot \omega(e_j, \sum \dots)$ и дальше по линейности. \square

Определение 3.2. Кососимметрической n -формой называется полилинейное отображение $\omega: (K^n)^n \rightarrow K$, такое что $(\exists i, j: v_i = v_j \implies \omega(v_1, \dots, v_n) = 0)$.

Утверждение 3.1. 1. ω — кососимметрична $\implies \forall i \neq j: \omega(v_1, v_2, \dots, v_i, \dots, v_j, \dots, v_n) = -\omega(v_1, \dots, v_j, \dots, v_i, \dots, v_n)$.

2. $\text{char } k \neq 2 \implies$ верно и обратное. То есть, если выполняется равенство то и ω — кососимметричная.

Доказательство. 1. фиксируем все, кроме v_i . Тогда $f(x, y) = \omega(v_1, \dots, v_{i-1}, x, v_{i+1}, \dots, y, \dots, v_n)$. f — полилинейно. Надо доказать, что $f(x, y) = 0 \iff f(x, y) = -f(y, x) \forall x, y. \Leftarrow -\text{char } k \neq 2, \Rightarrow$ всегда.

$$\implies f(x + y, x + y) = 0 \implies f(x, x) + f(x, y) + f(y, x) + f(y, y) = 0 \implies f(x, y) = -f(y, x)$$

$$\Leftarrow \text{char } k \neq 2, f(x, x) = -f(x, x) \implies 2f(x, x) = 0 \implies f(x, x) = 0$$

\square

Утверждение 3.2. \exists не более одной кососимметричной n -формы с точностью до линейного множителя.

Доказательство. ω определено однозначно значениями

1. На базисе: $\omega(e_{i_1}, e_{i_2}, \dots, e_{e_n}) = \tilde{\omega}(e_{i_1}, e_{i_2}, \dots, e_{i_n})$. Из леммы известно, что тогда $\omega = \tilde{\omega}$.
2. ω — кососимметрична, среди i_1, \dots, i_n есть одинаковые. Тогда $\omega(e_{i_1}, \dots) = 0$.
3. Осталось изучить перестановки e . Пусть π перестановка. Тогда $e_{\pi(1)}, e_{\pi(2)}, \dots$ — правильный порядок. Каждая перестановка двух элементов меняет знак у ω . То есть $\omega(e_{\pi(1)}, e_{\pi(2)}, \dots) = (-1)^k \omega(e_1, e_2, \dots, e_n)$, где k — количество сделанных ходов.

Из 1,2,3 следует, что $\omega(e_1, e_2, \dots, e_n) = \tilde{\omega}(e_1, \dots, e_n)$ и они кососимметричны, то они равны.

Тогда потребуем, чтобы ω была кососимметричной n -формой, $\omega(e_1, e_2, \dots, e_n) = 1$, где e_1, e_2, \dots, e_n базис в K^n . Тогда таких функция ≤ 1 . \square

Определение 3.3. Такие функции называются определителем порядка n .

Определение 3.4. S_n — группа перестановок: $S_n = \{f: \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow \{1, 2, \dots, n\} \mid f \text{ — биекция}\}$. С операцией \cdot — композиция.

Определение 3.5. $t_{ij} \in S_n$ — транспозиция. $t_{ij}(i) = j, t_{ij}(j) = i, t_{ij}(k) = k$, при $i \neq j$.

Утверждение 3.3. $\langle \{t_{ij}\}_{i=1..n, j=1..n} \rangle = S_n$.

Доказательство. Индукция по n .

- База $n = 2$: $S_2 = \langle id, t_{12} \rangle$.
- Переход. $n \rightarrow n+1$. Пусть $\pi \in S_{n+1}$. $\exists i: \pi(i) = n+1$. Рассмотрим $t_{i, n+1}$, то есть $t_{i, n+1}(i) = n+1$ и $t_{i, n+1}(n+1) = i$. $\pi \circ t_{i, n+1}(n+1) = \pi(i) = n+1$.
Тогда сузим π до n . Получим $\tilde{\pi} = \{1 \dots n\} \rightarrow \{1 \dots n\}, \tilde{\pi} \in S_n$. По и.п. $\tilde{\pi} = t_{i_1, j_1} \circ t_{i_2, j_2} \circ \dots \circ t_{i_k, j_k} = \pi \circ t_{i, n+1}$ Тогда заметим, что

$$\pi = \underbrace{t_{i_1, j_1} \circ t_{i_2, j_2} \circ \dots}_{\text{образующие для } \tilde{\pi}} \circ (t_{i, n+1})^{-1}.$$

\square

Определение 3.6. Перестановка π называется четной (нечетной), если выполнено одно из равносильных условий:

1. $\pi = t_{i_1, j_1} \dots t_{i_{2k}, j_{2k}}$ (соответственно $2k+1$).
2. $\#\{(i, j) \mid \begin{matrix} i \in \{1..n\} \\ j \in \{1..n\} \end{matrix} \wedge \begin{cases} i < j \\ \pi(i) > \pi(j) \end{cases}\} \text{ — четно/нечетно соответственно.}$
3. $\prod_{i < j} \frac{\pi(i) - \pi(j)}{i - j} = 1$ (соответственно -1).

Следствие. 1. корректно (то есть четность чила множителей не зависит от разложения).

Доказательство. Докажем, что $1 \iff 2$.

Количество из определения 2 называется число инверсий. Надо доказать, что $\pi = \prod_{l=1}^k t_{i_l, j_l} \implies$ количество инверсий $\equiv k \pmod{2}$.

Индукция по k :

- База. $k = 0, \pi = \text{id}$. 0 инверсий.
- Переход: надо доказать, что $\pi \in S_n \forall i, j$ четности числа инверсий для π и $t_{ij}\pi$ — разные. Какие пары поменяли статус при применении t_{ij} : $(\pi(i), t_l), (\pi(j), t_l), (\pi(i), \pi(j)))$. Первого типа — k , второго — k , третьего — 1. А значит четность изменилась.

□

Определение 3.7. $A \in M_n(K)$. Определителем A называется число

$$\det A = |A| = \sum_{\pi \in S_n} \varepsilon(\pi) a_{1\pi(1)} a_{2\pi(2)} \dots a_{n\pi(n)}$$

, где $\varepsilon(\pi) = 1$ — π четна, -1 иначе.

Замечание. $t_{12} \cdot \pi \leftrightarrow t_{12} \circ \pi$ — биекция между четными и нечетными.

Утверждение 3.4. Функция $\omega: (K^n)^n \rightarrow K$, $\omega(c_1, \dots, c_n) = \det(C_1 \mid C_2 \mid \dots \mid C_n)$ — полилинейная кососимметрическая форма.

Доказательство. Полилинейность — очев.

Кососимметричность: $\omega(c_1, \dots, c_i, \dots, c_j, \dots) = 0$, если $c_i = c_j$. Докажем, что все слагаемые в формуле разбиваются на пары вида $(x, -x)$ для \det .

Рассмотрим $\varepsilon(\pi) a_{1\pi(1)} a_{2\pi(2)} \dots a_{n\pi(n)}$. Здесь a_{ki} и a_{lj} .

Тогда пусть $\pi(k) = i, \pi(l) = j$.

Рассмотрим $\varepsilon(t_{ij}\pi)$. Здесь все будет так же, за исключением $a_{ki} = a_{kj}, a_{li} = a_{lj}, \varepsilon(t_{ij}\pi) = -\varepsilon(\pi) \implies A + B = 0$. □

Теорема 3.5. $\det(A) = \det(A^T)$.

Следствие. Любое свойство \det про столбцы \rightsquigarrow такое же свойство про строки.

Доказательство.

$$\begin{aligned} \det A &= \sum_{\pi \in S_n} a_{1\pi(1)} \dots a_{n\pi(n)} \cdot \varepsilon(\pi). \\ \det A^T &= \sum_{\pi \in S_n} a_{\pi(1)1} a_{\pi(2)2} \dots a_{\pi(n)n} \cdot \varepsilon(\pi) = \\ &= \sum_{\pi \in S_n} a_{\pi(1), \pi^{-1}(\pi(1))} a_{\pi(2), \pi^{-1}(\pi(2))} \dots a_{\pi(n), \pi^{-1}(\pi(n))} \varepsilon(\pi) \\ &\stackrel{(*)}{=} \sum_{\sigma \in S_n} a_{1\sigma(1)} \dots a_{n, \sigma(n)} \varepsilon(\sigma) = \det A \end{aligned}$$

Здесь $\sigma = \pi^{-1}$. $\varepsilon(\pi) = \varepsilon(\sigma)$ так как количество транспозиций у них равно. □

Теорема 3.6. $A \in M_n(K)$.

1. $\det(t_{ij}(a)A) = \det(At_{ij}(a)) = \det A$.
2. $\det(m_i(a)A) = \det(A \cdot m_i(a)) = a \det A$
3. $\det(s_{ij}A) = \det(As_{ij}) = -\det A$.

Доказательство. 3. кососимметричность. (Второе определение).

2. Линейность по i -ой строке (столбцу).

1. $\det(t_{ij}A) = \det(A)$. Пусть r_i — i -ая строка.

$$\text{Тогда } \det \left(\frac{A_1}{r_i + r_j \cdot a} \right) = \det \left(\frac{A_1}{r_i} \right) + \det \left(\frac{A_1}{r_j \cdot a} \right) = \det \left(\frac{A_1}{r_i} \right) + a \cdot \det \left(\frac{A_1}{r_j} \right) =$$

$\det A$. Последний переход за счет определения кососимметрической формы.

□

Замечание. Определитель — сумма произведения элементов A по ладейной расстановке.

Умеем приводить матрицу к треугольному виду. Тогда заметим, что единственная ненулевая перестановка — id . А значит \det треугольной матрицы — произведение элементов матрицы на диагонали. А дальше надо домножить на -1 в степени количества перестановок.

Теорема 3.7. A — обратима $\iff \det A \neq 0$.

Доказательство. A — обратима $\iff e_1 \dots e_k A$ = треугольная матрица B — обратима.

$$\det B \neq 0 \iff \text{все } a_i \neq 0.$$

$$B \text{ — обратима } \iff a_i \neq 0 \text{ (доказывали).}$$

□

Теорема 3.8. $A, B \in M_n(K)$. Тогда

1. $\det(AB) = \det(A) \cdot \det(B)$
2. если $\exists A^{-1}$, то $\det(A^{-1}) = \frac{1}{\det A}$.
3. $\det E = 1$.

То есть $\det: GL(n, k) \rightarrow K^*$ — гомоморфизм групп (единственный нетривиальный).

Доказательство. 3. E — частный случай треугольной. Очев

2. Следует из 1 и 3: $1 = \det E = \det(A \cdot A^{-1}) = \det(A) \cdot \det(A^{-1})$.

1. Представим B как набор столбцов c_1 — переменная, а $A = \text{const}$.

$A \cdot B = (A \cdot C_1 \mid A \cdot C_2 \mid \dots \mid A \cdot C_n)$. $B \mapsto \det(AB)$ — кососимметрическая полилинейная форма от C_1, C_2, \dots, C_n . Воспользуемся кососимметричностью: $C_i = C_j \implies AC_i = A \cdot C_j$ — два одинаковых столбца в $AB \implies \det AB = 0$.

$B' = (C'_1 \mid C_2 \mid \dots \mid C_n)$, $B'' = (C''_1 \mid C_2 \mid \dots \mid C_n)$. Тогда $AB = (A(C'_1 + C''_1) \mid C_2 \mid \dots) = (AC'_1 + AC''_1 \mid \dots)$.

$AB' = (AC'_1 \mid AC'_2 \mid \dots \mid AC'_n), AB'' = (AC''_1 \mid AC''_2 \mid \dots \mid AC''_n). B \mapsto \det(AB), B \mapsto \det(B)$ - полилинейные кососимметрические \implies по единственности $\exists c : \det(AB) = c \cdot \det(B) \forall B$

Подставим $B = E : \det(A) = c \cdot \det(E) = c$. Итого $\det(AB) = \det(A) \cdot \det(B)$

□

Теорема 3.9 (Определитель блочной матрицы). 1. $A = \left(\begin{array}{c|c} A_1 & * \\ \hline 0 & A_2 \end{array} \right) \implies \det A = \det(A_1) \det(A_2)$.

2. Если блоков k , то $\det A = \prod \det(A_i)$. (A_i — квадратные блоки).

Доказательство. Второго пункта из первого по индукции (упражнение).

1. $\det \left(\begin{array}{c|c} E_x & * \\ \hline 0 & E_y \end{array} \right) = 1$. Так как треугольная матрица.

2. Зафиксируем B . $\det \left(\begin{array}{c|c} A_1 & B \\ \hline 0 & E \end{array} \right) = c_b \det(A_1)$ — полилинейная и кососимметричная относительно столбцов A_1 .

Поставим $A_1 = E \implies c_b = 1$ по пункту 1.

3. fix $B, A_1 \det \left(\begin{array}{c|c} A_1 & b \\ \hline 0 & A_2 \end{array} \right) = c_{A_1, B} \cdot \det(A_2)$. Подставляем $A_2 = E$: $\det A_1 = \det \left(\begin{array}{c|c} A_1 & B \\ \hline 0 & E \end{array} \right) = c_{A_1, B} \cdot 1 \implies c_{A_1, B} = \det A_1$. А значит $\det \left(\begin{array}{c|c} A_1 & b \\ \hline 0 & A_2 \end{array} \right) = \det A_1 \det A_2$.

