

ddhead

1 venhead

1

Конспект по алгебре за I семестр бакалавриата
Чебышёва СПбГУ (лекции Степанова Алексея
Владимировича)

Тамарин Вячеслав

December 5, 2019

Contents

1	Линейная алгебра. Векторные пространства	3
1.1	Лекция 1	3
1.2	Лекция 2	5
1.3	Лекция 3	6
1.3.1	Произведение матриц	7
1.4	Лекция 4	7
1.5	Лекция 5	10
1.6	Лекция 6	10
1.7	Лекция 7	10
1.8	Лекция 8	10
1.9	Лекция 9	12
1.10	Лекция 10	15
1.11	Лекция 11	16
1.12	Лекция 12	18
1.13	Лекция 13	21
1.14	Лекция 14	21
2	Начала теории групп	23
2.1	Лекция 15	23
2.2	Лекция 16	24
2.3	Лекция 17	26
2.4	Лекция 18	28
2.5	Лекция 19	30
2.5.1	Поговорим о коммутаторах	30
2.5.2	Возвращаемся к матрицам	31
2.6	Лекция 20	32
2.6.1	Симметрическая группа	32
2.7	Лекция 21	33
2.7.1	Продолжаем возиться с перестановками. Четность.	33
2.8	Лекция 22	36
2.9	Лекция 23	38
2.9.1	Теорема о гомоморфизме для колец	38
2.9.2	Комплексные числа	39

2.10	Лекция 24	40
2.10.1	Окончание комплексных чисел	40
2.11	Лекция 25	43
2.11.1	Кольца главных идеалов	43
2.11.2	Китайская теорема об остатках	44
2.12	Лекция 26	45
2.12.1	Простые и максимальные идеалы	47
2.13	Лекция 27	48
2.13.1	Фактор кольцо по максимальному идеалу	48
2.13.2	Единственность разложения	48
2.13.3	Нётеровы кольца	49

Chapter 1

Линейная алгебра. Векторные пространства

1.1 Лекция 1

X - множество

$*$: $X \times X \rightarrow X$

$(x, y) \mapsto x * y$

Аксиомы:

1. $\forall x, y, z \in X : x * (y * z) = (x * y) * z$ (ассоциативность)
2. $\exists e \in X \forall a \in X : e * a = a * e = a$ (нейтральный элемент)
3. $\forall a \in X \exists a' \in X : a * a' = a' * a = e$ (обратный элемент)
4. $\forall a, b \in X : a * b = b * a$ (коммутативность)

Def 1. Множество X с операцией $*$, удовлетворяющее аксиоме 1, называется **полугруппой**

Def 2. Множество X с операцией $*$, удовлетворяющее аксиомам 1-2, называется **моноидом**

Def 3. Множество X с операцией $*$, удовлетворяющее аксиомам 1-3, называется **группой**

Def 4. Множество X с операцией $*$, удовлетворяющее аксиомам 1-4, называется **коммутативной** или **абелевой группой**

Exs.

1. $(\mathbb{Z}, +)$ – группа
2. $(\mathbb{N}, +)$ – полугруппа

3. $(\mathbb{N}_0, +)$ – моноид

4. $(\mathbb{R} \setminus \{0\}, \cdot)$ – группа

5. Пусть A – множество

$X :=$ множество биективных отображений $A \rightarrow A$

id_A – нейтральный элемент

Если $f(x) = y$, то $\tilde{f}(y) = x$ – обратная функция ($f \circ \tilde{f} = \tilde{f} \circ f = id_A$).

$f(x) = x + 1$, $g(x) = 2x$, $id_A(x) = x$

$f \circ g(x) = f(g(x)) = f(2x) = 2x + 1$

$g \circ f(x) = g(f(x)) = g(x + 1) = 2x + 2 \neq 2x + 1$

Следовательно, (X, \circ) – не коммутативная группа

Designation.

- \cdot – мультипликативность, 1 , x^{-1}
- $+$ – аддитивность, 0 , $-x$
- \circ – относительно композиции, id , x^{-1}
- $*$ – абстрактная операция, e , x^{-1}

Пусть $(R, +)$ – абелева группа

Определим отображение

$$\cdot : R \times R \rightarrow R$$

$$(a, b) \mapsto a \cdot b$$

Для $(R, +, \cdot)$ могут быть верны следующие аксиомы:

5. $a(b + c) = ab + ac$
 $(b + c)a = ba + ca$ (дистрибутивность)
6. $a(bc) = (ab)c$ (ассоциативность)
7. $\exists 1_R \forall a \in R : 1_R \cdot a = a \cdot 1_R = a$ (нейтральный элемент)
8. $ab = ba$ (коммутативность)
9. $0_R \neq 1_R$
10. $\forall a \neq 0_R \exists a^{-1} : a \cdot a^{-1} = a^{-1} \cdot a = 1_R$ (обратный элемент)

Def 5. $(R, +, \cdot)$, удовлетворяющее аксиоме 5, называется **не ассоциативным кольцом без единицы**.

Def 6. $(R, +, \cdot)$, удовлетворяющее аксиомам 5-6, называется **ассоциативным кольцом без единицы**.

Def 7. $(R, +, \cdot)$, удовлетворяющее аксиоме 5-7, называется **ассоциативным кольцом с единицей**.

Def 8. $(R, +, \cdot)$, удовлетворяющее аксиомам 5-8, называется **коммутативным кольцом**.

Exs.

1. \mathbb{Z} – коммутативное кольцо
2. $\mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$ – поля
3. Рассмотрим $\mathbb{Z}_n = 0, \dots, n-1$ с операциями $+_n, \cdot_n$:
 $a +_n b = (a + b) \% n$
 $a \cdot_n b = (a \cdot b) \% n$
 Обратимые элементы:
 $ax = 1 + ny$
 $ax - ny = 1$
 Если $(a, n) = 1$, есть решение, иначе – нет. \mathbb{Z}_p – поле $\Leftrightarrow p \in \mathbb{P}$

1.2 Лекция 2

Def 9. V – векторное пространство над полем F , если $(V, +)$ – абелева группа, задано отображение $V \times F \rightarrow V$

$(x, \alpha) \mapsto x \cdot \alpha$, удовлетворяющее аксиомам $\forall x, y \in V, \forall a, b \in F$:

5. $x \cdot (\alpha \cdot \beta) = (x \cdot \alpha) \cdot \beta$
6. $(x + y) \cdot \alpha = x \cdot \alpha + y \cdot \alpha$
 $x \cdot (\alpha + \beta) = x \cdot \alpha + x \cdot \beta$
7. $x \cdot 1_F = x$

$$A \in M_n(F), \alpha \in F$$

$$(A, \alpha)_{ij} = a_{ij} \cdot \alpha$$

$$(AB)\alpha = A(B\alpha)$$

Exs.

1. Множество векторов в \mathbb{R}^3

$$2. F^n = \left\{ \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} \mid a_i \in F \right\}$$

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

3. X - множество, $F^X = \{f \mid f : X \rightarrow F\}$
 $f, g : X \rightarrow F$
 $(f + g)(x) = f(x) + g(x)$
 $(f\alpha)(x) = f(x)\alpha$
4. $F[t]$ - многочлены от одной переменной t
5. V - абелева группа, в которой $\forall a \in V : \underbrace{a + a + \dots + a}_{p \in \mathbb{P}} = 0$ Тогда V - векторное пространство над \mathbb{Z}_p $k \cdot a = \underbrace{a + \dots + a}_k$

1.3 Лекция 3

Def 10. Алгебра A над полем F – кольцо, являющееся векторным пространством над F ("+" - операция в кольце и в векторном пространстве), такое что $(ab)\alpha = a(b\alpha) \quad a, b \in A, \alpha \in F$

Ex. $(\mathbb{R}^3, +, \times)$ - не ассоциативная алгебра на \mathbb{R}

Def 11. Матрица размера $I \times J$ (I, J - множества индексов) над множеством X - это функция

$$A : I \times J \rightarrow X, \quad (i, j) \rightarrow a_{ij}.$$

Пусть определено умножение $X \times Y \rightarrow Z, \quad (x, y) \rightarrow xy$
 $(Z$ - коммутативный моноид относительно "+")

Def 12. Строка - матрица размера $\{1\} \times J$

Столбец - матрица размера $J \times \{1\}$

A - строка длины J над X

B - строка длины J над Y

Тогда произведение $AB = \sum_{j \in J} a_{1j} b_{j1} \in Z$

$x \rightarrow x_e$ - координаты вектора x

$$\underbrace{x \cdot y}_{\text{скалярное произведение}} = x_e^T \cdot y_e$$

Def 13. Транспонирование матрицы.

D - матрица $I \times J$ над X

D^T - матрица $J \times I$ над $X : (D^T)_{ij} = (D)_{ji}$

Note. Пусть в X есть элемент $0 : 0 \cdot y = 0 \quad \forall y \in Y$. Все кроме конечного числа $a_j = 0$.

Тогда AB имеет смысл, даже когда $|J| = \infty$.

"почти все" = кроме конечного количества

Designation.

a_{i*} - i -я строка матрицы A

a_{*j} - j -й столбец матрицы A

1.3.1 Произведение матриц

A - матрица $I \times J$ над X .

B - матрица $J \times K$ над Y .

AB - матрица $I \times K$ над $Z = X \cdot Y$, $(AB)_{ik} = a_{i*} \cdot b_{*k} = \sum_{j \in J} a_{ij} \cdot b_{jk}$.

$$(x_1, \dots, x_n) \cdot \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} = va, \quad v \in V, a \in F.$$

1.4 Лекция 4

Def 14. $(G, *)$, $(H, \#)$ - группа

$\varphi : G \rightarrow H$ - гомоморфизм, если:

$$\varphi(g_1 * g_2) = \varphi(g_1) \# \varphi(g_2)$$

Def 15. R, S - кольца

$\varphi : R \rightarrow S$ - гомоморфизм, если:

$$\varphi(r_1 + r_2) = \varphi(r_1) + \varphi(r_2)$$

$$\varphi(r_1 \cdot r_2) = \varphi(r_1) \cdot \varphi(r_2)$$

Для колец с 1: $\varphi(1) = 1$

Def 16. U, V - векторные пространства над F

$\varphi : U \rightarrow V$ - линейное отображение, если:

$$\varphi(u_1 + u_2) = \varphi(u_1) + \varphi(u_2)$$

$$\varphi(u\alpha) = \varphi(u)\alpha$$

Note. Изоморфизм – биективный гомоморфизм.

Def 17. V - векторное пространство над полем F

v - строка элементов "длины" I над V

a - столбец "высоты" I , почти все элементы которого равны 0.

Тогда va - линейная комбинация набора v с коэффициентами.

Note. $U \subset V$

U является векторным пространством относительно тех же операций, которые заданы в V . Тогда U - подпространство V

Lemma. $U \subseteq V$

$\forall u_1, u_2 \in U, \alpha \in F :$

$u_1 + u_2 \in U, u_1 \alpha \in U$ Тогда U - подпространство. Если U - подпространство в V , то пишут $U \subseteq V$.

Def 18. $v = \{v_i | i \in I\}$, где $v_i \in V \forall i \in I$

$\langle v \rangle$ - наименьшее подпространство, содержащее все v_i

Lemma. $\langle v \rangle = \{va | a - \text{столбец высоты } I \text{ над } F, \text{ где почти всюду элементы равны нулю}\} = U$

Proof. $v_i \in \langle v \rangle \Rightarrow v_i a_i \in \langle v \rangle$

$\Rightarrow v_{i_1} a_{i_1} + \dots + v_{i_k} a_{i_k} \in \langle v \rangle$

$\Rightarrow \langle v \rangle$ содержит все варианты комбинаций. $va + vb = v(a + b) \in U$

$(va)\alpha = v(a\alpha) \in U$

\Rightarrow множество линейных комбинаций – подпространство U - подпространство, содержащее $v_i \forall i \in I$

$\langle v \rangle$ – наименьшее подпространство, содержащее v_i

$\Rightarrow \langle v \rangle \subseteq U$ тогда $\langle v \rangle = U$ □

Def 19. Если $\langle v \rangle = V$, то v – система образующих пространство V

Базис – система образующих.

Designation. F^I – множество функций из I в F = множество столбцов высоты I
 ${}^I V$ – множество строк длины I

Набор элементов из V , заиндексированных множеством I – это функция $f : I \rightarrow V$
 $i \mapsto f_c$

Def 20. $v \in {}^I V$

v – линейно независим, если $\forall a \in F^I, a \neq 0 \Rightarrow va \neq 0$

Theorem 1.4.1. $v \subseteq V$ (можно считать, что v – строка длины v)

Следующие утверждения эквивалентны:

1. v – линейно независимая система образующих
2. v – максимальная линейно-независимая система
3. v – минимальная система образующих
4. $\forall x \in V \exists! a \in F^v : x = va = \sum_{t \in v} t \cdot a_t$ (почти все элементы равны 0)

Proof. (1) \Rightarrow (4) – доказали ранее (1) \Rightarrow (2)

$$x \in V \setminus v$$

$$x = va(a \in F^v)$$

$$va = x \cdot 1 = 0 - \text{линейная зависимость набора } v \cup x$$

Т.о. любой набор, строго содержащий v , линейно зависим $\Rightarrow v$ – максимальный.

$$(1) \Rightarrow (2)$$

$$x \in V \setminus$$

$$v \subseteq V \cup x - \text{линейно зависим}$$

$$va + xa_x = 0$$

$$a \neq 0$$

$$\text{Если } a_x = 0 \Rightarrow va = 0 \Rightarrow a = 0 \text{ ?!}$$

$$\text{Значит } a_x \neq 0$$

$$va = c \cdot (-a_x)$$

$$x = v \cdot \frac{a}{-a_x} \Rightarrow v - \text{система образующих.}$$

□

Lemma. (Цорн) Пусть \mathbb{A} – набор подмножеств (не всех) множества X .

Если объединение любой цепи из \mathbb{A} , принадлежащей \mathbb{A} , то в \mathbb{A} существует максимальный элемент.

$$M \in \mathbb{C} - \text{максимальная, если } M \subseteq M' \subseteq \mathbb{A} \Rightarrow M = M'$$

Theorem 1.4.2. (о существовании базиса) V – векторное пространства

X – линейное независимое подмножество V

Y – система образующих V

$$X \leq Y$$

Тогда существует базис Z пространства $V : X \leq Z \leq Y$

Proof. \mathbb{A} – множество всех линейно независимых подмножеств, лежащих между X и Y .

$$X \in \mathbb{A}$$

$$\mathbb{C} \leq \mathbb{A}$$

$$X \leq \cup C \in \mathbb{C} \leq Y$$

Пусть $\cup C \in \mathbb{C}$ – линейно зависимый. То есть $\exists u_1, \dots, u_2 \in / \dots$

...

Пусть v – базис V .

$$\forall x \in V \exists! x_v \in F^v : x = v \cdot x_v$$

$$v = (v_1, \dots, v_n), x_v = \text{матрица столцов альфа};$$

$$x = v_1 \alpha_1 + \dots = v \cdot x_v$$

□

1.5 Лекция 5

1.6 Лекция 6

1.7 Лекция 7

Statement.

$$U \leq W \quad \exists V \leq W : W = U \oplus V$$

Proof. Выберем базис u в U . Дополним до базиса $u \cup v$ пространства W и положим $V = \langle v \rangle$.

$$\langle u \rangle = U \quad \langle v \rangle = V \quad \langle u \cup v \rangle = \langle u \rangle + \langle v \rangle = U \oplus V = W$$

$$x \in U \cap V \Rightarrow x = ua = vb \Leftrightarrow ua - vb = 0 \Rightarrow a = 0, b = 0 \quad (u \cup v - \text{линейно независимый})$$

□

Corollary.

$$u - \text{базис } U, v - \text{базис } V, U, V \leq W$$

$$u \cup v - \text{базис } W \Leftrightarrow U \oplus V$$

25.09.2019

1.8 Лекция 8

$$v = (v_1, v_2, \dots, v_n) \in n^V$$

$$M_n(F) - \text{алгебра матриц размера } n \times n \text{ над } F$$

$$GL_n(F) = M_n(F)^* - \text{полная линейная группа степени } n \text{ над } F$$

Lemma.

$$v \in n^V, A \in GL_n(F)$$

$$v - \text{линейно независимый} \Leftrightarrow vA - \text{линейно независимый}$$

$$\langle v \rangle = \langle vA \rangle$$

Proof. $(vA)A^{-1} = v(AA^{-1}) = vE = v$, поэтому можно доказывать только в одну сторону.

v - линейно независимый.

$vAb = 0 \Rightarrow A^{-1}Ab = 0 \Rightarrow b = 0$, т.е vA - линейно независимый.

$$(vA)b = v(Ab) \in \langle v \rangle, \langle vA \rangle \leq \langle v \rangle$$

□

Statement. u, v - два разных базиса пространства V .

Тогда $\exists!$ матрица $A \in GL_n(F) : u = vA$

При этом $a_{*k} = (u_k)_v \quad \forall k = 1, \dots, n$. Такая матрица обозначается $C_{v \rightarrow u}$ и называется матрицей перехода от v к u .

$$C_{v \rightarrow u} C_{u \rightarrow v} = C_{v \rightarrow u} C_{u \rightarrow v} = E$$

Proof. Положим $a_{*k} = (u_k)_v \Rightarrow u_k = v a_{*k} \Rightarrow u = vA$.

$vA = vB \Leftrightarrow A = B$ то есть A - единственно.

Далее:

$$\left. \begin{aligned} u &= v C_{v \rightarrow u} \\ v &= u C_{u \rightarrow v} \end{aligned} \right\}$$

$$uE - u C_{v \rightarrow u} C_{v \rightarrow u}$$

$$E = C_{u \rightarrow v} C_{v \rightarrow u}$$

□

Corollary. v - базис V

$f : GL_n(F) \rightarrow$ множество базисов пространства V

$f(A) = vA$ - биекция.

Proof.

$$|F| = q \quad \dim V = u$$

$$(q^n - 1)(q^n - q) \dots (q^n - q^{n-1}) - \text{количество базисов}$$

\mathbb{F} - поле из q элементов.

□

Statement. Если матрица двусторонне обратима, то она квадратная.