□

Теорема 3.10 (Разложение по строкам/столбцам). $A = (a_{ij})$. $A_{ij} = \det$ матрицы, полученной удалением i -ой строки и j -го столбца.

Тогда $\forall i \det A = \sum_{j=1}^n (-1)^{i+j} a_{ij} A_{ij}$ — разложение по строке.

Сила в том, что определитель n -го порядка можно свести к $\det (n-1)$ -го порядка.

Доказательство. Для строк. Пусть $r_i = (a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in}) = \sum a_{ik} f_k$, где f_k — строка с 1 на k -й позиции.

По полилинейности $\det A = \sum a_{ik} \det A_k$. $A_k = \begin{pmatrix} r_1 \\ r_2 \\ \vdots \\ r_{i-1} \\ 0 \dots 1 0 \dots 0 \\ \vdots \\ r_n \end{pmatrix}$.

Тогда $\det A_k = (-1)^{i+k} \cdot \det B$. Где B мы просто перенесли i -ую строку и k -й столбец на первые места. Тогда получилась блочная матрица. $= A_{ik} \cdot (-1)^{i+k}$. □

Следствие. $\sum_{i=1}^n (-1)^{i+j} a_{ij} \cdot A_{kj} = 0$ ($k \neq i$).

Доказательство. Эта сумма по предыдущей теореме равна $\pm \det$ матрицы вида $k \begin{pmatrix} r_1 \\ r_2 \\ \vdots \\ r_n \end{pmatrix}$ (как наша матрица A , но на k -й строке опять стоит какая-то r_i). Если распишем разложение по k -й строке определителя такой матрицы, то получим 0. □

Определение 3.8. $(-1)^{i+j} A_{ij}$ — алгебраическое дополнение элемента a_{ij}

Определение 3.9. Пусть $A \in M_n(K)$

$\text{Adj } A = ((-1)^{i+j} A_{ji})$ — присоединенная матрица/

Теорема 3.11. $A \cdot \text{Adj}(A) = \text{Adj}(A) \cdot A = (\det A) \cdot E$.

В частности, если A — обратима ($\det A \neq 0$), $A^{-1} = \frac{1}{\det A} \text{Adj } A$.

Доказательство. $\text{Adj}(A) = (b_{ij})$, $A \cdot \text{Adj}(A) = (c_{ij})$.

$$c_{ij} = \sum_{k=1}^n a_{ik} b_{kj} = \sum_{k=1}^n a_{ik} \cdot (-1)^{k+j} A_{jk} = \sum_{k=1}^n (-1)^{k+j} a_{ik} A_{jk} = \begin{cases} 0, & i \neq j \\ \det A, & i = j \end{cases}.$$

Итого: $c_{ij} = \delta_{ij} \det A \implies (c_{ij}) = \det A \cdot E$, где $\delta_{ij} = \begin{cases} 0, & i \neq j \\ 1, & i = j \end{cases}$. □

Замечание. Теперь СЛУ $AX = B$, A — обратима, тогда $X = A^{-1}B = \frac{\text{Adj } A}{\det A} \cdot B$

Теорема 3.12. Формула Крамера. Пусть дана СЛУ $A \cdot X = B$, $A \in M_n(K)$, $B = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$, $\det A = \Delta \neq 0$.

$\Delta_i = -\det$ матрицы, полученной из A заменой i -го столбца на B .

Тогда решение: $x_i = \frac{\Delta_i}{\Delta} \quad \forall i = 1..n$.

Доказательство. $\det A \neq 0 \iff A$ — обратима $\iff \forall B \exists! X: AX = B, X = A^{-1}B$.

$$A^{-1} = (b_{ij}). \quad A^{-1} \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}.$$

Тогда $x_i = \sum_{k=1}^n b_{ik} b_k = \sum_{k=1}^n \frac{1}{\det A} (-1)^{i+k} A_{ki} b_k = \frac{1}{\Delta} \sum_{k=1}^n (-1)^{i+k} A_{ki} b_k = \frac{1}{\Delta} \det(c_1 \mid c_2 \mid \dots \mid B \mid c_n) = \frac{\Delta_i}{\Delta}$ □

Определение 3.10. $A \in M_{m,n}(K)$: отображение $I \times J \rightarrow K$, $|I| = m, |J| = n$.

Минором порядка S называется $\det(A|_{I' \times J'})$, где $I' \subset I, J' \subset J, |I'| = |J'| = S$.

У матрица A есть $\binom{m}{S} \cdot \binom{n}{S}$ миноров порядка S .

Определение 3.11. Минорный ранг A — наибольший порядок ненулевого минора в A .

Замечание. Из разложения по строке следует: все миноры порядка $S + 1$ нулевые ранга $\leq S$.

Следствие. Множество матриц $\in M_{m,n}(K)$ ранга $\leq S$ — поверхность в $(m - n)$ -мерном пространстве, заданная системой полиномиальных уравнений.

Упражнение. Сколько миноров надо протестировать, чтобы убедиться, что все $= 0$? А чтобы убедиться, что все > 0 ?

Теорема 3.13. $A \in M_{n,m}(K) \text{ rk } A = k$. Докажем, что минорный тоже K .

Доказательство.

1. Рассмотрим любой минор порядка $> k$. Выберем столбцы c_{i_1}, \dots, c_{i_S} — соответствующие столбцы \implies они ЛЗ. Пусть c'_{i_1}, c'_{i_S} — столбцы подматрицы \implies они ЛЗ.

Тогда по определению \det подматрицы равен нулю.

2. $\exists c_{i_1}, \dots, c_{i_k}$ — ЛНЗ столбцы размера k , $\operatorname{rk} \tilde{A} = k, m \geq k$. И ЛНЗ строки r_{j_1}, \dots, r_{j_k} в \tilde{A} , где \tilde{A} — матрица из выбранных столбцов.

Тогда получили квадратную матрицу размера и ранга $k \implies \operatorname{rk} A \neq 0$.

□

4. Локализация и поле дробно-рациональных функций

В \mathbb{Z} — почти все элементы необратимы. Но можно перейти к \mathbb{Q} — все ненулевые элементы \mathbb{Z} стали обратимы.

А мы хотим обобщить данную операцию на большое количество колец. То есть, пусть R — кольцо, $M \subset R$. Вопрос: можно ли сделать S — кольцо, такое что $R \subset S$ — подкольцо в S , причем любой элемент из M из S обратим.

Заметим, что если $0 \in M$, то это плохо. Или в $\mathbb{Z}/4\mathbb{Z}$ если сделать 2 обратимым, то $2 \cdot 2 = 0$ — обратим.

Определение 4.1. R — коммутативное кольцо. $M \subset R$ называется мультипликативной системой, если:

1. $m_1, m_2 \in M \implies m_1 m_2 \in M$.
2. $0 \notin M$.

Пример. R — область целостности. $M = R \setminus \{0\}$ — мультипликативная система.

Определение 4.2. $M = R \setminus \{0\}$, R — область целостности, R_m — поле частных кольца R (и это будет поле).

Теорема 4.1. M — мультипликативная система в коммутативном кольце R . Тогда \exists Кольцо R_M и инъективный гомоморфизм колец $i: R \rightarrow R_M$ (вложение), такие что:

1. $i(x) \in R_M^* \quad \forall x \in M$,
2. Универсальное свойство: \forall кольцо S, \forall гомоморфизм $f: R \rightarrow S$, такой что $f(x) \in S^* \quad x \in M$
 $\exists! g: R_M \rightarrow S$, такой что $f = g \circ i$

Замечание. R — коммутативное кольцо. Тогда $\exists K: R$ — подкольцо $K \iff R$ — область целостности.

Доказательство теоремы. Будем считать, что R — область целостности, $M = R \setminus \{0\}$.

Будем вводить дроби. Для начала рассмотрим $\tilde{K} = R \times (R \setminus \{0\})$. Зададим на нем отношение эквивалентности: $(a, b) \sim (c, d) \iff ad = bc$. Проверим данное утверждение:

- $(a, b) \sim (a, b) \iff ab = ab$.
- $(a, b) \sim (c, d) \implies (c, d) \sim (a, b)$ по коммутативности.
- $(a, b) \sim (c, d) \sim (e, f)$. Так как $ad = bc \wedge cf = ed \implies a \cdot cf = ade = bce \iff acf = bce \xrightarrow{R-\text{о.ц.}} af = be \iff (a, b) \sim (e, f)$.

Обозначим $K = \tilde{K} / \sim$. Зададим $+, \cdot: K \times K \rightarrow K: (a, b) + (c, d) = (ad + bc, bd), (a, b) \cdot (c, d) = (ac, bd)$.

Тогда $i: R \rightarrow K$
 $a \mapsto (a, 1)$, $a = \frac{a}{1}$. Надо проверить: определение и корректность, $(K, +, \cdot)$ — поле, i — инъективный гомоморфизм колец, универсальное свойство.

Проверим определение: $(a, b) \sim (a_1, b_1)$. Тогда проверим, что $(a_1d + b_1c, b_1d) \sim (ad + bc, bd) \iff (a_1d + b_1c)bd = b_1d(ad + bc) \iff a_1bd^2 + babcd = ab_1d^2 + b_1cd \iff a_1b = ab_1$.

Умножение — определение.

Проверим свойства сложения: ассоциативность $((\overline{(a, b)} + \overline{(c, d)}) + \overline{(e, f)}) = \overline{(ad + bc, bd)} + \overline{(e, f)} = \overline{(adf + bcf + bde, bdf)}$. При этом $\overline{(a, b)} + (\overline{(c, d)} + \overline{(e, f)}) = \overline{(a, b)} + \overline{(df + de, df)} = \overline{(adf + bcf + bde, bdf)}$

$$0_K := (0, 1), (0, 1) + (a, b) = (0 \cdot b + a \cdot 1, 1 \cdot b) = (a, b).$$

$$-(a, b) = (-a, b) \text{ — упражнение.}$$

Ассоциативность умножение — очевидно.

Коммутативность умножения тоже.

$$1_K = \overline{(1, 1)} (1, 1) \cdot (a, b) = (1 \cdot a, 1 \cdot b) = (a, b). (a + b)c = ac + bc: (\overline{(a, d)} + \overline{(b, e)})\overline{(c, f)} = \overline{(ae + bd, cd)} \cdot \overline{(c, f)} = \overline{(aec + bdc, edf)}. \text{ В другое сторону лень.}$$

$$\overline{(a, b)} \cdot \overline{(b, a)} = \overline{(ab, ab)} = \overline{(1, 1)} = 1. \text{ Если } a, b \neq 0, a \neq 0 \implies \overline{(a, b)} \text{ — обратим. } a = 0 \implies \overline{(0, b)} = \overline{(0, 1)} = 0. \text{ Значит } K \text{ — поле.}$$

$$\text{Проверим, что } i \text{ — гомоморфизм: } i(a) = \overline{(a, 1)}, i(b) = \overline{(b, 1)}, i(a + b) = \overline{(a + b, 1)}.$$

$$\text{Будем обозначить } \overline{(a, b)} =: \frac{a}{b} = i(a) \cdot i(b)^{-1}.$$

$$\text{Проверим универсальное свойство. } f: R \rightarrow S \text{ — гомоморфизм. } f(r) \in S^* \quad \forall r \neq 0. f(r) = g \circ i(r) \iff f(r) = g\left(\frac{r}{1}\right).$$

$$g(r) \cdot g\left(\frac{1}{r}\right) = g(1) = 1 = f(r) \cdot f(r)^{-1} \implies g\left(\frac{1}{r}\right) = f(r)^{-1} \implies g\left(\frac{r_1}{r}\right) \cdot g\left(\frac{1}{r}\right) = f(r) \cdot f(r_1)^{-1}.$$

$$g \text{ — определено однозначно: } g\left(\frac{a}{b}\right) = f(a) \cdot f(b)^{-1}.$$

$$\text{Корректность } \frac{a'}{b'} = \frac{a}{b} \iff a'b = b'a \implies f(a'b) = f(b'a) \iff f(a') \cdot f(b) = f(b') \cdot f(a) \iff f(a)f(b)^{-1} = f(a') \cdot f(b')^{-1} \text{ — } g \text{ не зависит от выбора представителя. } \square$$

Пример. Поле частных — полная локализация. R — ОГИ. $p \in R$ — простое. $M = \{x \in R \mid x \nmid p\}$ — мультипликативная система. R_M — локальное кольцо (остался один просто элемент).

Пример. $R = \mathbb{Z}$: поле частных — \mathbb{Q} .

$R = K[X]$, K — Поле частных называется $K(x)$, поле дробнорациональных функций.

Замечание. $Q \in K(x)$, $\exists!$ (с точностью до ассоциированности) $f, g: Q = \frac{f}{g}, (f, g) = 1$.

Доказательство. $Q = \frac{\tilde{f}}{\tilde{g}} \exists! (\tilde{f}, \tilde{g}) = d, \tilde{f} = df, \tilde{g} = dg, (df, dg) \sim (f, g)$.

Пусть $\frac{f}{g} = \frac{f_1}{g_1}, (f_1, g_1) = 1 \implies fg_1 = gf_1, dg_1 : g \wedge (f, g) = 1 \implies g_1 : g$. Аналогично $g : g_1, f : f_1, f_1 : f. f = cf_1, g = cg_1, \deg(c) = 0$. \square

$K(x)^*$ устроена понятно: $\frac{f}{g} = \frac{\prod p_i^{a_i}}{\prod q_i^{b_i}} = a \prod \varphi_i^{c_i}$. где φ_i — унитарные неприводимые $\in K[x], c_i \in \mathbb{Z}$.

Что со сложением: найдем БАЗИС $K(x)$ над K : $P \cup F$. $P = \{1, x, x^2, \dots\}$ — базис $K[x]$. $F = \{\frac{p}{q} \mid p, q \text{ — унитарные } \wedge l\text{—неприводимый } \wedge \deg p < \deg q\}$ — простейшие дроби.

Теорема 4.2. $P \cup F$ — базис.

Доказательство. Шаг 1. $Q \in K(x) \implies \exists! R \in K[x] : Q = R + \frac{f}{g}, f, g \in K[x], \deg f < \deg g$. $Q =: R + \frac{f}{g}, Q = \frac{R}{1} + \frac{f}{g} = \frac{Rg + f}{g}$ правильная дробь.

Пусть $Q_0 = \frac{f_0}{g_0}$. Положим $g = g_0, f_0 = R \cdot g_0 + f$ (теорема о делении с остатком). Откуда и получаем $Q = R + \frac{f}{g}$.

Единственность: $R + \frac{f}{g} = R' + \frac{f'}{g'}$. $R - R' = \frac{f'}{g'} - \frac{f}{g} = \frac{f'g - g'f}{gg'}$.

$(R - R')gg' = f'g - g'f$. Если $R - R' \neq 0 \implies \deg(R - R')gg' \geq \deg gg' = \deg g + \deg g'$, но $\deg f'g = \deg f' + \deg g < \deg g' + \deg g$. Для $\deg f'g' -$ тоже самое.

То есть $\deg(f'g + f'g') < \deg g + \deg g'$. Противоречие.

Осталось доказать: \forall правильная дробь однозначно представляется как сумма простейших.

Определение 4.3. Правильная дробь называется примарной, если она представима в виде $\frac{f}{p^k}$, p — неприводимая, $\deg f < \deg p^k$.

Шаг 2. Любая правильная дробь — сумма многочлена и примарных.

Пусть правильная дробь $Q = \frac{p}{q_1^{a_1} q_2^{a_2} \dots q_k^{a_k}}$, где q_i — неприводимы (неразложимы).

Докажем по индукции:

- База: $k = 1$. Очев. Сразу примарная

- Переход: $k \rightarrow k + 1$. Пусть $q := \prod_{i=1}^k q_i^{a_i}$. Но вспомним, что q_i — неприводимы, значит q и q_{k+1} взаимнопросты, тогда $\exists f, g \in K[x] : fq + gq_{k+1}^{a_{k+1}} = 1$. Ну тогда $Q = \frac{p}{q \cdot q_{k+1}^{a_{k+1}}} = \frac{p(fq + gq_{k+1}^{a_{k+1}})}{q \cdot q_{k+1}^{a_{k+1}}} = \frac{pf}{q_{k+1}^{a_{k+1}}} + \frac{pg}{q}$. Ну понятно, если надо, то поделим с остатком и вынесем многочлен. Первая дробь тогда примарна по определению. Вторая дробь раскладывается на примарные по индукционному предположению.

Шаг 3. Любая примарная дробь — сумма многочлена и простейших дробей.

Пусть $\frac{f}{p^k}$ — примарная, p — неразложимая. $\frac{f}{p^k} = F + \frac{h}{p^k}$, $F \in K[x]$, $\frac{h}{p^k}$ — правильная примарная.

$\exists h_0, h_1, h_2, \dots, h_{k-1} \in K[x] : \deg h_i < \deg p$ и $f = h_0 + h_1 p + h_2 p^2 + \dots + h_{k-1} p^{k-1}$. Обозначим это утверждение звездочкой.

Тогда $\frac{h}{p^k} = \frac{h_0}{p^k} + \frac{h_1}{p^{k-1}} + \dots + \frac{h_{k-1}}{p}$. Так как $\deg h_i < \deg p$, то данные дроби простейшие.

Доказательство звездочки: индукция по k .

- База. $k = 1$: $h = h_0$.

- Переход: $k \rightarrow k + 1$: Поделим с остатком $h = p \cdot q + r$, $\deg r < \deg p$. Положим $h_0 = r$. $h = h_0 + p \cdot q$ и $\deg q = \deg h - \deg p < \deg p^{k+1} - \deg p = \deg p^k$. Тогда по индукции $q = h_1 + h_2 \cdot p + \dots + h_k \cdot p^{k+1}$.

□

Давайте найдем явную формулу для $Q = \frac{f}{g}$, где $g = (x - a_1) \cdot \dots \cdot (x - a_n)$ и $\deg f < \deg g$.

Напишем Лагранжа для задачи $(a_1, f(a_1)), \dots, (a_n, f(a_n))$. $f = \sum_{i=1}^n \frac{f(a_i) \prod_{j \neq i} (x - a_j)}{\prod_{j \neq i} (a_i - a_j)} = \sum_{i=1}^n f(a_i) \frac{g}{g'(a_i)}$.

Откуда получаем, что $\frac{f}{g} = \sum \frac{f(a_i)}{g'(a_i)} \cdot \frac{1}{x - a_i}$

5. Теория групп

Теория групп = теория неабелевых групп, теория абелевых групп \approx линейная алгебра.

Например, $G = \langle x_1, x_2, \dots, x_n \rangle$. Тогда $G \cong$ произведению циклических групп.

Или $G = \langle a, b \rangle$, G — абелева, тогда $G = \{a^k b^l \mid k, l \in \mathbb{Z}\}$.

Определение 5.1. V — конечное множество, $|V| = n$. $S(V) = \{f: V \rightarrow V \mid f \text{ — биекция}\}$.

Если $V = 1..n \implies S(V) = S_n$.

Определение 5.2. K — поле, $n \in \mathbb{N}$, тогда $GL(n, K)$ — обратимые матрицы порядка $n = \{A: V \rightarrow V \mid \begin{array}{l} A \text{ — биективное отображение} \\ V \text{ — } n\text{-мерное пространство} \end{array}\}$

Замечание. S_n вкладывается в $GL(n, K)$.

Доказательство. π — перестановка, $V = \langle e_1, e_2, \dots, e_n \rangle$. $A_\pi(e_i) = e_{\pi(i)}$. Тогда $\pi \rightarrow A_\pi$ — инъективный гомоморфизм. \square

Теорема 5.1 (Теорема Кэли). Любая конечная группа изоморфна подгруппе в S_n при некотором n .

Доказательство. Положим $n = |G|$. G — конечная группа, то есть $G = \{g_1, \dots, g_n\}$. Тогда $g \in G \quad m_g: G \rightarrow G \quad m_g(g_i) = gg_i$ — биекция.

То есть $g \cdot g_i = g_{\pi_g(i)}$, $\pi_g \in S_n$ — перестановка.

Теперь зададим гомоморфизм: $i: \begin{array}{l} G \rightarrow S_n \\ g \rightarrow \pi_g \end{array}$. i — инъективно: $\pi_g = \pi_{g'} \implies g \cdot e_G = g' \cdot e_G \implies g = g'$.

Покажем, что i — гомоморфизм: надо проверить $\pi_{g_1 g_2} = \pi_{g_1} \cdot \pi_{g_2}$.

$$\pi_{hf} = \pi_h \cdot \pi_f. \quad g_{\pi_h(\pi_f(i))} = h \cdot g_{\pi_f(i)} = h(fg_i) = (hf)g_i = g_{\pi_{hf}(i)}.$$

\square

Замечание. Заметим, что в доказательстве теоремы Кэли мы находим не обязательно минимальное регулярное представление. Например, для S_4 минимальное представление равно S_4 , а у нас S_{24} .

5.1. Смежные классы и теорема Лагранжа

Пусть есть группа G и $H \leq G$ — подгруппа.

Определение 5.3. Левый смежный класс по подгруппе H , это $gH = \{g \cdot h \mid h \in H\}$.

Определение 5.4. Правый смежный класс по подгруппе H — $H \cdot g = \{h \cdot g \mid h \in H\}$

Вообще говоря $gH \neq Hg$ (если H — неабелева).

Пример. Пусть $g \in H \implies gH = Hg = H$.

Свойства смежных классов. 1. $g_1 H = g_2 H \iff g_2^{-1} g_1 \in H \iff g_1^{-1} g_2 \in H$.

2. $\forall 2$ смежных класса не пересекаются или совпадают.

Доказательство. 1. $g_1H = g_2H \iff \{g_1h\} = \{g_2h\} \iff \{g_2^{-1}g_1h\} = \{h\} = H$.

$$\Leftarrow g_2^{-1}g_1 \in H \implies \{g_2^{-1}g_1h\} = H.$$

$$\Rightarrow \{g_2^{-1}g_1h\} = H, \text{ подставим } h = e \implies g_2^{-1}g_1 \in H.$$

Аналогично для $g_1g_2^{-1}$. Получили классы эквивалентности: $g_1 \underset{H}{\sim} g_2 \iff g_1H = g_2H$.

2. Докажем отношение эквивалентности: $g_1 \underset{H}{\sim} g_2 \iff g_1 \in g_2H$.

$$\Rightarrow. g_1H = g_2H. \text{ Подставим } h = e.$$

$$\Leftarrow. g_1 = g_2 \cdot h_0, h_0 \in H. \{g_1h \mid h \in H\} = \{(g_2h_0)h \mid h \in H\} = \{g_2(h_0h) \mid h \in H\} = \{g_2\tilde{h} \mid \tilde{h} \in H\} = g_2H.$$

□

Замечание. Схожие утверждения верны и для правых классов.

Итого: \forall подгруппа H задает 2 разбиения G на смежные классы.

Пример. $G = (\mathbb{Z}, +), H = \langle a \rangle = \{ka \mid k \in \mathbb{Z}\}$

$$l = \{l + ka \mid k \in \mathbb{Z}\} = \overline{l_a} - a \text{ классов вычетов.}$$

Определение 5.5. G — группа, H — подгруппа, такая что $\exists k$ левых смежных классов, k называется индексом H в G . Обозначение: $|G : H| = k$

Упражнение. $gH \longleftrightarrow Hg^{-1}$ — биекция между левыми и правыми смежными классами.

Теорема 5.2 (Теорема Лагранжа). $|G| = n, |H| = k, H \leq G$.

Тогда $|G : H| = \frac{n}{k}$. В частности $|G| \mid |H|$. Порядок группы делится на порядок подгруппы.

Доказательство. Вспомним доказательство частного случая с первого модуля (порядок группы делится на порядок элемента). Мы фиксировали a и разбивали все элементы на циклы длины $\text{ord}_G a$ вида $x \rightarrow ax \rightarrow a^2x \rightarrow \dots \rightarrow a^{\text{ord}_G(a)-1}x \rightarrow x$. В новых терминах получившиеся циклы — классы смежности a по подгруппе H . $\forall g \in G: |gH| = |H| = \text{ord } a = k \Rightarrow |G : H| = \frac{n}{k}$ □

Определение 5.6. G/H — множество левых смежных классов.

$H \setminus G$ — множество правых смежных классов.

5.2. Группа перестановок

Определение 5.7. $\pi \in S_n$ называется циклом, если $\exists i_1, \dots, i_k \in \{1..n\}$, такое что $\pi(i_l) = i_{l+1}$ и $\pi(i_k) = i_1$ и $\pi(j) = j$ для остальных.

Определение 5.8. Циклы называются независимыми, если их множества подвижных точек не пересекаются.

Замечание. $\pi_1, \pi_2, \dots, \pi_n$ — попарно независимые циклы \implies их произведение не зависит от порядка множителей.

Теорема 5.3. $\pi \in S_n$. π — единственным образом (с точностью до порядка) представима как произведение независимых циклов.

Доказательство. Будем доказывать для $S_n \cong S(M)$.

- База, $n = 1$.

- Переход: $1, \dots, n-1 \rightarrow n$.

Рассмотрим $\pi \in S(M), a \in M$. Рассмотрим $\pi(a), \pi(\pi(a)), \dots$. Рассмотрим минимальное k , такое что $\pi^k(a) = \pi^l(a)$ для какого-то $0 \leq l < k$.

Если $l \neq 0$, так как π — биекция, то $\pi^{k-1}(a) = \pi^{l-1}(a)$. Противоречие.

Если $l = 0$, то получили цикл. $N = \{\pi^i(a) \mid i < k\}$. Пусть $\pi_0(x) = \pi(x)$, если $x \in N$ или x иначе. По индукционному предположению существуют циклы.

Единственность: ему лень :(

□

Определение 5.9. π — цикл на i_1, i_2, \dots, i_k . $\pi = (i_1 i_2 \dots i_k)$

Тогда $\pi \in S_n$ — произвольная перестановка, $\pi = (i_1 \dots i_k)(j_1 \dots j_l)(s_1 \dots s_m)$

Теорема 5.4. (ij) — транспозиция. $\langle (ij) \rangle = S_n$.

Доказательство. Очев + доказывали

□

Теорема 5.5. $\langle (ijk) \rangle = A_n$ — группа четных перестановок.

Доказательство. $(ijk) = (ij)(jk) \implies (ijk) \in A_n \implies \langle (ijk) \rangle \leq A_n$.

Обратно: пусть $\pi \in A_n$. $\pi = t_1 t_2 \dots t_{2k}$, t_i — транспозиции. Достаточно доказать, что \forall транспозиций t_i, t_j $t_i \cdot t_j \in \langle (ijk) \rangle$.