Corollary. u, v - базисы V

$$x = \underset{u}{C_{u \rightarrow v}} x_v$$

Proof.

$$x = u x_u = v x_v$$

$$v = u C_{u \rightarrow v}$$

$$u x_u = u C_{u \rightarrow v} x_v \Rightarrow x_u = C_{u \rightarrow v} x_v$$

□

Corollary. (Матричные линейные отображения)

$$L : U \rightarrow V, \quad u - \text{базис } U, v - \text{базис } V$$

Тогда $\exists!$ матрица $L_{v,u}(L_u^v : \forall x \in U L(x)_v = L_u^v x_u$

При этом $(L_u^v)_{*k} = L(u_k)_v$

Note.

$$u = (u_1, \dots, u_n) \in n^U$$

$$L : U \rightarrow V$$

$$L(a) := (L(u_1), \dots, L(u_n))$$

$$L(ua) = L(u)a \quad a \in F^n$$

$$\varphi_v : V \rightarrow F^n$$

$$\varphi_v(g) = y_v \quad \forall g \in V$$

$$\varphi_v - \text{линейно} \Rightarrow (L(u)a)_v = L(u)_v a$$

$$L(u)_v := (L(u_1)_v, \dots, L(u_n)_v)$$

Proof.

$$x = ux_u$$

$$L(x) = L(u)x_u$$

$$L(x)_v = L(u)_v x_u$$

Положим $L_u^v := L(u)_v$.

$$\forall x \in U : L(x)_v = L_u^v x_u$$

$$\text{При } x = u_k : L(u_k)_v = L_u^v(u_k)_u = (L_u^v)_k$$

□

Note. Если $Ax = Bx \quad \forall x \in F^n$, то $A = B$

26.09.2019

1.9 Лекция 9

Exs.

1. $V = \mathbb{R}[t]_3$ - многочлены степени не более 3

$$D(p) = p' \quad V \rightarrow V$$

$$v = (1, t, t^2, t^3).$$

$$D(1) = 0, D(t) = 1, D(t^2) = 2t.$$

$$D_v = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

$$v^{(1)} = (1, \frac{t}{1!}, \frac{t^2}{2!}, \frac{t^3}{3!}).$$

2. $V = \mathbb{R}[t]$

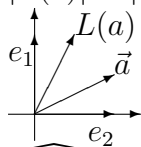
$$v = (1, t, \frac{t^2}{2}, \dots, \frac{t^n}{n!}, \dots).$$

$$D(v_0) = 0, D(v_k) = v_{k-1}.$$

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

3. $V = \mathbb{R}^3$

$$|L(a)| = |a|$$



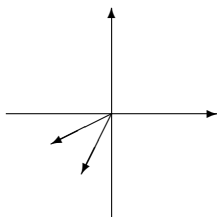
$$a, L(a) = \varphi$$

$e = (e_1, e_2)$ - базис

$$L(e_1)_e = \begin{pmatrix} \cos \varphi \\ \sin \varphi \end{pmatrix}$$

$$L(e_2)_e = \begin{pmatrix} -\sin \varphi \\ \cos \varphi \end{pmatrix}$$

$$L_e = \begin{pmatrix} \cos \varphi & -\sin \varphi \\ \sin \varphi & \cos \varphi \end{pmatrix}.$$



$$a_e = \begin{pmatrix} \cos \psi \\ \sin \psi \end{pmatrix}$$

$$L(a)_e = \begin{pmatrix} \cos(\psi + \varphi) \\ \sin(\psi + \varphi) \end{pmatrix}.$$

$$L(a)_e = L_e \cdot a_e = \begin{pmatrix} \cos \varphi & -\sin \varphi \\ \sin \varphi & \cos \varphi \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} \cos \psi \\ \sin \psi \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \cos \varphi \cos \psi - \sin \varphi \sin \psi \\ \cos \varphi \sin \psi + \sin \varphi \cos \psi \end{pmatrix}.$$

Statement. $L : U \rightarrow V$

$u, u' - \text{базис } U$

$v, v' - \text{базис } V$

Тогда $L_{u'}^{v'} = C_{v' \rightarrow v} \quad L_u^v C_{u \rightarrow u'}$

Proof.

$$L(x)_v = L_u^v x_u.$$

$$C_{v' \rightarrow v} L(x)_v = L(x)_{v_1} = L_{u'}^{v'} x_{u'} = L_{u'}^{v'} C_{u' \rightarrow u} x_u.$$

$$\forall x_u \in F^{\dim U}$$

$$L(x)_v = C_{v \rightarrow v'} L_{u'}^{v'} C_{u' \rightarrow u} x_k.$$

$$L_u^v = C_{v \rightarrow v'} L_{u'}^{v'} C_{u' \rightarrow u}.$$

□

Note.

$$\text{Если } U = V \quad u = v, u' = v'.$$

$$L_{u'} = C_{u' \rightarrow u} L_u C_{u \rightarrow u'}.$$

Statement. Линейное отображение однозначно определяется образом базисных векторов.

$u = (u_1, \dots, u_n) - \text{базис } U$

Для любого векторного пространства V :

$$\forall v_1, \dots, v_n = V$$

$$\exists! \text{ линейное отображение } (*)L : U \rightarrow V : L(u_k) = v_k \quad \forall k$$

Proof.

$$L(ua) := va$$

$$\forall L^* : L(ua) = L(u)a = va$$

□

При этом L - инъективно тогда и только тогда, когда v - линейно независимый
 L - сюръективно тогда и только тогда, когда v - система образующих
 L - изоморфизм тогда и только тогда, когда v - базис.

Statement. $V, \quad v, v' - \text{базис } V$

$L : V \rightarrow V - \text{линейно}$

$$L(v_k) = v'_k \quad \forall k$$

$$(L_v)_k = L(v_k)_v = (v'_k)_v$$

$$L_v = C_{v \rightarrow v'}.$$

по другому

$$(Id_{v'}^v)_k = Id(v'_k)_v = (v'_k)_v.$$

$$\text{Тогда } L_v = C_{v \rightarrow v'} = Id_{v'}^v$$

Def 21. $f : X \rightarrow Y$

$$Im f = \{f(x) \mid x \in X\}$$

$L : U \rightarrow V$ - линейное отображение

$$Im L = \{L(x) \mid x \in U\}$$

$$Ker L = L^{-1}(0) = \{x \in U \mid L(x) = 0\}$$

Lemma.

$$Im L \leq V$$

$$Ker L \leq U$$

$$\text{Пусть } L(x) = y$$

$$\begin{aligned} \forall y \in V : L^{-1} = x + Ker L \\ L^{-1}(y) = \{z \in U \mid L(z) = y\} \\ x + Ker L = \{x + z \mid z \in Ker L\} \end{aligned}$$

1.10 Лекция 10

Theorem 1.10.1. $L : U \rightarrow V$

$$\dim U = \dim Ker L + \dim Im L.$$

Proof. $u = (u_1, \dots, u_k)$ - базис $Ker L$

$v = (v_1, \dots, v_m)$ Дополним базис ядра до базиса U : $u \cup v$ - базис U

$L(v) = (L(v_1), L(v_2), \dots, L(v_m))$ - базис образа. $\forall x \in Im L \exists y \in U : L(y) = x.$

$$y = ua + vb, \quad a \in F^k, b \in F^m$$

$$x = L(y) = \underbrace{L(u)}_{(L(u_1), \dots, L(u_k)) = (0, \dots, 0)} + L(v).$$

Следовательно, $L(v)$ - система образующих.

$$L(v)c = 0, \quad c \in F^m.$$

$$L(vc) = 0 \Rightarrow vc \in Ker L \Rightarrow vc = ud \quad \text{для некоторого } d \in F^k.$$

Тогда $vc - ud = 0$, но v и u - два базисных вектора. Следовательно, $c = d = 0$ и $L(v)$ - линейно независимый. \square

Theorem 1.10.2. (формула Грассмана о размерности суммы и пересечения)

$$U, V \leq W$$

$$\dim U \cap V + \dim U + V = \dim U + \dim V.$$

Proof. \triangleleft внешнюю сумму $U \oplus V$, $L(u, v) = u + v$

Тогда $Im L = U + V$. $(u, v) \in Ker L \Leftrightarrow u + v = 0 \Leftrightarrow u = -v \subset U \cap V$

$$Ker L = (u, -u) \mid u \in U \cap V \cong U \cap V$$

$$\dim(U \oplus V) = \dim Ker L + \dim Im L = \dim U \cap V + \dim U + V \quad \square$$

08.10.2019

1.11 Лекция 11

$$x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \cdot x_1 + \dots + \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} \cdot x_n = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & & & 0 \\ \vdots & & \ddots & & \vdots \\ 0 & & & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

Простейший базис:

$$e_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \dots, e_n = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}.$$

$$x = vx_v, \quad x = ex_e = Ex_e$$

$$eC_{e \rightarrow v} = v - \text{из столбцов } v.$$

$$C_{e \rightarrow v} = v - \text{матрица из столбцов } (v_1, \dots, v_n).$$

$$L : F^m \rightarrow F^n, \quad A \in M_{n \times m}(F) \quad L(x) = Ax$$

$$L(x)_e = L_0^e x_e, \quad L(x)_e = L(x) = Ax = L_e^e x_e.$$

$\text{Hom}(F^n, F^m) \cong M_{m \times n}(F)$ - изоморфизм векторных пространств. В дальнейшем A отождествляется с L , пишем A_u^v вместо L_u^v (A в базисе $u - v$).

Def 22. Линейный оператор из V в V называется эндоморфизмом V . Множество эндоморфизмов $V = \text{End}(V)$ - ассоциативная алгебра над f

$+, * \alpha$ - поточечные операции, $*$ - композиция.

$L, M, N \in \text{End}(V) : L \circ (M + N) = L \circ M + L \circ N$ - следует из линейности L

v - базис V , $u = \dim V$

$$\theta_v : \text{End}(V) \rightarrow M_n(F)$$

$$\theta_v = L_v$$

Statement. θ_v - биективно.