Пусть $t_i = (ab), t_j = (cd)$. Тогда рассмотрим 3 случая:

1. $t_i = t_j \implies t_i \circ t_j = t_i^2 = \text{id} \in \langle (ijk) \rangle$.
2. $b = c, a \neq d$. Очев.
3. a, b, c, d различны. Легко показать, что $(ab)(cd) = (cad)(abc) \in \langle (ijk) \rangle$.

□

Определение 5.10. $a \equiv_H b \iff a \in bH$ (далее \equiv вместо \sim).

Пример. $H = \{n\mathbb{Z} \mid x \in \mathbb{Z}\}$ — подгруппа.

$b \cdot H = b + H$ — класс вычетов по модулю n . $a \in bH \iff a = b \cdot h, h \in H \iff b^{-1}a \in H$.

$a \equiv_H b$, если $a \in Hb$ ($ab^{-1} \in H$).

5.3. Факторгруппа

Определение 5.11. $H \leq G$ называется нормальной ($H \trianglelefteq G$), если выполнено любое из трех равносильных утверждений:

1. $a \equiv_H b, c \equiv_H d \implies ac \equiv_H bd \quad \forall a, b, c, d \in G$.
2. $\forall a \in G: aH = Ha$.
3. $\forall h \in H, g \in G: g^{-1}hg \in H$.

Определение 5.12. $g^{-1}hg$ и h называются сопряженными посредством h .

Доказательство. Направления доказательства $3 \implies 1$.

$$a \equiv b \implies a = bh_1, c \equiv d \implies c = dh_2, \text{ где } h_1, h_2 \in H \implies ac = bh_1dh_2 = bdd^{-1}h_1dh_2 = bd \cdot h_3 \cdot h_2, \\ h_3, h_2 \in H \implies \in bdH. \quad \square$$

Замечание. Сопряженность — отношение эквивалентности. $G = \bigsqcup_i C_i$, C_i — класс сопряженности.

Определение 5.13. $H \trianglelefteq G$. Факторгруппой G/H называется множество классов смежности со следующей операцией $(a \cdot H)(b \cdot H) = ab \cdot H$.

Обозначение: $\overline{a_H}, \overline{a_H} \cdot \overline{b_H} := \overline{ab_H}$. Заметим, что первое определение нормальности показывает корректность данной операции.

Пример. $G = S_n$. $H \trianglelefteq S_n \implies \begin{cases} H = \{e\} \\ H = S_n \\ H = A_n \end{cases}$

$$G/G = \{\bar{e}\}, G/\{e\} \cong G.$$

$$S_n/A_n: e \cdot A_n = A_n, (12) \cdot A_n = S_n \setminus A_n.$$

Напоминание: (K — поле) $GL_n(K)$ — обратимые матрицы размера n , $SL_n(K) = \{A \in M_n(K) \mid \det A = 1\}$.

Утверждение 5.6. $SL_n(K) \trianglelefteq GL_n(K)$.

$$GL_n(K)/SL_n(K). A \cdot SL_n(K) = \{B \mid \det B = \det A\}.$$

$$\text{Поэтому } GL_n(K)/SL_n(K) \cong K^*.$$

Утверждение 5.7. T — множество диагональных матриц, причем $a^n = 1$. Тогда $T \trianglelefteq SL_n(K)$, $SL_n(K)/PSL_n(K)$ — projective special group.

Пример. $f = \left\{ \begin{pmatrix} ax+b \\ cx+d \end{pmatrix} \mid ad-bc \neq 0 \right\}$ — группа дробно-линейных преобразований над K .

$f \rightsquigarrow \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = A$, $f_1 \rightsquigarrow \begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ c_1 & d_1 \end{pmatrix} = A_1$, $f \circ f_1 \rightsquigarrow A \cdot A_1$. То есть группа дробно-линейных преобразований — $PGL_2(n)$.

5.4. Теорема о гомоморфизме

Пусть G_1, G_2 — группы. $f: G_1 \rightarrow G_2$ — гомоморфизм, если $f(g_1g_2) = f(g_1)f(g_2)$. Изоморфизм \iff гомоморфизм + биекция. f — автоморфизм \iff изоморфизм и $G_1 = G_2$.

Замечание. G — абелева, $f(g) = g^{-1}$ — автоморфизм.

$$g_0 \in G \text{ — фиксированно, } f_2(g) = g_0^{-1}gg_0 \text{ — автоморфизм сопряжения.}$$

$\ker f = \{g \in G \mid f(g) = e_{G_2}\}$ — ядро гомоморфизма. $\text{Im } f = \{f(g) \mid g \in G\}$ — образ гомоморфизма.

Лемма. $f: G_1 \rightarrow G_2$, $\text{Im } f \leq G_2$, $\ker f \trianglelefteq G_1$.

Доказательство. $f(g_1) = e, f(g_2) = e$. $f(g_1g_2) = f(g_1)f(g_2) = e$. $f(e_{G_1}) = e_{G_2}$, $f(e) = f(e \cdot e) = f(e) \cdot f(e)$.

$$h \in \ker f \implies f(g^{-1}hg) = f(g^{-1})f(h)f(g) = f(g^{-1})f(g) = e.$$

P.S. Тут не хватает ещё проверок, но они тривиальны □

Теорема 5.8. $f: G_1 \rightarrow G_2 \implies G_1/\ker f \cong \operatorname{Im} f$.

Доказательство. Возьмем $a \in \operatorname{Im} f$. Рассмотрим $f^{-1}(a) = \{b \mid f(b) = a\}$. Возьмем $b_0 \in f^{-1}(a)$, тогда $b \in f^{-1}(a) \iff f(b) = f(b_0) \iff f(bb_0^{-1}) = e \iff bb_0^{-1} \in \ker f \iff b \in b_0 \cdot \ker f$.

$$f^{-1}(a) = b_0 \ker f.$$

Построим $\tilde{f}: G_1/\ker f \rightarrow \operatorname{Im} f$. $\tilde{f}(b \ker f) = f(b)$.

1. \tilde{f} корректно. $c \in b \ker f \implies f(c) = f(bh) = f(b)f(h) = f(b)$.
2. \tilde{f} — гомоморфизм: $\tilde{f}(\bar{a} \cdot \bar{b}) = \tilde{f}(\overline{ab}) = f(ab) = f(a)f(b) = \tilde{f}(\bar{a})\tilde{f}(\bar{b})$.
3. \tilde{f} — сюръективно. $a \in \operatorname{Im} f \implies a = f(b) \implies a = \tilde{f}(\bar{b})$.
4. \tilde{f} — инъективно. $\tilde{f}(\bar{b}) = e \iff f(b) = e \iff b \in \ker f \iff \bar{b} = \bar{e}$.

□

Пример. $G = \mathbb{R}^*, H = \mathbb{R}_+^*$. $G/H \cong \{1, -1\} \cong \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$. $f: G \rightarrow G$, $f(x) = \frac{x}{|x|} = \operatorname{sgn}(x)$.

Пример. $G = D_4$ — группа самосовмещений квадрата. $|D_4| = 8$. Есть 1, 3 поворота и 4 оси симметрии.

$|G/H| = 4$, $G/G = F_2^2$. Первый бит — поворот на $\frac{\pi}{2}$ и зеркаливание.

Пример. G_1/G_2 — группы. $G = G_1 \times G_2$, $\widetilde{G}_1 = \{(g_1, 3) \mid g_1 \in G_1\} \cong G_1$.

$$G/G_1 \cong G_2. f: G_1 \times G_2 \rightarrow G_2, (g_1, g_2) \rightarrow g_2, \ker f = \widetilde{G}_1, \operatorname{Im} f = G_2 \implies G/G_1 = G_2.$$

Пусть G — большая группа. Возьмем $H \trianglelefteq G$, заменим G на $(H, G/H)$. Например, может оказаться, что $G \cong H \times G/H$.

Пример, $H \cong \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$, $G/H \cong \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$, то тогда либо $G \cong \mathbb{Z}/2\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$ и $G \cong \mathbb{Z}/4\mathbb{Z}$.

Определение 5.14. G — называется простой, если у нее нет нетривиальных нормальных подгрупп.

Теорема 5.9. A_n — проста ($n \geq 5$).

Теорема 5.10. $PSL_n(K)$ проста для большинства n .

Теорема 5.11. G — конечная простая \implies $\begin{cases} G \cong \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \\ G \cong A_n \\ G \cong PSL_n(K) \\ \text{еще несколько матричных групп} \\ \text{еще 26 исключительных простых групп} \end{cases}$ $\begin{matrix} p — простое \\ n \geq 5 \\ K — конечное поле \end{matrix}$

5.5. Действие групп

Определение 5.15. G — группа, M — множество.

Действие G на M — отображение из $G \times M \rightarrow M$. $(g, m) \rightarrow g \cdot m$, такая что

1. $(g_1 g_2) m = g_1 (g_2 m)$ и $e m = m$.

Определение 5.16 (Альтернативное определение). G действует на M , если задан гомоморфизм $f: G \rightarrow S(M)$.

Замечание. Построим $f_g: M \rightarrow M, m \mapsto g \cdot m$. Это биекция.

Говорят g действует на M . M — G -множество. $G \curvearrowright M$.

Пример. 1. $I_n = \{1..n\}$, $G = S_n$. $G \curvearrowright I_n$.

2. $I_n \times I_n$ $S_n \curvearrowright I_n \times I_n$ $\pi(x, y) = (\pi(x), \pi(y))$

3. $M = 2^{I_n}$. $S_n \curvearrowright 2^{I_n}$. $\pi \cdot \{x_1, \dots, x_n\} = \{\pi(x_1), \dots, \pi(x_n)\}$.

4. K — поле. K^* действует на K гомоморфизмами.

ВАЖНО!!!!!! $a \cdot b = ab$.

5. $(\langle g \rangle)C_n \curvearrowright \mathbb{C}$ $g \cdot z = e^{\frac{2\pi i}{n}} \cdot z$ — поворот на $\frac{2\pi}{n}$. $g^k z = e^{\frac{2\pi i k}{n}} z$.

6. $S_3 \curvearrowright \mathbb{C}$. (123) — умножение на $-\frac{1}{2} + \frac{\sqrt{3}}{2}i$. $(12) \cdot z = \bar{z}$.

Определение 5.17. G точно действует на M , если $G \rightarrow S(M)$ — инъективно.

Неточное действие: $G \curvearrowright M$ $g \cdot m := m$ — тривиальное действие.

$S_3 \curvearrowright M$ изометриями (точно). Не \exists точного действия на $S_4 \curvearrowright M$.

Пример Примеры из теории групп. Действие сдвигами $G \curvearrowright G: a \cdot b = a \cdot b$.

$H \leq G$. $G \curvearrowright G/H$, $g_1(g_2H) = (g_1g_2)H$. \forall действие на чтобы то не было сводится к тому, что выше.

$G \curvearrowright G$ сопряжениями: $a \cdot b = aba^{-1}$. Действие автоморфизмами $g_1(b) = aba^{-1}$.

5.6. Орбиты и стабилизаторы

Определение 5.18. $G \curvearrowright M$. $m_1 \sim m_2 \Leftrightarrow \exists g: gm_1 = m_2$.

Утверждение 5.12. \sim — отношение эквивалентности.

Определение 5.19. Класс эквивалентности \sim называется орбитой действия.

Определение 5.20. Орбита элемента — $G \cdot m = \{g \cdot m \mid g \in G\}$.

Замечание. M — дизъюнктное объединение орбит. $M = \bigcup_{i \in I} O_i$ — орбиты.

тогда O_i — G -множества. $x \in O_i, g \in G \implies gx \in O_i$ — транзитивные множества.

Определение 5.21. Множество называется транзитивным, если $\forall m_1, m_2 \in M \exists g \in G: gm_1 = m_2$.

Определение 5.22. $\text{Iso}(2)$ — группа изометрий плоскости. Транзитивно: на точки/прямые, не транзитивно на отрезки.

Определение 5.23. $G \curvearrowright M$, $m \in M$. Стабилизатор $G_m = \{g \in G \mid gm = m\}$.

Пример. $S_4 \curvearrowright 2^{I_4}$. $m = \{1, 2\}$, $G \cdot m = \{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1, 4\}, \{2, 3\}, \{2, 4\}, \{3, 4\}\}$, $G_m = \langle (34), (12) \rangle$.

Теорема 5.13. 1. $G_m \leq G$.

2. $m \in M$, $n = g_0 m \in Gm$, $m = g_1 n$. Тогда \exists биекция $Gm \leftrightarrow G/G_m$, причем $\{g \mid gm = n\} = g_0 G_m$, $\{g \mid gn = m\} = G_m g_1$.

$$3. |Gm| \cdot |G_m| = |G|.$$

Доказательство. 1. Очев.

$$2. g_0 G_m \subset \{g \mid gm = n\} \text{ — ясно. } \supset: \text{ пусть } gm = n. g_0^{-1}gm = g_0^{-1}n = m \implies g_0^{-1}g \in G_m \implies g \in g_0 G_m.$$

$$3. \text{ из 2) биекция: элементы орбиты } M \leftrightarrow \text{ смежные классы } \implies |Gm| = |G : G_m| \implies |Gm| \cdot |G_m| = |G : G_m| |G_m| = |G|.$$

□

Пример. $Iso(2)$ — движения плоскости. $S(K) = \{g \in Iso(2) \mid g(k) = k\}$, k — квадрат.

$g \in S(k)$ — переставляет A, B, C, D . Такая перестановка однозначно задает g . $G \cdot A = \{A, B, C, D\}$, $|GA|$

$$4. |G| = |G \cdot A| \cdot |G_A| = 4 \cdot |G_A| = 4 \cdot |(G_A)_B| = 8.$$

$$G_A \curvearrowright \{B, C, D\}. G_A \cdot B = \{B, D\}.$$

5.7. Лемма Бернсайда

Определение 5.24. $Fix(g) = \{m \in M \mid gm = m\}$ — фиксатор (множество неподвижных точек).

Теорема 5.14 (Лемма Бернсайда). G — конечная, $G \curvearrowright M$. Тогда количество орбит действия равно среднему арифметическому размера фиксатора.

$$\frac{\sum_{g \in G} |Fix(g)|}{|G|} = \text{количество орбит}.$$

Доказательство. Рассмотрим $NotMove = \{(g, m) \mid g \in G, m \in M, gm = m\}$. Тогда $\sum_{m \in M} |G_m| = |NotMove| = \sum_{g \in G} |Fix(g)|$. Тогда:

$$\frac{\sum_{g \in G} |Fix(g)|}{|G|} = \frac{\sum_{m \in M} |G_m|}{|G|} = \sum_{m \in M} \frac{|G_m|}{|G|} = \sum_{m \in M} \frac{1}{|G_m|}.$$

Тогда, если рассмотреть орбиту длины k , то она дает вклад $\underbrace{\frac{1}{k} + \frac{1}{k} + \dots + \frac{1}{k}}_k = 1 \implies$ сумма количества орбит. □

Пример. Подсчет числа структур с точностью до изоморфизма.

Закрепленное ожерелье: $F: \mathbb{Z}/12\mathbb{Z} \rightarrow \{B, W\}$. Таких 2^{12} . $F_1 \sim F_2 \iff F_1(x) = F_2(x + x_0)$ при некотором x_0 .

Пусть O — множество закрепленных ожерелий. $\mathbb{Z}/12\mathbb{Z} \curvearrowright O$. Каково число орбит? Оно равно $\frac{|Fix(0)| + |Fix(1)| + \dots}{12} =$.

$$|Fix(0)| = 2^{12}, |Fix(1)| = |Fix(11)| = |Fix(5)| = |Fix(7)| = 2^1, |Fix(2)| = |Fix(10)| = 2^2, |Fix(3)| = |Fix(9)| = 2^3, |Fix(4)| = 2^4 = |Fix(8)|, |Fix(6)| = 2^6.$$

5.8. Применения теории конечных групп действий

$|G| = n$. Верно ли, что в G есть элемент порядка d , $n : d$? Нет, иначе бы в группе всегда был элемент порядка n , а значит любая группа была бы циклической, что неверно. Но если $d = p$, то ок.

Верно ли, что в G есть подгруппа порядка d ? Нет, например, в A_4 нет подгруппы порядка 6. Но если $d = p^k$, то ок.

Теорема 5.15 (Теорема Коши). $|G| : p, p$ — простое $\Rightarrow \exists g \in G : \text{ord } g = p$

Доказательство. Рассмотрим $M = \{(g_1, \dots, g_p) \mid g_i \in G, g_1 g_2 \dots g_p = e\}$. $|M| = |G|^{p-1} : p$, поскольку мы можем выбрать первые $p-1$ элементов произвольным образом а последним взять обратный к произведению. C_p — циклическая группа порядка p , $C_p \curvearrowright M : t(g_1, g_2, \dots, g_p) = (g_2, \dots, g_p, g_1) \in M$, $t^k(g_1, g_2, \dots, g_p) = (g_{k+1}, g_{k+2}, \dots, g_p, g_1, g_2, \dots, g_k) \in M$.

Пусть $x \in M$. $|C_p \cdot x| = \frac{|C_p|}{|C_{px}|} = \left[\frac{1}{p} \right] (|C_p| = p - \text{простое})$. $|M| = \sum \text{длина орбиты} = 1 + 1 + \dots + 1 + p + \dots + p = a \cdot 1 + b \cdot p : p \Rightarrow a : p$. Длина орбиты равна 1 только у элементов из $\{(g, g, \dots, g) \mid g^p = e\}$, $\{g \mid g^p = e\} = \{e\} \cup \{g \mid \text{ord } g = p\}$. Поскольку длина орбиты (e, e, \dots, e) равна 1, то $a \neq 0 \Rightarrow a \geq p$. Т.е. существует ненулевое делящееся на p количество решений уравнения $x^p = e$, а значит существуют элементы порядка p \square

Теорема 5.16 (Первая теорема Силова). Пусть $|G| = p^n \cdot d, d \not\equiv p$.

Тогда $\exists H \leq G : |H| = p^n$.

Доказательство. $M = \{x \subset G \mid |x| = p^n\}$. $G \curvearrowright M$ (сдвигами). $|M| = \binom{p^n d}{p^n} = \frac{(p^n d)!}{(p^n)!(p^n(d-1))!} \not\equiv p$
 $p \Rightarrow$ длина хотя бы одной орбиты не делится на $p \Rightarrow \exists O : |O| \not\equiv p$. $O = Gx, |O| = \frac{|G|}{|G_x|} = \frac{p^n d}{|G_x|} \not\equiv p$
 $p \Rightarrow |G_x| : p^n$, но $|G_x| \leq^{(*)} p^n \Rightarrow |G_x| = p^n$.

(*) $x = \{a_1, \dots, a_{p^n}\}$. $g \in G_x \Rightarrow ga_1 = a_i$. Выбор i однозначно определяет $g = a_i a_1^{-1} \Rightarrow$ всего $\leq p^n$ вариантов. \square

Мы помним, что $G \curvearrowright G$ сдвигами, а следовательно $G \mapsto S_n, n = |G|$.

А еще мы помним, что можно взять $H \trianglelefteq G$ и из этого можно сделать дерево из $H, G \setminus H$. Листьями этого дерева будут простые группы.

Теорема 5.17 (Жордано-Гельдер). Пусть имеется набор H_1, \dots, H_n — простые подгруппы G . При чем он единственный для группы. То есть не имеет значения как мы раскладываем на простые группы.

Доказательство. Рассмотрим два набора подфакторов $\{H_i\}$ и $\{U_i\}$.

Пусть $\exists \pi \in S_n : U_{\pi(i)} \cong H_i, i = 1, 2..n$.

Простейший случай $H_i = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ — разрешимая группа.

Доказательство такого случая: покоординатная индукция. \square

Определение 5.25. Группа перестановок — подгруппа S_n . $\pi_1, \pi_2, \dots, \pi_k \in S_n$. $G = \langle \pi_i \rangle$.

Мы хотим:

1. $|G| = ?$.
2. membership test: если $\pi \in S_n$, то верно ли, что $\pi \in G$. Если да, то какое разложение по базису? То есть $\pi = \prod \pi_{i_k}^{\pm 1}$.

Идея:

1. $G \curvearrowright \{1, 2, \dots, n\}$. Тогда $|G| = |G \cdot 1| \cdot |G_1| = |G \cdot 1| \cdot |(G_1) \cdot 2| \cdot |G_{1,2}| \cdot \dots = \prod |G_{1,2,\dots,k}| \cdot (k+1)|G \cdot 1|$ легко знаем: просто посчитаем все графы π_i .

Но встает вопрос, выписать системы образующих для $G_1, (G_1)_2, \dots, (G_{1,2})_k$.

Лемма (Лемма Шрайера). G — конечная группа, $H \leq G$, причем $G = \langle g_1, \dots, g_n \rangle$

$G/H = \{x_1H, x_2H, \dots, x_kH\}$, x_1, x_2, \dots, x_k — система образующих представителей смежных классов, $x_1 = e$.

Положим $\bar{g} = x_i$, если $gH = x_iH$. Тогда $H = \langle \overline{g_l x_i^{-1}} g_l x_i \rangle_{\substack{i=1..k \\ l=1..n}}$

Доказательство. Пусть $a := g_l x_i, b := \overline{g_l x_i}$. $b^{-1}a \in H$, так как $bH = aH$.

Пусть $h \in H$. $h = g_{i_1} \cdot g_{i_2} \dots g_{i_s}$

Определим $x_{j_s} = x_1 = e$. Запишем для каждого $l = 1..s$ $x_{j(l-1)}^{-1} g_{i_l} x_{j_l}$ ($x_{j_0}, \dots, x_{j_{s-1}}$ произвольные). Заметим, что $x_{j_0}^{-1} h = x_{j_0}^{-1} g_{i_1} x_{j_1} \dots x_{j(s-1)}^{-1} g_{i_s} x_{j_s}$ (x_{j_l} посередине сокращались, $x_{j_s} = e$ по определению, осталось только x_{j_0} слева).

Тогда по очереди для $l = (s-1)..0$ определим $x_{j_l} = \overline{g_{i_{l+1}} x_{j_{l+1}}} \Rightarrow x_{j(l-1)}^{-1} g_{i_l} x_{j_l}$ — элемент нашей системы образующих. $\Rightarrow x_{i_0}^{-1} h =$ произведение наших образующих $\in H$. $h \in H \Rightarrow x_{i_0} \in H \Rightarrow x_{i_0} = e \Rightarrow h =$ произведение наших образующих. \square

я хочу к маме :(я тоже :(

Упражнение Частный случай (не упражнение). $G \curvearrowright M, m \in M. G = \langle g_1, \dots, g_n \rangle$.

$G \cdot m = \{m = m_1, m_2, \dots, m_k\}, \forall i \exists x_i: x_i m = m_i$.

$H = G_m$, тогда $G/H = \{x_1H, x_2H, \dots\}$. По лемме Шрайера можно найти систему образующих.

Построим *сильную базу* для G : $G \cdot 1 = \{i_{11}, i_{12}, \dots, i_{1k_1}\}, x_{1l} \cdot 1 = i_{1l}$.

Нашли по Шрайеру образующие для G_1 . $G_1 \cdot 2 = \{i_{21}, i_{22}, \dots, i_{2k_2}\}, x_{2l} \cdot 2 = i_{2l}$ и так далее. $\{x_{ij}\}_{\substack{i=1..n-1 \\ j=1..k_i}}$ — *сильная база* для G .

Теперь ответим на два главных вопроса:

1. $|G| = |G_1| \cdot |G_1 \cdot 2| \cdot |G_{12} \cdot 3| \cdot \dots = k_1 \cdot k_2 \cdot k_{n-1} \leq n! \quad (k_1 \leq n, k_2 \leq n-1, \dots)$.

2. membership test: $g \in S_n$

$g(1) = a_1 = x_{1a_1}(1), x_{1a_1} \in G. x_{1a_1}^{-1} g \in (S_n)_1$.

$x_{1a_1}^{-1} g(2) = a_2 = x_{2a_2}(2), x_{2a_2} \in G_1, x_{2a_2}^{-1} x_{1a_1}^{-1} g \in (S_n)_{12}$. И так далее...

В конце, если $x_{n-1a_{n-1}}^{-1} x_{n-2a_{n-2}}^{-1} \dots x_{1a_1}^{-1} g = id$.

Тогда $g = x_{1a_1} x_{2a_2} \dots x_{(n-1)a_{n-1}}$.

Если на каком-то шаге $k \nmid x_{ka_k}$, то membership test провален

Замечание. Размер сильной базы — не более чем квадратичен от n ($k_1 + \dots + k_{n-1} \leq n + (n-1) + \dots$).

Вопрос: $G \leq S_n$. Вопрос такой: при каких $k: \forall G \leq S_n \exists$ система образующих размера $\leq k?$ $k = k(n)$.

Упражнение. $S_n = \langle (12), (123..n) \rangle$

Пример. $n = 2m$. $G = \langle (12), (34), \dots, (2m-1 \ 2m) \rangle \cong (\mathbb{Z}/2\mathbb{Z})^m$.

$|G| = 2^m$, $\forall g \in G \setminus \{e\} \text{ ord } g = 2$, $g_1, \dots, g_k \in G$. $|\langle g_1, \dots, g_k \rangle| = 2^k \implies \forall \text{ с.о. (система образующих) имеет } \geq m = \frac{n}{2} \text{ элементов.}$

Теорема 5.18. $G \leq S_n \implies G$ имеет систему образующих из $\leq \left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil$ элементов.

Доказательство. Я запрещаю вам доказывать данную теорему. □

Теорема 5.19. $G \leq S_n \implies G = \langle g_1, \dots, g_k \rangle$, $k < n$.

Доказательство. $G = \langle g_1, \dots, g_k \rangle$. Построим граф Γ .

$g_l \rightsquigarrow$ ребро $i \rightarrow j$, если $g_l(i) = j$, $g_l(k) = k$ при $k < i$ (это другое k). Заметим, что все рёбра ведут от меньшего к большему.

Утверждение: можно выбрать образующие так, что Γ — без циклов (как неориентированный) (\implies меньше n ребер).

Докажем это утверждение. Нам кидают $h_1, h_2, \dots \in G$. $\forall k$ строим $g_{k,1}, \dots, g_{k,i_k}$, такой что $\langle g_{k,1}, \dots, g_{k,i_k} \rangle = \langle h_1, \dots, h_k \rangle$ и граф Γ — ациклический.

Индукция по k . База — очев. Переход $g_{k1}, g_{k2}, \dots, g_{ki_k} \rightsquigarrow$ ациклическая.

Добавляем h_{k+1} + стрелочка в $\Gamma \rightsquigarrow \Gamma'$. $g_{k+1,i} = g_{k,i}$, $g_{k+1,i_k+1} = h_{k+1}$ (прим. редакции: дальше вместо k должно быть $k+1$, но нам пофиг).

1. Γ' — ациклический \implies ок.