Practice. Построить обратное θ_v

Lemma. $(M \circ L)_v = M_v \circ L_v$

Statement. θ_v - изоморфизм

F - алгебра

$$\text{End} V \cong M_n(F)$$

—

Theorem 1.11.1. $U \leq V$

$\forall L : V \rightarrow W, \quad U \leq \text{Ker} L, \exists ! \tilde{L} : V \setminus U \rightarrow W$

$$\tau : \begin{array}{ccc} V \setminus U & \longrightarrow & W \\ \uparrow \pi_U & & \\ V & \xrightarrow{L} & W \end{array}.$$

$$\tau \circ \pi_U = L$$

L - эпиморфизм $\Rightarrow \tau$ - эпиморфизм

$\text{Ker} L = U \Rightarrow \tau$ - мономорфизм

Proof. Диаграмма коммутативна, следовательно, \tilde{L} строится однозначно. Пусть $\tilde{L}(x + U) := L(x).y \in U \in \text{Ker} L : L(x + y) = L(x) + L(y) = L(x)$ \tilde{L} задано корректно (легко проверить, что оно линейно, единственность следует из коммутативности диаграммы. $\tilde{L}(x + U) = L(x)$ - необходимо и достаточно коммутативности диаграммы.

$$\tilde{L}(x + U) = 0_W \Leftrightarrow L(x) = 0 \Leftrightarrow x \in \text{Ker} L = U \Leftrightarrow x + U = 0 + U = 0_{V \setminus U}$$

Для инъективности : $\text{Ker} \tilde{L} = 0_{V \setminus U}$

□

Theorem 1.11.2 (О гомоморфизме). $L : V \rightarrow W$

$$V/\text{Ker} L \cong \text{Im} L.$$

Proof. Возьмем $U = \text{Ker} L$ и заменим W на $\text{Im} L$ $n = \dim \langle a_{*1}, \dots, a_{*n} \rangle \leq \dim F^m = m$. Из линейной независимости строк следует, что $m \leq n$ Таким образом $m = n$.

n линейно независимых столбцов (строк) в n -мерном пространстве - базис и матрица A - матрица перехода $C_{e \rightarrow a}$, где $a = (a_{*1}, \dots, a_{*n})$ - набор столбцов A . Следовательно, $A \in GL_n(F)$ - множество обратных матриц. □

Def 23. Ранг:

$$rk(v_1, v_2, \dots, v_n) = \dim \langle v_1, \dots, v_n \rangle,$$

$$rk L = \dim \text{Im} L$$

u_1, \dots, u_n - базис U , $L : U \rightarrow V$

$$rk L = rk((L(u)) = \dim \langle L(u_1), \dots, L(u_n) \rangle$$

$$A \in M_{m \times n}(F)$$

Столбцовый ранг $A : rk A = rk(a_{*1}, \dots, a_{*m})$

Строчный ранг : $rk A = rk(a_{1*}, \dots, a_{n*})$

или наибольшее количество независимых столбцов (строк).

Lemma. $A \in M_{m \times n}$

1. столбцы A линейно независимы \Leftrightarrow столбцовый $rk A = n$

2. столбцы A - система образующих в $F^m \Leftrightarrow$ столбцовый $rk A = m$

3. строки A линейно независимы \Leftrightarrow строчной $rk A = m$

4. строки A - система образующих в ${}^mF \Leftrightarrow$ строчной $rkA = n$

5. столбцы являются базисом $F^n \Leftrightarrow m = n =$ строчной rkA

6. если столбцы и строки A линейно независимы $\Leftrightarrow n = m$, строки и столбцы - базисы, A - обратима.

Proof. (6)

из (1) $\Rightarrow c.rkA = n$

$n = \dim \langle a_{*1}, \dots, a_{*n} \rangle$

□

10.10.2019

1.12 Лекция 12

Lemma. $L : U \rightarrow V$ - линейное отображение.

$rkL = c.L_U^V$

Для любых базисов u, v пространств U, V .

Proof.

$$\begin{array}{ccc} U & \xrightarrow{L} & V \\ \downarrow \varphi_u & & \downarrow \varphi_v \\ F^n & \xrightarrow{L_U^V} & F^m \end{array}$$

$A \in M_{m \times n}(F)$

$$ImA = \{Ax \mid x \in F^n\} = \{a_{*1}x_1 + \dots + a_{*n}x_n \mid x_i \in F\} = \langle a_{*1}, \dots, a_{*n} \rangle.$$

$rkA = c.rkA$ - ранг оператора умножения на A . Из диаграммы $ImL \cong ImL_U^V \Rightarrow rkL = c.rkL_U^V$ □

Lemma. $A \in M_{m \times n}(F)$

$B \in GL_m(F), C \in GL_n(F)$

$rkA = rkBAC$ - строчной или столбцовый.

Proof. $L : F^n \rightarrow F^m$ - оператор умножения на A . $A = L_e^e$.

$B = C_{e \rightarrow v}, C = C_{e \rightarrow u}$, где u, v - базисы пространств F^m, F^n .

$BAC = L_v^u$ Тогда $c.rkA = c.rkBAC = rkL$. Со столбцами все хорошо. Теперь со строками: $r.rkA^T = c.rkA$

$$r.rk(BAC)^T = r.rk(A^T B^T C^T) \quad r.rk(BAC)^T = c.rkBAC$$

Тогда $r.rkA^T = r.rkC^T A^T B^T$. (Заметим, что $(B^T)^{-1} = ((B^{-1})^T)$ Следовательно, B^T, C^T - произвольные обратимые матрицы. □

Practice. $(AB)^T = B^T A^T$

Theorem 1.12.1 (PDQ - разложение, равенство базисов). $L : U \rightarrow V$ - линейное отображений,

1. Существуют базисы u, v пространств U, V такие что

$$L_u^v = \begin{pmatrix} E & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Размер $E = rkL$.

2. $\forall A \in M_{m \times n}(F) \exists P \in GL_m(F), Q \in GL_n(F) : A = PDQ$, где $D = \begin{pmatrix} E & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$

3. $c.rkA = r.rkA$

Proof. (f_1, \dots, f_k) - базис $KerL$. Дополним до базиса на пространства $U : g \cup f = u$. Тогда (см. Теорему о ядре и образе). $L(g)$ - базис $Im L$. Дополним его до базиса v пространства V .

$$v = (L(g_1), \dots, L(g_l), v_{l+1}, \dots, v_n).$$

$$L(g_1)_v = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

\vdots

$$L(g_l)_v = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}.$$

\vdots

$$L(f_i) = 0 \text{ таким образом } L_u^v = \begin{pmatrix} E & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

□

Def 24. W - множество матриц-перестановок (группа Вейля).

$$a_{*i} = e_{\sigma(k)}, \quad \text{где } \sigma : \{1, \dots, n\} \rightarrow \{1, \dots, n\} \text{ -биекция.}$$

$B =$ - множество обратимых верхнетреугольных матриц. (борелевская подгруппа) B^- - множество обратимых нижнетреугольных матриц.

Theorem 1.12.2 (разложение Брюа).

$$GL_n(F) = BWB = \{b_1 w b_2 \mid b_1, b_2 \in B, w \in W\}.$$

$w \in W : BwB$ - клетка Брюа.

Proof. $a \in GL_n(F)$

$$\exists b, c \in B : bac \in W.$$

Индукция по n

В первом столбце a выберем низший ненулевой элемент.

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

$$ua = ()$$

Пусть a' - матрица, полученная из uav вычеркиванием i -ого столбца и j -строки. Легко видеть, что ее столбцы линейно независимы. Следовательно, a' - обратима. Тогда по ПИ $\exists b', c' : b'a'c' \in W_{n-1}$. Все получилось!

□

Proof. см конспект $GL_n(F) = BWB$

$a \in GL_n(F)$

□

Theorem 1.12.3 (разложение Гаусса).

$$GL_n(F) = WB^{-1}B.$$

$w \in W : wB^{-1}B$ - клетка Гаусса.

Proof. Докажем, что $\forall w \in W : BwB \subset wB^{-1}B$

$$BWB = \bigcup_{w \in W} BwB \subset \dots$$

Lemma (1). $D = D_n(F)$ - множество обратимых диагональных матриц. $U = U_n(F)$ - множество унитарных матриц. Тогда $B = DU = UD$.

$$\text{Practice. } a = \begin{pmatrix} \alpha_i & \dots & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}, \quad \alpha_i \neq \alpha_j, \text{ если } i \neq j \Rightarrow ab = ba \Rightarrow b \in D$$

Proof.

$$\begin{pmatrix} \frac{1}{b_{11}} & \dots & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & \dots & \frac{1}{b_{nn}} \end{pmatrix}$$

□

Lemma (2). $U = \prod_{i < j} X_{ij}$, причем произведение берется в любом наперед заданном порядке.

Proof. Будет в теории групп

□

Designation. $w \in W : U_w := \prod_{i < j, \sigma(i) > \sigma(j)} X_{ij}$, где σ - перестановка соответствующая w . То есть $w^{-1}X_{ij}w = X_{\sigma(i)\sigma(j)}$.

Theorem 1.12.4 (Приведенной разложение Брюа). $B = \bigcup_{w \in W} U_w w D U$ При этом w , a также элементны из U_w, D, U определены по элементам из B из единственным образом.

Proof. □

Corollary. $BwB \subset wB^{-1}B = w(w^{-1}U_w w)B \subset wU^{-}B \subset wB^{-}B$

Proof. $BwB = U_w w B$ □

□

Statement.

$$BwB \cap Bw'B = \emptyset, \forall w \neq w'.$$

1.13 Лекция 13

15.10.2019 Доказательство теорем

1.14 Лекция 14

17.10.2019

Разложение Гаусса. Идея доказательства: $a \in GL_n(F)$, $wa \in U^{-}B$. Найдем такое w .

Def 25. Главная подматрица матрицы A - подматрица $k \times k$ стоящая в левом верхнем углу матрицы A .