2. Пусть получился цикл S_1, \dots, S_m , $S_{i+1} = g_{kr_i}^{\pm 1}(S_i)$ (± 1 зависит от ориентации ребра), НУО $S_1 = \min S_i \implies S_2 = g_{kr_1}(S_1)$ (т.к. $S_1 < S_2$).

Заменим $g_{kr_1} \rightsquigarrow g_{kr_m}^{\pm 1} \dots g_{kr_2}^{\pm 1} g_{kr_1} = \tilde{g}_{kr_1}$. При этой замене порождённая группа не изменилась (т.к. g_{kr_1} и \tilde{g}_{kr_1} выражаются друг через друга и остальные g_{kr_i}). Тогда $\tilde{g}_{kr_1}(S_1) = S_1$ по построению и $\tilde{g}_{kr_1}(x) = x \quad \forall x < S_1$ в силу выбора S_1 . Избавились от цикла. Если появился новый — починим его и т.д.

Процесс остановится, так как выполняется полуинвариант: в результате замен растёт сумма номеров минимальных подвижных точек

□

Я потерялся очень сильно я не знаю как жить дальше.

Больше не теряйся <3

5.9. Центр и коммутант

Определение 5.26. G — группа, центр $Z(G) = \{a \mid ag = ga \ \forall g \in G\}$.

Определение 5.27. $a, b \in G$ коммутатор a и b — $[a, b] = a^{-1}b^{-1}ab = (ba)^{-1}ab$.

Определение 5.28. Пусть $H_1, H_2 \leq G$. Тогда коммутант $[H_1, H_2] = \langle [h_1, h_2] \mid h_1 \in H_1, h_2 \in H_2 \rangle$.

Определение 5.29. Коммутант G — $[G, G]$.

Теорема 5.20 (Свойства центра и коммутанта). 0_1 . G — абелева $\iff Z(G) = G$.

0_2 . G — абелева $\iff [G, G] = \{e\}$.

- 1₁. $Z(g) \trianglelefteq G$.
- 1₂. $[G, G] \trianglelefteq G$.
- 2₁. $Z(G)$ — абелева группа.
- 2₂. $G/[G, G]$ — абелева.
3. $H \trianglelefteq G$, G/H — абелева $\implies H \geq [G, G]$ (универсальное свойство коммутанта).

Доказательство. 1₁. $e \in Z(G)$. $a, b \in Z(G), \forall c \in G ac = ca, bc = cb \implies (ab)c = a(bc) = a(cb) = (ac)b = (ca)b = c(ab) \implies ab \in Z(G)$.

$a \in Z(G) \implies (?)a^{-1} \in Z(G). a^{-1}b = (b^{-1}a)^{-1} = (ab^{-1})^{-1} = ba^{-1} \implies a^{-1} \in Z(G)$.
Проверили, что $Z(G)$ — подгруппа. Нормальность проверяется легко: $g^{-1}hg = g^{-1}gh = h$.

1₂. $[G, G] \leq G$ — по определению.

Теперь заметим, что если 1) $x = [a, b] = a^{-1}b^{-1}ab$. Рассмотрим $g^{-1}xg = g^{-1}a^{-1}b^{-1}abg = g^{-1}a^{-1}gg^{-1}b^{-1}gg^{-1}agg^{-1}bg = (g^{-1}ag)^{-1}(g^{-1}bg)^{-1}(g^{-1}ag)(g^{-1}bg) = [a', b']$, где $a' = g^{-1}ag, b' = g^{-1}bg$.

$[a, b]^{-1} = (a^{-1}b^{-1}ab)^{-1} = b^{-1}a^{-1}ba = [b, a] \implies \forall$ элемент $[G, G]$ — произведение коммутаторов.

2) $x \in [G, G]$, тогда $x = [a_1, b_1][a_2, b_2] \dots [a_n, b_n]$, $g^{-1}xg = g^{-1}[a_1, b_1][a_2, b_2] \dots [a_n, b_n]g = ([a_1', b_1'] \dots [a_n', b_n']) \in [G, G]$.

2. $G/[G, G] = \bar{a}, \bar{b}. \bar{a} \cdot \bar{b} = \overline{abb^{-1}a^{-1}ba} = \overline{ba}$.

3. G/H — абелева $\forall a, b \in G \quad \overline{a_H b_H} = \overline{b_H a_H}. \overline{a_H^{-1} b_H^{-1} a_H b_H} = \overline{e_H} \implies \overline{a^{-1} b^{-1} ab} = \overline{e_H} \implies a^{-1} b^{-1} ab \in H$, т.е. $[a, b] \in H \implies [G, G] \leq H$.

4. Тут нужна картинка, но я краб.

□

Теорема 5.21. A — конечно абелева $\implies A \cong \mathbb{Z}/p_1^{\alpha_1} \times \mathbb{Z}/p_2^{\alpha_2} \times \dots \times \mathbb{Z}/p_k^{\alpha_k}$.

Доказательство. Нет.

□

Пример. $S_n, n \geq 5. [S_n, S_n] = A_n, S_n/A_n = C_2, [A_n, A_n] = A_n$ — совершенная группа.

$Z(S_n) = \{e\} = Z(A_n) = \{e\}$.

$n = 4. [S_4, S_4] = A_4. [A_4, A_4] = D_4 = \langle (12), (34), (13), (24) \rangle. [D_4, D_4] = \{e\}$.

Пример. G — конечная $\rightarrow G_1 = G/Z(G) \rightarrow G_2 = G_1/Z(G_1) \rightarrow \dots G_k = G_{k-1}/Z(G_{k-1})$.

Либо. $G \rightarrow G_1 = [G, G] \rightarrow G_2 = [G, G_1] \rightarrow G_i = [G, G_{i-1}]$.

Либо $G_{k+1} = [G_k, G_k]$.

Утверждение 5.22. 1. Первая цепочка приходит к $\{e\} \iff$ вторая цепочка приходит к $\{e\}$.

2. Вторая цепочка приходит к $\{e\} \implies$ третья цепочка приходит к $\{e\}$.

Если существует k , такое $G_k = \{e\}$ (первый и второй случаи), то G называется нильпотентной группой. Если существует k , такое $G_k = \{e\}$ (третий случай), то G называется разрешимой группой.

Пример. S_4 — разрешима, но не нильпотентна.

Пример. Рассмотрим нижнетреугольные матрицы $\leq GL_n(K)$ — нильпотентная подгруппа.

$Z(GL_n(K)) = \{k \cdot E\}$ — скалярные матрицы (то есть единичная + диагональные). $GL_n/Z(GL_n) = PGL_n$, $Z(PGL_n) = \{e\}$.

$$[GL_n, GL_n] = SL_n(K), [SL_n, SL_n] = SL_n(K).$$

Теорема 5.23. G — конечна. Тогда

Следующие условия равносильны:

1. G — разрешима (то есть разлагается на простые абелевы группы).
2. Все простые подфакторы G — это $\mathbb{Z}/p_i\mathbb{Z}$.

Доказательство. $1 \Rightarrow 2$. G раскладывается на $G/[G, G]$ (абелева) и $G_1 = [G, G]$, далее G_1 раскладывается на $G_1/[G_1, G_1]$ и $G_2 = [G_1, G_1]$, и так далее... В свою очередь все $G_i/[G_i, G_i]$ раскладываются на подфакторы — $\mathbb{Z}/p_j\mathbb{Z}$.

$2 \Rightarrow 1$. Пусть G неразрешима. Тогда $\exists i: [G_i, G_i] = G_i \neq \{e\}$. Все подфакторы G абелевы \iff все подфакторы G_i абелевы. $G_i = H$.

Разложим H на $H_1 = [H, H]$ и $H_2 = H/[H, H]$. H_2 разложим ещё на H_3 и H_2/H_3 , и так далее... Спускаемся по дереву, в ветке с H_2 : если $[H, H] = H$, то $[H/U, H/U] = H/U$, то есть всегда будет $U: [U, U] = U \Rightarrow$ никогда не будет абелевой группы. \square

Теорема 5.24. G — конечная, тогда $|G| = p^n \Rightarrow G$ — нильпотентна.

Доказательство. $G \rightarrow G/Z(G) = G_1 \rightsquigarrow G_1/Z(G_1) = G_2 \rightsquigarrow \dots$, $G_i = p^{\alpha_i} \quad \forall i$. Достаточно доказать: $G_i \neq \{e\} \Rightarrow G_{i+1} \neq G_i$, то есть $Z(G_i) \neq \{e\}$.

То есть Th \Leftarrow лемма. \square

Лемма. $|G| = p^n$, p — простое $\Rightarrow Z(G) \neq \{e\}$.

Доказательство. Пусть $G \curvearrowright G$ сопряжениями. $g \cdot m = gmg^{-1}$. O_i — орбита, $O_1 = G \cdot e = \{e\}$. $|O_1| + |O_2| + \dots = p^n \Rightarrow \exists i \neq 1: |O_i| = 1$, так как любая орбита имеет порядок либо 1, либо степень p .

Теперь пусть $|G| = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}$. По первой теореме Силова $\exists |G_1| = p_1^{\alpha_1}, |G_2| = p_2^{\alpha_2}, \dots$ \square

Теорема 5.25. $|G| = p^2 \Rightarrow G$ — абелева.

Доказательство. $|G| = p^2$, $\exists g: \text{ord } g = p^2 \Rightarrow G$ — циклическая $\cong \mathbb{Z}/p^2\mathbb{Z} \dots$

Иначе $\forall g \neq e \text{ ord } g = p$. Тогда либо $Z(G) = G$ (тогда G — абелева), либо $|Z(G)| = p$ (такого быть не может). Тогда $Z(G) = \langle a \rangle$, $\text{ord } a = p$, $b \notin Z(G)$, $\text{ord } b = p$. $\langle a, b \rangle = p^2 \Rightarrow \langle a, b \rangle = G \Rightarrow G$ — абелева. \square

Замечание. G — абелева $\Rightarrow G \cong \mathbb{Z}/p^2\mathbb{Z}$ или $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$.

Пример. $|G| = p^3$. Пусть $H \trianglelefteq G$. $H = \langle x, y \mid x^p = y^p = e, xy = yx \rangle \cong \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$.

$$\exists z \in G \setminus H, \text{ord } z = p, \langle x, y, z \rangle = G = \{x^k y^l z^m\}.$$

$$H \trianglelefteq G \Rightarrow g^{-1} x^k y^l g = x^{k'} y^{l'}.$$

$$\text{Тогда } z^{-1} h z = f(h) \in H, \text{ знание } f \text{ однозначно задает } G. \quad z^{-1} h z = f(h), h z = z f(h).$$

$$\text{Наблюдение: } H \trianglelefteq G, g \in G. \quad f_g(h) = g^{-1} h g \text{ — автоморфизм } H. \quad (f_g(h))^{-1} = f_{g^{-1}}(h).$$

Определение 5.30. $\text{Aut}(G)$ — группа автоморфизмов H (относительно композиции).

Утверждение 5.26. G — группа. $G_1, G_2 \leq G$. $f: G_1 \times G_2 \rightarrow G$ и $(g_1, g_2) \rightarrow g_1 g_2$.

f — изоморфно (тогда $\implies G \cong G_1 \times G_2$) \iff

1. $G_1 + G_2 = G$.
2. $G_1 \cap G_2 = \{e\}$.
3. $g_1 g_2 = g_2 g_1 \quad \forall g_1 \in G_1, g_2 \in G_2$.

Упражнение. Пусть знаем 1, 2 — выполнены, тогда 3 $\iff G_1 \trianglelefteq G, G_2 \trianglelefteq G$.

Определение 5.31. Если все то же, что и выше, но только одна из G_1, G_2 нормальна, то G называется внутренним полупрямым произведением G_1 и G_2 .

$$g = g_1 g_2 \text{ и } G \text{ — нормальная, } (g_1 g_2) \cdot (g'_1 g'_2) = g_1 g'_1 (g'_1)^{-1} g_2 g'_1 g'_2 = (g_1 g'_1) ((g'_1)^{-1} g_2 g'_1) g'_2 = \underbrace{(g_1 g'_1)}_{\in G_1} \underbrace{(f_{g'_1}(g_2) g'_2)}_{\in G_2}.$$

Полупрямое произведение задаётся G_1, G_2 и гомоморфизмом $G_1 \rightarrow \text{Aut}(G_2)$.

6. Пространства с операторами

Определение 6.1. Линейный оператор — линейное отображение (линейный эндоморфизм) $\mathcal{A}: V \rightarrow V$.

Кольцо операторов — $End(V)$ $(+, \cdot)$ с единицей, алгебра над V .

Определение 6.2. Алгебра над K — кольцо $(A, +, \cdot)$ являющееся векторным пространством над K .

Причем $\forall a, b \in A, k \in K: k(ab) = a(kb) = (ka)b$.

Замечание. A — алгебра с $1 \implies$ задан гомоморфизм колец $i: K \rightarrow A$ ($k \rightsquigarrow k \cdot 1$).

Обратно: задан $i: K \rightarrow A$ $\text{Im } i \subset Z(A) \implies A$ превращается в алгебру над K .

Пример. $K[x]$ — алгебра над K .

Пример. $K \subset F$ — поля. F — алгебра над K . \mathbb{C} — алгебра над \mathbb{R} .

Пример. $A = End(V) \cong M_n(K), n = \dim V$.

Замечание Напоминание. $\mathcal{A}: V \rightarrow V, e_1, \dots, e_n$ — базис.