Lemma. Обратимость любой главной подматрицы не зависит от умножения на U^{-} слева и на U справа.

Proof. $a^{(k)}$ - главная подматрица $k \times k$ в a .

$$\begin{pmatrix} b & 0 \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a^{(k)} & * \\ * & * \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} ba^{(k)} & * \\ * & * \end{pmatrix}.$$

Где $b \in U^{-}F$ Обратимость $a^{(k)}$ равносильно обратимости $ba^{(k)}$, так как b - обратима. □

Lemma. $a \in U^{-}B \Leftrightarrow$ все главные подматрицы обратимы.

Proof. Доказываем следствие влево. Индукция по n . База: $n = 1$ - очевидно
Переход:

$$a = \begin{pmatrix} a^{(n-1)} & * \\ * & a_{nn} \end{pmatrix}.$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -xa^{(n-1)} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a^{(n-1)} & * \\ x & a_{nn} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a^{(n-1)} & * \\ 0 & * \end{pmatrix}.$$

Дальше применим предположение индукции к $a^{(n-1)}$. Она раскладывается в произведение верхне- и нижнетреугольной.

В обратную сторону следует из прошлой леммы. Действительно, у обратимой верхнетреугольной матрицы все главные подматрицы обратимы, а умножение слева на обратимые нижнетреугольные не меняет их обратимость. \square

Lemma. $\forall a \in GL_n(F) \exists w \in W : \text{все подматрицы в } wa \text{ обратимы. По условию } a^{(n-1)} \text{ обратима,}$

Proof. Индукция по k . Докажем, что существует перестановка $a \in GL_n(F)$ такая, что главные подматрицы размера не более $k \times k$ обратимы.

$k = 1$

$$a_{*1} = 0 \Rightarrow \exists i : a_{ij} \neq 0.$$

Меняем i - строку с первой.

Переход:

$$a = \begin{pmatrix} a^{(k)} & * \\ * & * \end{pmatrix}.$$

По индукционному предположению все главные подматрицы в $a^{(k)}$ обратимы. Все столбцы линейно независимы, следовательно, ранг матрицы $\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1k+1} \\ & \ddots & \\ a_{n1} & \dots & a_{nk+1} \end{pmatrix} =$

$k+1$ $k+1$ - мерное подпространство U в ^{k+1}F . А первые k строк этой матрицы линейно независимы. $X = b_1, \dots b_k, Y = b_1, \dots b_n, \quad b_i = (a_{i1}, \dots a_{ik+1})$.

X - линейно независимый, $\langle y \rangle = U, \dim U = k+1$.

$$\exists Z : X \geq X \geq Y, \text{ где } Z - \text{ базис } U..$$

$$|Z| = k+1 \Rightarrow Z = b_1, \dots b_k, b_i, i > k..$$

Переставляем i -ю строку на $k+1$ место. У получившейся матрицы первые k главных подматриц равны главным подматрицам в a , а строки $k+1$ -й строки главной подматрицы линейно независимы. Следовательно, она независима. \square

$wa \in B^-B$. Домножая на B, B^- , получим, что хотели. \square

Theorem 1.14.1 (Кронекера-Капелли). Система линейных уравнений $Ax = b$ Имеет хотя бы одно решение тогда и только тогда, когда $rkA = rk(Ab)$, где (Ab) - расширенная матрица.

Proof.

$$rkA = rk(Ab) \Leftrightarrow \langle a_{*1}, \dots \rangle = \langle a_{*1}, \dots a_{*n}, b \rangle \Leftrightarrow b \in \langle a_{*1}, \dots a_{*n} \rangle \Leftrightarrow \text{система имеет решение.}$$

\square

Chapter 2

Начала теории групп

2.1 Лекция 15

Def 26. Подмножество $H \subset G$ называется подгруппой, если H – группа относительно операции, заданной в G .

$$H \leq G.$$

Lemma. $H \subset B$ H - подгруппа $\Leftrightarrow \forall h, g \in H : gh, g^{-1} \in H$.

Statement. G, H - группы.

$$G \times H = \{(g, h) \mid g \in G, h \in H\}.$$

$$(g, h) \cdot (g', h') := (g \cdot g', h \cdot h').$$

Def 27. $\varphi: X \rightarrow Y, (X, *), (Y, \cdots) -$.

φ - гомоморфизм групп, если:

$$\varphi(x_1 * x_2) = \varphi(x_1) \cdot \varphi(x_2), \quad \forall x_1, x_2 \in X.$$

Изоморфизм - биективный гомоморфизм.

Lemma. $G, H \leq F$

1. $G \cap H = \{1\}$

2. $G \cdot H = F$

3. $\forall g \in G, h \in H : gh = hg$

Тогда $F \cong G \times H$.

Proof. $\varphi : G \times H \rightarrow F$

$$\varphi(g, h) = g \cdot h$$

$$\varphi((g, h) \cdot (g', h')) = \varphi(gg', hh') = gg'hh'.$$

$$\varphi(g, h) \cdot \varphi(g', h') = ghg'h'.$$

(1) $\Leftrightarrow \varphi$ - сюръективно.

$$\varphi(g, h) = \varphi(g', h') \Leftrightarrow gh = g'h' \Leftrightarrow g'^{-1}g = h'h^{-1} = 1 \Rightarrow g' = g, h' = h.$$

□

2.2 Лекция 16

22.10.2019

Ex. $\ln : \mathbb{R}_{>0}^* \rightarrow (\mathbb{R}, +)$

$\ln ab = \ln a + \ln b$ - гомоморфизм.

Def 28.

$\varphi G \rightarrow H$ - гомоморфизм.

$$\text{Im} \varphi = \{\varphi(g) \mid g \in G\}.$$

$$\text{Ker} \varphi = \varphi^{-1}1 = \{g \in G \mid \varphi(g) = 1\}.$$

Lemma. $\text{Im} \varphi$ и $\text{Ker} \varphi$ - подгруппы.

Proof.

$$a, b \in \text{Ker} \varphi.$$

$$\varphi(ab) = \varphi(a)\varphi(b) = 1 \Leftrightarrow ab \in \text{Ker} \varphi.$$

$$\varphi(a^{-1}) = \varphi(a)^{-1} = 1 \Rightarrow a^{-1} \in \text{Ker} \varphi.$$

□

Lemma.

$\varphi(g) = h, \quad \varphi : G \rightarrow H$ - гомоморфизм.

$$\varphi^{-1} = \underbrace{g \text{Ker} \varphi}_{\text{левый смежный класс по ядру } \varphi} = \underbrace{\text{Ker} \varphi g}_{\text{правый}}.$$

Proof. $\varphi(x) = h = \varphi(g) \Leftrightarrow \varphi \varphi^{-1} = 1 \Leftrightarrow \varphi(xy^{-1}) = 1 \Leftrightarrow xg^{-1} \in \text{Ker} \varphi \Leftrightarrow x \in \text{Ker} \varphi g$

□

Def 29. $H \leq G$

H называется нормальной подгруппой, если $gH = Hg \quad g \in G. (H \trianglelefteq G)$

Note. $g^{-1}Hg = H \quad \forall g \in G \Leftrightarrow g^{-1}Hg \subseteq H \quad \forall g \in G$

Lemma. $H \leq G$

$$g_1H \cap g_2H \neq \emptyset \Leftrightarrow g_1H = g_2H.$$

Proof. $x \in g_1H \cap g_2H \Rightarrow x = g_1h_1 = g_2h_2, \quad h_1, h_2 \in H$. Тогда $g_1 = g_2(h_2h_1^{-1}) \Rightarrow g_1H = g_2(h_2h_1^{-1})H$. \square

Corollary. $G = \bigsqcup_{g \in X} gH$, где X - множество представителей левых смежных классов по

$$h. \quad g_1 \stackrel{H}{\sim} g_2 \Leftrightarrow g_1^{-1}g_2 \in H$$

Lemma.

$$|g_1H| = |g_2H|, \quad \forall g_1, g_2 \in G, H \leq G.$$

Proof.

$$\left(\begin{array}{c} g_1H \rightarrow g_2H \\ x \mapsto g_2g_1^{-1}x \end{array} \right).$$

Обратная $y \mapsto g_1g_2^{-1}y$ \square

Theorem 2.2.1 (Лагранж). G - конечна группа. Тогда $|G| = |H||G : H|$, где $|G : H|$ - количество левых смежных классов G по H . $|G : H|$ - индекс H в G .

Proof. Из прошлой леммы и следствия \square

Corollary. Если $p = |G| \in \mathbb{P}$, то $\forall g \in G \setminus 1 : G = \{1, g, \dots, g^{p-1}\} \cong \mathbb{Z}_p$

Proof. $\{g^n \mid n \in \mathbb{Z}\} \leq G = \langle g \rangle$.

$|\langle g \rangle|$ делит p и больше единицы, так как содержит единицу и $g \neq 1$. Следовательно, $|\langle g \rangle| = p$.

Докажем, что все элементы $1, g, \dots, g^{p-1}$ различны. Рассмотрим $0 \leq k, l \leq p-1$. Пусть $g^k = g^l \Rightarrow g^{k-l} = 1$. При $k-l \neq 0$, $g^n = g^{m(k-l)+r} = g^r, \quad r < k-l \leq p-1$. Тогда бы $\{1, g, \dots, g^{k-l-1}\} = \langle g \rangle$. Из чего следует $|\langle g \rangle| < p$. Противоречие.

Рассмотрим $k \in [0, p-1]$. $g^p = g^k \Leftrightarrow g^{p-k} = 1 \Rightarrow k = 0 \Rightarrow g^p = 1$.