$\mathcal{A}(e_i) = \sum a_{ij}e_j \implies (a_{ji})$ — матрица \mathcal{A} в базисе $\{e_i\}$. $A = [\mathcal{A}]$.

Вопросы:

1. Классификация эндоморфизмов. $B = C^{-1}AC \iff B, A$ — матрица одного оператора в разных базисах. Классификация — определение классов сопряжения в $M_n(K)$.
2. Распознавание типов отображений. \mathcal{A} — оператор \rightsquigarrow находим базис, e_1, \dots, e_n — базис, A — очень простая.

$\mathcal{A} \in End(V), K[t]. A \in M_n(K)$. Тогда $\exists!$ гомоморфизм $P = \sum a_i t^i \rightarrow \sum a_i A^i, t_A: K[t] \rightarrow M_n(K), t \mapsto A$.

Если зафиксировать $\mathcal{A} \in End(V) \rightsquigarrow V, K[t]$.

То есть теперь мы можем сделать $t \cdot V := A(V)$. В итоге, $(V, \mathcal{A}) \sim K[t]$ — модуль + ОГИ.

Пример. V_1, V_2 — векторные пространства над K .

$\mathcal{A}_1 \oplus \mathcal{A}_2: V_1 \oplus V_2 \rightarrow V_1 \oplus V_2, \mathcal{A}(v_1, v_2) = (\mathcal{A}_1(v_1), \mathcal{A}_2(v_2)), e_i$ — базис $V_1 \rightsquigarrow A_1, l_i$ — базис $V_2 \rightsquigarrow A_2$.

$\mathcal{A}_i \in End(V_i)$, тогда $(\mathcal{A}_1 \oplus \mathcal{A}_2)_{\{e_i\} \cup \{l_i\}} = \left(\begin{array}{c|c} A_1 & 0 \\ \hline 0 & A_2 \end{array} \right)$.

Определение 6.3. $\mathcal{A} \in End(V)$. $U \leq V$ — называется инвариантным (\mathcal{A} -инвариантным), если $\mathcal{A}(U) \subset U$.

Пусть $V \cong V_1 \oplus V_2, V_1, V_2$ — инвариантные подпространства. Тогда $[A]$ имеет вид $\left(\begin{array}{c|c} A_1 & 0 \\ \hline 0 & A_2 \end{array} \right)$ в базисе объединения базисов V_1 и V_2 .

Утверждение 6.1. $\mathcal{A} \in End(V), U \leq V$ — инвариантно.

Тогда, в базисе $U (u_1, u_2, \dots, u_k)$ + как-то дополненном до V $[\mathcal{A}]$ имеет вид $\left(\begin{array}{c|c} A_1 & B \\ \hline 0 & A_2 \end{array} \right)$, где $A_1 = [\mathcal{A}]_{u_1, u_2, \dots, u_k}^u$.

$$\text{Что такое } A_2? \mathcal{A}(u_{k+1}) = \sum_{i=1}^k b_i u_i + \underbrace{\sum_{i=k+1}^n a_i u_i}_{u_0} \equiv \sum_{k=1}^n a_i u_i \pmod{U}.$$

Множество классов — пространство V/U (потому что можно говорить, что $v_1 \equiv v_2 \pmod{U}$, если $v_1 - v_2 \leq U$).

$$A_2 = [\mathcal{A}|_{V/U}]_{u_{k+1}, \dots, u_n} \text{ — на базисе дополнения } U \text{ до базиса } V.$$

Пример. Картинка.

Теперь $\mathcal{A}: V \rightarrow V$, U — инвариативно относительно $\mathcal{A} \implies$ корректна задана $\mathcal{A}|_{V/U} = \text{End}(V/U)$.

$\mathcal{A}(\bar{v}) := \overline{\mathcal{A}(v)}$. Это легко проверяется по определению: $\bar{v} = \bar{v'} \iff v - v' \in U \implies \mathcal{A}(v - v') \in U \iff \mathcal{A}(v) - \mathcal{A}(v') \in U \implies \overline{\mathcal{A}(v)} = \overline{\mathcal{A}(v')}$ в V/U .

U — инвариантное подпространство, $\dim U = 1$, $U = \langle u \rangle$, $Au \subset \langle u \rangle$, то есть $Au = \lambda u$.

Определение 6.4. Собственный вектор оператора \mathcal{A} называется $v \in V \setminus \{0\}: \mathcal{A}(v) = \lambda v$.

λ называется собственным числом оператора \mathcal{A} .

v — собственный вектор $\implies \langle v \rangle$ — инвариативное подпространство — неподвижная прямая.

V — конечномерное пространство. $\mathcal{A} \in \text{End}(V)$. A — его матрица, $\lambda \in K$.

Тогда λ — собственное число $\mathcal{A} \iff \exists V \neq 0: \mathcal{A}(v) = \lambda V \iff \mathcal{A}(v) - \lambda V = 0 \iff \mathcal{A}(v) - \lambda Id(v) = 0 \iff (\mathcal{A} - \lambda \cdot Id)(v) = 0 \iff \ker(\mathcal{A} - \lambda \cdot Id) \neq 0 \iff \ker(A - \lambda E) \neq 0 \iff \det(A - \lambda E) = 0$.

$$\text{Рассмотрим } \det(A - tE) = \det \begin{pmatrix} a_{11}t & \dots & a_{1j} \\ & \ddots & \\ a_{ij} & & a_{nn}t \end{pmatrix} \in K[t].$$

Теорема 6.2. λ — собственное число $\mathcal{A} \iff \lambda$ — корень многочлена $\chi_A(t) = \det(A - tE)$.

Определение 6.5. $\chi_A(t)$ — характеристический многочлен оператора A (и матрицы).

Утверждение 6.3. $\chi_A(t)$ не зависит от A .

Доказательство. A, A' — матрицы \mathcal{A} в разных базисах. $A' = C^{-1}AC \implies \chi_{A'}(t) = \det(C^{-1}AC - tE) = \det(C^{-1}AC - C^{-1}tEC) = \det(C^{-1}(A - tE) \cdot C) = \det(C^{-1}) \cdot \det(A - tE) \cdot \det(C) = \det(A - tE) = \chi_A(t)$. \square

Следствие Следствие из Th. $\mathcal{A} \in \text{End}(V)$, $\dim V = n \implies \mathcal{A}$ имеет $\leq n$ собственных чисел.

Лемма. Собственные вектора, соответствующие различным собственным числам ЛНЗ.

Доказательство. v_1, v_2, \dots, v_k $\mathcal{A}(v_i) = \lambda_i v_i$. $\lambda_i \neq \lambda_j$ при $i \neq j$. Хотим показать ЛНЗ.

Индукция по k . База: $k = 0$ — верно.

Переход от k к $k + 1$.

v_1, \dots, v_{k+1} — собственные вектора $\lambda_1, \dots, \lambda_{k+1}$ — собственные числа. Пусть v_1, \dots, v_{k+1} — ЛЗ. То есть есть набор $a_i: \sum a_i v_i = 0$. Применим $\mathcal{A} \implies \sum a_i \lambda_i v_i = 0$, с другой стороны умножим комбинацию на λ_{k+1} и вычтем одно из другого.

Получим $\sum_{i=1}^k a_i \underbrace{(\lambda_i - \lambda_{i+1})}_{\neq 0} v_i = 0 \implies a_1, \dots, a_k = 0 \implies a_{k+1} = 0.$ □

Следствие. $\mathcal{A} \in \text{End}(V)$, $n = \dim V$. Пусть $\chi_{\mathcal{A}}(t) = (-1)^n \prod (t - a_i)$, $a_i \neq a_j$.

Тогда существует базис V , состоящих из собственных векторов \mathcal{A} .

В этом базиса матрица A — диагональная.

Доказательство. По предыдущей теореме $\forall a_i \exists$ собственный вектор $v_i: \mathcal{A}(v_i) = A_i v_i$. По лемме v_1, v_2, \dots, v_n — базис.

$$\mathcal{A}(v_i) = 0 \cdot v_1 + 0 \cdot v_2 + \dots + \lambda_i \cdot v_i + \dots + 0 \cdot v_n \implies i\text{-ый столбец выглядит как } \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ \lambda_i \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \implies$$

получили диагональную матрицу с $A_{ii} = \lambda_i$. □

Определение 6.6. Такие операторы называются диагонализируемыми.

Как работать в общем случае? Идея: придумать $f \in K[x]: f(\mathcal{A}) = 0$.

Определение 6.7. $\text{Tr}(A) = \sum_{i=1}^n a_{ii}$. $A = (a_{ij})$. $\text{Tr}(A) = \pm(\text{коэффициент при } t^{n-1} \text{ у } \chi_{\mathcal{A}}(t)) \implies \text{Tr}(A)$ не зависит от выбора базиса.

Теорема 6.4 (Кэли-Гамильтона). Пусть $\mathcal{A} \in \text{End}(V)$. Тогда $\chi_{\mathcal{A}}(\mathcal{A}) = 0$.

То есть $\mathcal{A}^n + a_{n-1}\mathcal{A}^{n-1} + \dots + a_1\mathcal{A} + a_0Id = 0$.

Пример. Матрица 2x2. $A^2 = \text{Tr}(A) \cdot A - \det A$.

Доказательство. Пусть у нас есть поле $K \rightsquigarrow \overline{K}$ — алгебраическое замыкание. То есть любой многочлен представим как произведение $(x - a_i)$, где a_i — корень многочлена.

Тогда $\xi_{\mathcal{A}}(x) = \prod (x - a_i)$, $a_i \in \overline{K}$. Тогда a_1, a_2, \dots, a_n — собственные числа.

Индукция по $n = \dim V$. При $n = 1$ это база: матрица $(a) = aE$, $x_0 = t - a \rightsquigarrow A - aE = 0$ — верно.

Переход от $n - 1$ к n . a_1 — собственное число $A \implies \exists x: x = a_1 x$, $\langle x \rangle$ — инвариантное пространство. Тогда матрица в базисе $x_1 \equiv x, x_2, \dots$. Получим матрицу вида $\left(\begin{array}{c|c} a_1 & * \\ \hline 0 & \tilde{A} \end{array} \right)$. Тогда \tilde{A} — матрица $A|_{v/\langle x \rangle}$.

Тогда $\xi_{\mathcal{A}} = (a_1 - t) \cdot \xi_{\tilde{\mathcal{A}}}(t)$. Значит $\implies \xi_{\tilde{\mathcal{A}}}(t) = \prod_{i=2}^n (t - a_i) \implies (\prod_{i=2}^n (t - a_i))(\tilde{A}) = 0$.

А значит, $(\prod_{i=2}^n (t - a_i))A(v) = kx$. А значит, $(A - a_1 Id)(kx) = k(\mathcal{A}x - a_1 x) = 0$. □

Возьмем характеристический многочлен матрицы $\xi(t) = \prod_{i=1}^k p_i^{a_i}(t)$, p_i — неразложимые.

Тогда пусть $v_i = \{v \in V \mid p_i^{a_i}(\mathcal{A})(v) = 0\}$ — аннуляторное пространство. Пусть $p_i^{a_i} = t - a$. Тогда $v_i = \{v \mid \mathcal{A}(v) = a \cdot v\}$ — собственное подпространство соответствующее a .

Замечание. Это подпространство. (очев)

Теорема 6.5. $V = V_1 \oplus V_2 \oplus \dots \oplus V_k$.

Доказательство. Пусть $A \in \text{End}(U)$, тогда $\forall P: P = P_1 \cdot P_2, (P_1, P_2) = 1 \implies A = \ker(P_1(\mathcal{A})) \oplus \ker(P_2(\mathcal{A}))$. $\xi(\mathcal{A}) = 0, \xi(t_1) = p_1^{a_1} \cdot (p_2^{a_2} \cdot \dots \cdot p_n^{a_n})$.

Тогда $V = \ker p_1^{a_1} \oplus \ker(p_2^{a_2} \cdot \dots \cdot p_n^{a_n})$.

Тогда $\mathcal{A}|_{V_i} = \mathcal{A}', V_i$ — инвариантные пространства. $p_2^{a_2}(p_3^{a_3} \cdot \dots \cdot p_n^{a_n})$ и поехали дальше.

Теперь докажем утверждение со звездочкой.

$(P_1, P_2) = 1 \implies \exists f, g \in K[x]: P_1 \cdot f + P_2 \cdot g = 1$. Тогда $P_1(\mathcal{A})f(\mathcal{A}) + P_2(\mathcal{A}) \cdot g(\mathcal{A}) = id$. А значит для любого $u \in U: P_1(\mathcal{A})uf(\mathcal{A})u + P_2(\mathcal{A})u \cdot g(\mathcal{A})u = u$. Обозначим первое слагаемое за u_2 , а второе за u_1 . Тогда $P_2(\mathcal{A})u_2 = P_2(\mathcal{A}) \cdot P_1(\mathcal{A})f(\mathcal{A})uP(\mathcal{A})(f(\mathcal{A})u_2) = 0 \implies u_2 \in \ker P_2(\mathcal{A})$.

Значит $u = u_1 + u_2$, лежащие в $\ker(P_1(\mathcal{A}))$ и $\ker(P_2(\mathcal{A}))$.

Тогда $\ker(P_1(\mathcal{A})) \cap \ker(P_2(\mathcal{A})) = \{0\}$. □

Перейдем теперь в \mathbb{C} . $p_i = (t - a_i)$. $v_i = \ker(\mathcal{A} - a_i E)^{b_i}$ — корневые подпространства. $V = V_1 \oplus V_2 \oplus \dots \oplus V_n$, V_i — инвариантные подпространства. $p(\mathcal{A})(v) = 0$. $V \rightarrow \mathcal{A}v$. $p(\mathcal{A}) \cdot = (\mathcal{A} \cdot p(\mathcal{A}))v = \mathcal{A}(P(\mathcal{A}(V))) = 0$.