Теперь проверим изоморфность. $\varphi : \mathbb{Z}_p \rightarrow G, \varphi(k) = g^k$ \square

Def 30. Группа, порожденная одним элементом, называется циклической.

Statement. Любая циклическая группа изоморфна \mathbb{Z} или \mathbb{Z}_n .

Proof. $G = \{g^m \mid m \in \mathbb{Z}\}$. Разберем два случая:

$$1. \quad g^m \neq 1 \quad \forall m \in \mathbb{N} \Rightarrow g^m \neq 1 \quad \forall m \neq 0.$$

$$\varphi : \mathbb{Z} \rightarrow G, \quad \varphi(m) = g^m.$$

$$\varphi(m+k) = g^{m+k} = g^m g^k = \varphi(m)\varphi(k).$$

2. Пусть n - наименьшее натуральное число, такое что $g^n = 1$.

$$\varphi : \mathbb{Z} \rightarrow G, \quad \varphi(m) = g^m \text{ сюръективно ..}$$

$$g^m = 1 \Leftrightarrow g^{nk+r} = 1 \Leftrightarrow g^r = 1 \Rightarrow r = 0$$

$$\text{Ker}\varphi = \{m \mid g^m = 1\} = n\mathbb{Z}.$$

□

Def 31. Порядок $g \in G$ - наименьшее натуральное число, такое что $g^n = 1$. $\text{ord}(g) = |\langle g \rangle|$

Statement (из теоремы Силова). $|G| = p^m$, $p \nmid m$. Тогда $\exists H \leq G : |H| = p^k \forall k \in H \setminus 1$.
 $\text{ord}(h \mid p^k)$, следовательно, $h^{p^l} = 1 \Rightarrow (h^{p^{l-1}})^p = 1$

2.3 Лекция 17

24.10.2019

G - группа.

Def 32. $S \subseteq G$

$\langle S \rangle$ - наименьшая подгруппа содержащая S .

Statement. $\langle S \rangle = \{S_1^{n_1} \cdot \dots \cdot S_k^{n_k} \mid k \in \mathbb{N}, S_i \in S, n_i \in \mathbb{Z}\}$, для абелевой : $s_i \neq s_j$ при $j \neq i$.

Def 33. $s^g := g^{-1}sg$

Note. $(s^g)^h = s^{gh}$

$$h(gS) = {}^h g S$$

Property.

$$1. (s_1 s_2)^g = s_1^g s_2^g$$

$$2. (s^g)^{-1} = (s^{-1})^g$$

$s \mapsto s^g$ - автоморфизм G .

Def 34. $H \leq G$

$$H^G = \langle h^g \mid h \in H, g \in G \rangle - \text{нормальное замыкание } H \text{ в } G.$$

Нормальное замыкание равно наименьшей нормальной подгруппе в G , содержащей H .

$\langle S \rangle^G$ - наименьшая нормальная подгруппа, содержащая S .

$s^g = g^{-1}sg$ - сопряженный с s при помощи g .

$$H^g = \langle h^g \mid h \in H \rangle - \text{подгруппа, сопряженная с } H \text{ при помощи } g.$$

Def 35. $aba^{-1}b^{-1} = [a, b]$ – коммутатор элементов a, b .

Note. $ab = ba \Leftrightarrow aba^{-1}b^{-1} = 1$

Statement. $\varphi : G \rightarrow A$ – гомоморфизм в абелеву группу.

$$\varphi([g, h]) = 1$$

Тогда $[G, G] = \langle [g, h] \mid h, g \in G \rangle \subseteq \text{Ker}\varphi$ – коммутант G .

$$[g, h]^f = [g^f, h^f]$$

Statement. $[a, b]^{-1} = [a, b]$

Def 36. Центр группы – $\text{Center}(G) = Z(G) := \{c \in G \mid cg = gc \forall g \in G\}$

Designation.

$G/H = \{gH \mid g \in G\}$ – множество левых смежных классов.

$H \setminus G = \{Hg \mid g \in G\}$ – множество левых смежных классов.

$$H \trianglelefteq G \quad (H^g = H \forall g \in G)$$

Def 37. Фактор-группа G/H – множество смежных классов по H с операцией $(g_1H)(g_2H) = g_1g_2H$.

корректность определения.

$$g'_1 \in g_1H \Rightarrow g'_1h_1.$$

$$g'_2 \in g_2H \Rightarrow g'_2h_1.$$

$$g_1 \mid + g_2 \mid = g_1h_1g_2h_2 = g_1g_2g_2^{-1} = (g_1g_2)(g_2^{-1}h_1g_2)h_2 \in g_1g_2H.$$

□

Def 38. $\pi_H : G \rightarrow G/H, g \mapsto gH$

π_H – эпиморфизм, $\text{Ker}\pi_H = H$

Theorem 2.3.1 (универсальное свойство факторгруппы). $H \trianglelefteq G$

Для любого гомоморфизма $\varphi : G \rightarrow F$, такого что $H \leq \text{Ker}\varphi \exists! \bar{\varphi} : G/H \rightarrow F$ коммутативна для диаграммы

$$\begin{array}{ccc} G & \xrightarrow{\pi_H} & G/H \\ \downarrow \varphi & & \downarrow \exists! \bar{\varphi} \\ F & & F \end{array}$$

Theorem 2.3.2. $\varphi G \rightarrow F$

$$G/\text{Ker}\varphi \cong \text{Im}\varphi.$$

Proof. Заменим F на $Im\varphi$.

$$\varphi' \rightarrow Im\varphi \quad Ker\varphi' = Ker\varphi.$$

По прошлой теореме существует единственное:

$$\hat{\varphi}: \begin{array}{ccc} G/Ker\varphi & \rightarrow & Im\varphi \\ \uparrow \pi & & \uparrow \varphi' \\ G & & G \end{array}.$$

φ - сюръективно. Следовательно, φ' - сюръективно.

□

$gKer\varphi \in Ker\hat{\varphi} \Leftrightarrow \hat{\varphi}(gKer\varphi) = 1 \Leftrightarrow \varphi(g) = 1 \Leftrightarrow gKer\varphi = Ker\varphi = 1_{G/Ker\varphi}$. Следовательно, $\hat{\varphi}$ - инъективно.

Ex. $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_n, \quad \varphi(x) = x \mod n$.

$$Ker\varphi = n\mathbb{Z}$$

$$\mathbb{Z} \cong \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$$

2.4 Лекция 18

Ex.

$$U_n(F) = \left\{ \begin{pmatrix} 1 & & * \\ & \ddots & \\ 0 & & 1 \end{pmatrix} \right\}.$$

Обозначим

$$U_n(k) = \left\{ \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & \dots & * \\ 0 & 1 & 0 & \dots & & * \\ 0 & 0 & 1 & 0 & \dots & \\ \vdots & & & & & \\ 0 & 0 & \dots & 0 & & 1 \end{pmatrix} \right\} = \{a \mid a_{ij} = 1, a_{ij} = 0, \forall i \neq j, j - i < k\}.$$

Матрица трансвекций:

$$t_{ij}(\alpha) = \begin{pmatrix} 1 & \dots & \alpha & \dots & 0 \\ 0 & & \ddots & & 0 \\ 0 & & 0 & & 1 \end{pmatrix}.$$

Тогда $U_n^{(k)}(F) = U_n^{(k)} = \langle t_{ij}(\alpha) \mid j - i \geq k, \alpha \in F \rangle$ - группа.

Lemma. $U_n^{(k)} \setminus U_n^{(k-1)} \cong \underbrace{F \times \dots \times F}_{n-k}, \quad F = (F, +)$. Проверим, что есть гомоморфизм,

и применим теорему о гомоморфизме.

Proof.

$$\varphi : U_n^k \rightarrow F^{n-k}, \quad \varphi(a) = (a_{i-k+1}, \dots, a_{n-k+1})^T.$$

Заметим, что φ - сюръективна, $\varphi^{-1}(e) = U_n^{k+1}$.

$$a, b \in U_n^{(k)}, \quad (a, b)_{i-k+1} = \sum_{j=1}^n a_{ij} \cdot b_{i-k+1+j} = b_{i-k+1} + a_{i-k+1}.$$

Тогда $\varphi(a \cdot b) = \varphi(a) + \varphi(b)$. Следовательно, φ - гомоморфизм. \square

Def 39. $[a, b] = aba^{-1}b^{-1}$ - коммутатор.

$H, K \leq G$, $[H, K] := \langle [h, k] \mid h \in H, k \in K \rangle$ - коммутант.

Statement. $[h, k]^g = [h^g, k^g] \Rightarrow [G, G] \trianglelefteq G$.

Statement. $\varphi : G \rightarrow A$ - гомоморфизм.

A - абелева $\Rightarrow [G, G] \subseteq \text{Ker} \varphi$.

Proof.

$$\varphi([g, h]) = [\varphi(g), \varphi(h)] = 1.$$

Тогда

$$[g, h] \in \text{Ker} \varphi, \quad \forall g, h \in G.$$

Из этого следует, что $[G, G] \subseteq \text{Ker} \varphi$. \square

Corollary. $[U_n^{(k)}, U_n^{(k)}] \leq U_n^{(k+1)}$

Lemma. $[U_n^{(k)}, U_n^{(m)}] = U_n^{(m+k)}, (\text{если } l \geq n, \text{ то } U_n^l := e)$.

Proof.

$$[t_{ij}(\alpha), t_{jh}(\beta)] = t_{ih}(\alpha\beta), \quad i, j, h - \text{различны.}$$

$\forall i, h : h - i \geq m :$

$$\exists j : j - i \geq k, h - j \geq m.$$

Следовательно, любая образующая (и сама группа) содержится: $U_n^{(m+k)} \subseteq [U_n^{(m)}, U_n^{(k)}]$.