Продолжим изучать операторы $\mathcal{A}: (\mathcal{A} - aId)^k = 0$. Пусть $\mathcal{B} = \mathcal{A} - aId \implies \mathcal{B}^b = 0$.

$\mathcal{B} \rightsquigarrow B$ — очень простая матрица в хорошем базисе.

6.1. Жорданов базис нильпотентного оператора

Определение 6.8. $\mathcal{A} \in \text{End}(V)$ — нильпотентный, если $\exists k: \mathcal{A}^k = 0$.

Замечание. \mathcal{A} — диагонализуемая нильпотентная $\implies \mathcal{A} = 0$.

Пример Жордановка цепочка. $V = \langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle$. $\mathcal{A} \in \text{End}(v): \mathcal{A}(v_i) = v_{i+1}, \mathcal{A}(v_n) = 0$.

То есть $v_1 \xrightarrow{\mathcal{A}} v_1 \xrightarrow{\mathcal{A}} \dots \xrightarrow{\mathcal{A}} v_n \xrightarrow{\mathcal{A}} 0$. Например, $V = K[x]_n, \mathcal{A}(f) = f'$.

Теорема 6.6. У любого нильпотентного оператора есть базис из жордановых цепочек (непересекающийся)

Замечание. Для любой жордановой цепочки \mathcal{A} в таком базисе будет как все нули + единицы на диагонали снизу от главной.

Для нильпотентного — набор таких блоков.

Доказательство. Любой нильпотентный оператор можно представить как какую-то диаграмму Юнга.

Пусть \mathcal{B} — нильпотентна, k — минимальное, такое что $\mathcal{B}^k = 0$.

Пусть $S_0 = \ker \mathcal{B}$. Построим $S_0 \supset S_1 \supset S_2 \supset \dots \supset S_{k-1}$, $S_i = (\ker \mathcal{B}) \cap (\text{Im } \mathcal{B}^i)$. $S_k = (\ker \mathcal{B}) \cap \text{Im } \mathcal{B}^k = 0$.

Если мы доказали существование, то покажем, что $\sum \dim(s_i) = \dim V$.

Причем скажем, что $s_i = \ker(\mathcal{B}|_{\text{Im } \mathcal{B}^i}) \implies \dim s_i = \dim(\text{Im } \mathcal{B}^i) - \dim(\text{Im } (\mathcal{B}|_{\text{Im } \mathcal{B}^i})) = \dim(\text{Im } (\mathcal{B}^i)) - \dim(\text{Im } (\mathcal{B}^{i+1}))$. Сложим $\dim s_i$. Получим $\dim \text{Im } \mathcal{B}^0 - \dim \text{Im } \mathcal{B}^k = \dim V$.

Выведем базис $s_{k-1}: v_{1,1}^{k-1}, v_{2,1}^{k-1}, \dots, v_{s_{k-1}}^{k-1} \in \text{Im } (\mathcal{B}^{k-1}) \implies \exists v_{1,k-1}^{k-1}, v_{2,k-1}^{k-1}: \mathcal{B}^{k-1}(v_{i,k-1}^{k-1}) = v_{i,1}^{k-1}$.

Тогда $v_{i,j}^{k-1} = \mathcal{B}^{k-1-j}(v_{i,k-1}^{k-1})$ — построили a_{k-1} жордановых цепочек длины $k-1$.

Дополним до базиса $s_{k-2}: v_{1,1}^{k-2}, \dots, v_{a_{k-2},1}^{k-2} \in S_{k-2}$ и аналогично.

Построили $\{v_{i,j}^{k-2}\}_{\substack{i=1..k-2 \\ j=1..k-2}}$.

Сколько мы построили векторов? $(\dim s_{k-1})k + (\dim s_{k-2} - \dim s_{k-1})(k-1) + \dots + \dim s_0 - \dim s_1 = \dim s_{k-1} + \dim s_{k-2} + \dots = \dim V$.

Осталось доказать: $\{v_{i,j}\} - \text{ЛНЗ} \implies \{v_{i,j}^k\} - \text{базис}$.

Пусть $\sum_{\substack{l=0..k-1 \\ j=1..l+1 \\ i=1..a_l}} a_{i,j}^l v_{i,j}^l = 0$. Пусть $L = \max\{j \mid \exists i, l: a_{i,j}^l \neq 0\}$. Применим B^{l-1} : $\sum a_{i,L}^l v_{i,1}^l = 0$, а это базис ядра $\mathcal{B} \implies a_{i,L}^l = 0$. Противоречие. \square

Хотим теперь возвести матрицу в степень, то есть $A \rightsquigarrow A^N$. Давайте посмотрим на $f(n) = \max(a_{ij}^n)$. Для довольно случайно матрицы эта функция будет расти довольно экспоненциально $f(n) \sim a^n$. Но a тоже имеет значение.

Будем считать, что $A \in M_n(\mathbb{C})$. Тогда $\exists C: C^{-1}AC = I$ — блочная жорданова матричка. Тогда заметим, что $A^n = (CIC^{-1})(CIC^{-1}) \dots = CI^nC^{-1}$. Теперь научимся считать возводить в степень жорданову матрицу.

Для этого заметим, что нам достаточно умножать только жордановы блоки. $(J_\alpha(\lambda))^n = (\lambda E_\alpha + J_\alpha(0))^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \lambda^{n-k} J_\alpha(0)^k$. Тогда если посмотреть на блок, то заметим, что блок из единиц двигается. Ну тогда все понятно.

Тогда заметим, что $f(n) \sim \mathcal{O}^*(\lambda^n)$ для блока, а для всей матрицы надо взять максимум по λ .

Когда $\{A^n\}$ ограничена? Когда $|\lambda| \geq 1$ и все блоки с $\lambda = 1$ размера 1.

Когда $A^n \rightarrow 0$? Когда $|\lambda| \leq 1$.

6.2. Когда мы в \mathbb{C}

Рассмотрим несколько случаев:

1. $K = \mathbb{R}$. Перейдем в \mathbb{C} . Пусть v_1, v_2, \dots, v_n — базис из собственных векторов, $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ — собственные числа.

$x \mapsto Ax$. $v_i \in \mathbb{C}^n$. Наблюдение: $Av_i = \lambda_i v_i$, $\lambda_i \notin \mathbb{R}$. Сопряжение: $A \cdot \bar{v}_i = \bar{\lambda}_i \cdot \bar{v}_i$.

Тогда заметим, что $v_i, \bar{v}_i \rightarrow (v_i + \bar{v}_i, \frac{v_i - \bar{v}_i}{2})$, где числа из пары $\in \mathbb{R}$.

Тогда заметим, что $A(v_i + \bar{v}_i) = Av_i + A\bar{v}_i = \lambda v_i + \bar{\lambda} \bar{v}_i$, тоже самое для $\frac{v_i - \bar{v}_i}{2}$, $\langle v_i + \bar{v}_i, v_i - \bar{v}_i \rangle$ — инвариантное подпространство.

Тогда $A \in M_n(K)$ диагонализуема как матрица над $\mathbb{C} \implies \exists$ базис в \mathbb{R}^n в котором матрица состоит из блоков вида $\begin{pmatrix} a_i & b_i \\ -b_i & a_i \end{pmatrix}$.

А если матрица не диагонализуема, то матрица будет выглядеть вот так:

$$\begin{pmatrix} a_i & b_i & 0 & 0 \\ -b_i & a_i & 1 & 0 \\ 0 & 0 & a_{i+1} & b_{i+1} \\ 0 & 0 & -b_{i+1} & a_{i+1} \end{pmatrix}$$

6.3. Циклические пространства и фробениусова форма

$A: V \rightarrow V$, поле по K .

Выберем $v \in V, v \neq 0$

Рассмотрим последовательность $\langle v, \mathcal{A}v, \mathcal{A}^2v, \dots, \mathcal{A}^k v \rangle$ — не ЛНЗ. $\exists \{a_i\}$, $A^k(v) = A^k(v) = \sum_{i=1}^k a_i A^i(V) \wedge \{v, v, \mathcal{A}v, \mathcal{A}^2v, \dots, \mathcal{A}^k v\}$ — не ЛНЗ.

Утверждение 6.7. $\langle v \rangle_{K[t]} = \langle v, \mathcal{A}v, \dots, \mathcal{A}^{k-1}v \rangle$. Найдем $\min k$, такое, $\exists \{a_i\} \in K$, такие, что

$$A \Big|_{\langle v \rangle_{K[t]}} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 & -a_0 \\ 1 & 0 & \dots & 0 & -a_1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & -a_{n-1} \end{pmatrix}.$$

$\langle v \rangle_{K[t]}$ — циклическое подпространство.

$$A(b_0 + b_1 \mathcal{A}v + \dots + \mathcal{A}^{k-1}v) = b_0 \mathcal{A}v + \dots + b_{k-2} \mathcal{A}^{k-1}v.$$

Утверждение 6.8. $\chi_{\mathcal{A} \Big|_{\langle v \rangle}} = t^k - a_{k-1}t^{k-1} \dots - a_0.$

Утверждение 6.9. \forall пространство раскладывается в прямую сумму циклических подпространств. Относительно \mathcal{A} . На матричном языке просто блоки как выше.

7. Евклидовы и унарные пространства

Определение 7.1. Евклидовым пространством называется пара $(V, (\cdot, \cdot))$, так что V — векторное пространство над \mathbb{R} .

$(\cdot, \cdot) : V \times V \rightarrow \mathbb{R}$, такой что (\cdot, \cdot) билинейна, (\cdot, \cdot) — симметрична и $\forall v \in V: (v, v) \geq 0 \wedge (v, v) = 0 \iff v = 0$.

Будем называть (\cdot, \cdot) скалярным произведением.

Пример. $V = \mathbb{R}^n$. Тогда формула известна. Очев, что все очев.

Пример. $V = C[0, 1], (f, g) = \int_0^1 f(x)g(x)dx$.

Определение 7.2. V — евклидово $v \in V$, норма V — $\|v\| = \sqrt{(v, v)}$.

$v_1, v_2 \in V, d(v_1, v_2) = \|v_1 - v_2\|$.

Утверждение 7.1. d — метрика.

Утверждение 7.2. V — евклидово. $v_1, v_2 \in V \implies |(v_1, v_2)|^2 \leq \|v_1\| \cdot \|v_2\|$.

Определение 7.3. V — евклидово. Тогда $\langle v_1, v_2 \rangle$ — это $\alpha \in [0; \pi]$, такой, что $\cos \alpha = \frac{(v_1, v_2)}{\|v_1\| \cdot \|v_2\|}$.

Определение 7.4. Если $(v_1, v_2) = 0$, то будем называть v_1, v_2 ортогональными.

Определение 7.5. V — евклидово пространство, v_1, \dots, v_n — базис. Тогда матрица $a_{ij} = (v_i, v_j)$ — матрица Грама.

Возьмем $u_1, u_2 \in V$, с координатами x_i, y_i в векторе $\{v_i\}$. Тогда скалярное $(u_1, u_2) = u_1 G u_2$, где G — матрица Грама.

Если матрица Грама равна E , то у нас ортонормированный базис.

Определение 7.6. Пусть v_1, \dots, v_n — базис. Тогда он ортонормирован, если $\forall i, j: (v_i, v_j) = \delta_{ij}$.

Теорема 7.3 (ортогонализация Грама Шмидта). V — евклидово пространство, v_1, v_2, \dots, v_n — базис. Тогда \exists ортонормированный базис (ОНБ) e_1, \dots, e_n , причем $\forall i: \langle v_1, \dots, v_i \rangle \stackrel{(*)}{=} \langle e_1, \dots, e_i \rangle$.

Доказательство. Докажем, что \exists базис со $(*)$ по индукции.

База: $e_1 = \frac{v_1}{\|v_1\|}$. $\langle e_1 \rangle = \langle v_1 \rangle$, $(e_1, e_1) = \frac{1}{\|v_1\|^2} (v_1, v_1) = 1$.

Переход $l \rightarrow l+1$. Строим $\widetilde{e_{l+1}} = a_1 e_1 + a_2 e_2 + \dots + a_l e_l + v_{l+1}$, $a_i \in \mathbb{R}$. $\langle e_1, \dots, e_l, \widetilde{e_{l+1}} \rangle = \langle e_1, e_2, \dots, e_l, v_{l+1} \rangle = \langle v_1, v_2, \dots, v_{l+1} \rangle$.

Проверим ортогональность. $\forall a_i: (a_1 e_1 + \dots + a_l e_l + v_{l+1}, e_i) = 0$

Это следует из того, что можно раскрыть сумму $\sum_{j=1}^l a_j (e_j, e_i) + (v_{l+1}, e_i) = 0 \implies a_i (e_i, e_i) + (v_{l+1}, e_i) = 0$. Тут почти все равно нулю, кроме $(e_i, e_i) = 1$. Тогда $a_i = -\frac{(v_{l+1}, e_i)}{(e_i, e_i)} = -(v_{l+1}, e_i)$. \square

Замечание. Пусть e_1, e_2, \dots, e_n — ОНБ, $v \in V$. x_1, \dots, x_n — координаты v . Тогда $v \cdot e_i = (\sum x_j e_j, e_i) = \sum x_j (e_j, e_i) = x_i$.