В обратную сторону:

$$\begin{aligned} [xy, z] &= xyz y^{-1} x^{-1} z^{-1} = x(yzy^{-1} z^{-1} x^{-1} z^{-1} = \\ &= x[y, z] x^{-1} x z x^{-1} z^{-1} = [y, z]^{x^{-1}} \cdot [x, z] \end{aligned}$$

Заметим, что

$$[t_{ij}(\alpha), t_{lh}(\beta)] = e, \quad \text{если } j \neq l, h \neq i.$$

Тогда

$$t_{ij}(\alpha) \in U_n^{(k)}, \quad t_{hk}(\beta) \Rightarrow [t_{ij}(\alpha), t_{lh}(\beta)] \in U^{(m+k)n}.$$

Посчитаем

$$\underbrace{[t_{ij}(\alpha), t_{li}(\beta)]}_{j \neq l} = [t_{li}(\beta), t_{ij}(\alpha)]^{-1} = t_{lj}(\beta\alpha)^{-1} = t_{lj}(-\beta\alpha).$$

Так как $U_n^{(k+m)}$ - нормальная подгруппа, то есть трансвекцию во включении 2.4 можно заменить на произведение трансвекций, то есть на любые элементы $U_n^{(k)}, U_n^{(m)}$. Доказали обратное утверждение. \square

2.5 Лекция 19

2.5.1 Поговорим о коммутаторах

Lemma.

$$H = \langle X \rangle \leq G = \langle Y \rangle.$$

Тогда

$$H \trianglelefteq G \iff x^y \in H \quad \forall x \in X, y \in Y.$$

Proof. В правую сторону очевидно (по определению), обратно: нужно доказать, что $h^g \in H \quad \forall h \in H, g \in G$. Разложим $g = y_1 \cdot \dots \cdot y_m$, $y_i = U \cup Y^{-1}$.

Индукция по m . При $m = 0 : g = 1 \wedge h^1 = h \in H$.

Переход: $m \geq 1$. По ИП $h^{y_1 \dots y_{m-1}} \in H$, $h = x_1 \dots x_n$, $x_i \in X \cup X^{-1}$.

$$h^y = (h^{y_1 \dots y_{m-1}})^y = x_1^{y_m} \dots x_n^{y_m}.$$

$x_i \in X \Rightarrow x_i \in H$ по условию.

$$x_i \in X^{-1} \Rightarrow ((x_i)^{-1})^{y_m} = ((x^{-1})^{y_m})^{-1} \in H.$$

□

Note. В определении нормальной подгруппы вместо h^g также можно написать $[g, h]$, так как для $h \in H, g \in G$

$$[g, h] = ghg^{-1}h^{-1} = h^{g^{-1}}h \in H \iff h^{g^{-1}} \in H.$$

g^{-1} можно заменить на g .

Аналогично в лемме можно заменить x^y на $[x, y]$.

Property (Формулы для коммутаторов). 1. $[x, y] = [y, x]^{-1}$

$$2. [xy, z] = {}^x[y, z] \cdot [x, z]$$

$$3. [x, y]^z = [x^z, y^z]$$

Lemma. $H, K \leq G$, $[H, K] \trianglelefteq \langle H \cup K \rangle$

$h \in H, k \in K, x \in H$ (для $x \in K$ аналогично).

$$[h, k]^x = {}^{x^{-1}}[h, k] = [h^{-1}h, k]^{-1} \cdot [x^{-1}, k]^{-1} \in [H, K].$$

2.5.2 Возвращаемся к матрицам

$$U_n^{(k)}(F) = U_n^{(k)} = \{a \in M_n(F) \mid a_{ii} = 1, a_{ij} \forall i \neq j, j - i < k\} = \langle t_{ij}(\alpha) \mid \alpha \in F, j - i \geq k \rangle.$$

Lemma. $U_n^{(k)} \trianglelefteq U_n = U_n^{(1)}$

Proof. Докажем, что $a = [t_{ij}(\alpha), t_{hl}(\beta)] \in U_n^{(k)} \quad \forall j - i \geq k. \quad l > h$

Первый случай $i \neq h, i \neq l \Rightarrow a = e \in U_n^{(k)}$.

Второй случай $j = h \Rightarrow i \neq j : \quad a = t_{il}(\alpha\beta), l - i \geq k + 1$. Тогда $a \in U_n^{(k+1)} \leq U_n^{(k)}$.

Третий случай $j \neq h, i = l : \quad a = [t_{hj}(\beta), t_{ij}(\alpha)]^{-1} = t_{hj}(\beta\alpha)^{-1} = t_{hj}(-\beta\alpha). \quad j - h \geq k + 1 \Rightarrow t_{hj}(-\beta\alpha) \in U_n^{(k+1)}.$ \square

Lemma. Пусть \preceq - отношение линейного порядка на $P = \{(i, j) \mid 1 \leq i < j \leq n\}$.

$$U_n(F) = \left\{ \prod_{(i,j) \in P} t_{ij}(\alpha_{ij}) \mid \alpha_{ij} \in F \right\}.$$

Note. $H \trianglelefteq G, \quad x, y \in G : \quad xH = yH \Leftrightarrow y^{-1}x \in H \Leftrightarrow x \equiv y \pmod{H}$

Proof. Рассмотрим элемент $h \in U_n(F)$. Докажем по индукции (по k), что

$$h \equiv \prod_{\substack{(i,j) \in P \\ 0 \leq j - i < k}} t_{ij}(\alpha_{ij}) \pmod{U_n^{(k)}}.$$

При $k = 1$ утверждение очевидно, доказывать нечего.

Переход: $k - 1 \rightarrow k$

По предположению индукции

$$h \equiv \prod_{0 < j - i < k - 1} t_{ij}(\alpha_{ij}) \pmod{U_n^{(k-1)}} = \prod_{0 < j - i < k - 1} t_{ij}(\alpha_{ij}) \cdot \prod_{j - i = k - 1} t_{ij}(\alpha_{ij}) U_n^{(k)}$$

Так как коммутатор $[u, t_{i \ i+k-1}(\alpha)] \in U_n^{(k)} \quad \forall u \in U_n$. То есть $[u, t_{i \ i+k-1}(\alpha)] \equiv 1 \pmod{U_n^{(k)}}$. Это равносильно

$$ut_{i \ i+k-1}(\alpha) \equiv t_{i \ i+k-1} \cdot u \pmod{U_n^{(k)}}.$$

Получаем

$$h \equiv \prod_{0 < j - i < k} t_{ij}(\alpha_{ij}) \pmod{U_n^{(k)}}.$$

\square

Введем обозначения: w - матрица перестановки.

$$\begin{pmatrix} 1 & & * \\ & \ddots & \\ 0 & & 1 \end{pmatrix} \in U.$$

$$\begin{pmatrix} \bullet & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & \bullet \end{pmatrix} \in D.$$

$$B_n = D_n U_n = U_n D_n \quad (\forall d \in D_n : U_n^d = U_n).$$

$B_n w B_n = U_n D_n w B_n$, где $U_w = \langle t_{ij}(\alpha) \mid \alpha \in F, j > i, t_{ij}(\alpha)^w \in U_n^- \rangle$ - ниже треугольные.

$$U_w = \langle t_{ij}(\alpha) \mid j > 1, \alpha \in F, t_{ij}(\alpha)^w \in U_n \rangle.$$

Corollary. Матрица U_n представляется в виде произведения трансвекций в любом порядке. $U_n = U_w \cdot \bar{U}_w$

Proof. □

Corollary (приведенное разложение Брюа). $B_n w B_n \subseteq w B_n^- B_n$

Proof. $B_n w B_n = U_n w B_n = w U_w w^{-1} \bar{U}_w w B_n = w \underbrace{U_w^w}_{\subseteq U_n^-} \underbrace{\bar{U}_w^w B_n}_{\subseteq U_n} \subseteq w U_n^- B_n = w B_n^- B_n$ □

2.6 Лекция 20

2.6.1 Симметрическая группа

Def 40 (Перестановка). $\sigma \in S_n \iff \sigma : \{1, \dots, n\} \xrightarrow{\sim} \{1, \dots, n\}$ Табличная запись перестановки:

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & \dots & n \\ i_1 & \dots & i_n \end{pmatrix}, i_j \neq i_k (j \neq k).$$

Циклическая запись перестановки:

$$\tau = (j_1, \dots, j_n) \iff \tau(j_1) = j_2, \tau(j_2) = j_3, \dots, \tau(j_{n-1}) = j_n, \tau(j_n) = j_1, \quad \tau(i) = i, \forall i \neq j_k.$$

Def 41. $(j_1 \dots j_n)$ и $(k_1 \dots k_m)$ независимы, если $j_h \neq j_l \quad \forall h, l$.

Lemma. Любая перестановка равна произведению независимых (композиции) циклов.

Def 42. Циклический (цикленный) тип перестановки – набор из длин независимых циклов, в произведение которых раскладывается перестановка.

Note. В определении слово "набор" подразумевает мультимножество, то есть порядок не важен, но элементы повторяются.

Ex. $(12)(345) \in S_6$ записывают $2 + 3$.

Lemma.

$$\sigma(i_1, i_2, \dots, i_k) \sigma^{-1} = (\sigma(i_1), \dots, \sigma(i_k)).$$

Следовательно, сопряжение не меняет циклический тип.

Proof. $\sigma(i_1 \dots i_k) \sigma^{-1}(\sigma(t_j)) = \sigma \circ (i_1 \dots i_k) \sigma(i_{l+1 \bmod m})$, где $\bmod m$ - почти модуль (вместо 0 будет m). \square

Def 43. Отношение на группе G :

$$x \sim_c y \Leftrightarrow \exists z : x = y^z.$$

$$x = y^z \wedge y = ab \Rightarrow x = (a^b)^z = a^{bz}.$$

Класс эквивалентности " \sim_c " - класс сопряженных элементов.

Theorem 2.6.1. Класс сопряженных элементов в S_n состоит из всех перестановок фиксированного циклического типа.

Proof. Следует из леммы 2.6.1 \square

Ex. Рассмотрим группу S_4 и перестановки циклического типа $2 + 2$:

$$\begin{aligned} & (12)(34) \\ & (13)(24) \\ & (14)(32) \end{aligned}$$

$$\sigma(12)(34)\sigma^{-1} = (\sigma(1)\sigma(2))(\sigma(3)\sigma(4))$$

Еще есть нейтральный класс e и 2, 3, 4. Двумерная группа Клейна

$$K_4 = \{e, (12)(34), (13)(24), (14)(23)\}.$$

- единственная нормальная подгруппа в S_n для любого n , индекс которой более 2.

Practice. Найти S_4/K_4 . Там 6 элементов.

Statement. $\text{ord}(ab) \mid \text{НОК}(\text{ord}(a), \text{ord}(b))$.

Порядок перестановки равен НОКу порядков независимых циклов.

2.7 Лекция 21

2.7.1 Продолжаем возиться с перестановками. Четность.

Def 44 (Инверсия). $\sigma \in S_n$.

Инверсия в σ - пара $(i, j) : i < j \wedge \sigma(i) > \sigma(j)$.

Ex. Четыре инверсии:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 3 & 4 & 5 & 1 \end{pmatrix}.$$

Def 45 (Четность перестановки).

$$\varepsilon : S_n \rightarrow \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}.$$

$\sigma \mapsto$ количество инверсий по модулю 2.

Def 46. Транспозиция – цикл длины 2.

$$\tau(i) = \tau(j), \tau(j) = \tau(i), \tau(k) = k.$$

Lemma. Любая перестановка σ раскладывается в произведении транспозиций соседних индексов.

$$S_n = \langle (12), (23) \dots (n-1 \ n) \rangle.$$

Proof. Индукция по количеству инверсий I в $\sigma \in S_n$.

База: $I = 0$ Это $\sigma = id$.

Переход: $I > 0$. Заметим, что

$$\exists i : \sigma(i) > \sigma(i+1).$$

Тогда рассмотрим $\tau = \sigma \circ (i, i+1)$.

$$\tau(i) = \sigma(i+1) < \tau(i+1) = \sigma(i).$$

Так как $\tau(k) = \sigma(k) \quad \forall k \notin \{i, i+1\}$, количество инверсий стало на одну меньше, чем количество инверсий в σ . Теперь по предположению индукции полученная перестановка раскладывается, а тогда и σ раскладывается. \square

Lemma. $\tau = \sigma(i \ i+1) \Rightarrow |I(\tau) - I(\sigma)| = 1$

Lemma. Если $\sigma = \tau_1 \cdot \tau_2 \dots \tau_k$, $\forall i : \tau_i$ - транспозиция соседних индексов, то

$$\varepsilon(\sigma) = k \pmod{2}.$$

Theorem 2.7.1. $\varepsilon : S_n \rightarrow \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$ - гомоморфизм группы.

Proof.

$$\begin{aligned} \sigma &= \tau_1 \cdot \dots \tau_k \\ \rho &= \tau_{k+1} \cdot \dots \tau_n \quad \forall i : \tau_i = (j \ j+1). \\ \sigma \cdot \rho &= \tau_1 \cdot \dots \tau_n \end{aligned}$$

Проверим требуемые свойства:

$$\varepsilon = k \pmod{2}, \quad \varepsilon(\rho) = n - k \pmod{2}$$

$$\varepsilon(\sigma\rho) = m \pmod{2} = \varepsilon(\sigma) + \varepsilon(\rho) \pmod{2}$$

$$\varepsilon(\rho^{-1}\sigma\rho) = -\varepsilon(\rho) + \varepsilon(\sigma) + \varepsilon(\rho)$$

$$\varepsilon((i_1, \dots i_k)) = \varepsilon((1, \dots k)) = k - 1 \pmod{2} \quad \square$$

Рассмотрим кольцо $(\mathbb{Z}_n, +_n, \cdot_n)$. \mathbb{Z}_n^* - множество обратимых элементов.

$x \in \mathbb{Z}_n$ - обратимо тогда и только тогда, когда $\gcd(x, n) = 1$.

$\varphi|\mathbb{Z}_n^*|$ - количество чисел от 1 до $n-1$ взаимно простых с n . Из теоремы Лагранжа очевидно следует, что:

$$x^{\varphi(n)} \pmod{n} = 1.$$

Statement. A – абелева группа. $a, b \in A$, $\text{ord}(a) = m$, $\text{ord}(b) = n$, $h = \text{lcm}(m, n)$

$$(ab)^k = a^k b^k = (a^m)^x (b^n)^y = 1.$$

Тогда $\text{ord}(ab) \mid k$.

Lemma. $\langle a \rangle \cap \langle b \rangle = \{1\} \Rightarrow \text{ord}(ab) = \text{lcm}(\text{ord}(a), \text{ord}(b))$

Proof.

$$(ab)^l = 1 \Rightarrow \underbrace{a^l}_{\in \langle b \rangle} = \underbrace{b^{-l}}_{\in \langle b \rangle} = 1.$$

Тогда

$$\left. \begin{array}{l} \text{ord}(a) \mid l \\ \text{ord}(b) \mid l \end{array} \right\} \Rightarrow \text{lcm}(\text{ord}(a), \text{ord}(b)) \mid l.$$

□

Corollary.

$$a \in A, b \in B, \quad A, B \leq A \times B.$$

Тогда $\text{ord}(ab) = \text{lcm}(\text{ord}(a), \text{ord}(b))$

Corollary.

$$\text{lcd}(\text{ord}(a), \text{ord}(b)) = 1.$$

Тогда $\text{ord}(ab) = \text{lcm}(\text{ord}(a), \text{ord}(b))$

Proof. $|\langle a \rangle \cap \langle b \rangle| = h$

$$h \mid |\langle a \rangle| \wedge h \mid |\langle b \rangle| \Rightarrow h \mid \gcd(\text{ord}(a), \text{ord}(b)) = 1 \Rightarrow h = 1.$$

Следовательно, $\langle a \rangle \cap \langle b \rangle = \{1\}$.

□

Corollary. Порядок перестановки равен наибольшему общему делителю порядков независимых циклов, в произведение которых она раскладывается.

Def 47 (Экспонента (показатель)). $\exp(A)$ – наименьшее натуральное число, такое что $a^n = 1 \quad \forall a \in A$.

Lemma. $\exp(A) = \text{lcm}_{a \in A}(\text{ord}(a))$

Theorem 2.7.2. A – абелева группа. $\exp(A) < \infty$.

Тогда $\exists a \in A : \text{ord}(a) = \exp(A)$

Proof. Разложим экспоненту на простые множители:

$$\exp A = p_1^{k_1} \cdot \dots \cdot p_m^{k_m}, \quad \forall i \in [1, m] : p_i \in \mathbb{P}, k_i \in \mathbb{NN}.$$

Так как $\exp(A) = \text{lcm}_{x \in A}(\text{ord} x)$, существует $\forall i \in [1, m] x_i : p_i^{k_i} \mid \text{ord}(x_i)$.

$$\text{ord} x_i - p_i^{k_i} \cdot n_i = \text{ord}(x_i^{n_i}) = p_i k_i.$$

Так как порядки всех $x_i^{n_i}$ взаимно просты, то

$$\text{ord}\left(\prod_{i=1}^m x_i^{n_i}\right) = \prod_{i=1}^m \text{ord}(x_i^{n_i}) = \prod_{i=1}^m p_i^{k_i} = \exp(A).$$

□

2.8 Лекция 22

Statement. $\varphi : G \rightarrow h$ - гомоморфизм. $g \in G$. Тогда $\text{ord}(\varphi(g)) \mid \text{ord} g$.

Proof. Рассмотрим сужение $\tilde{\varphi} : \langle g \rangle \rightarrow \varphi(\langle g \rangle) = \langle \varphi(g) \rangle$.

$$\langle \varphi(g) \rangle \cong \langle g \rangle / \text{Ker} \tilde{\varphi}.$$

$$\text{ord} \varphi(g) = |\langle \varphi(g) \rangle| = \frac{|\langle g \rangle|}{|\text{Ker} \tilde{\varphi}|}.$$

Note. Можно использовать одну из доказанных лемм, тогда решение будет проще. □

Theorem 2.8.1. $p \in \mathbb{P}$

$(\mathbb{Z}/p^k\mathbb{Z})^*$ - циклическая, если $p \neq 2$ или $k \leq 2$. Иначе $(\mathbb{Z}/p^k\mathbb{Z})^* \cong C_2 \times C_{2^{k-2}}$

Proof. Обозначим $G = \mathbb{Z}/p^k\mathbb{Z}$

$$|(\mathbb{Z}/p^k\mathbb{Z})^*| = p^k - p^{k-1} = p^{k-1}(p-1).$$

Рассмотрим множество чисел вида $1+px$. Они не делятся на p . Чтобы эти числа были меньше $|G^*|$, ограничим x .

$$H = \{1+px \mid x \in \{0, \dots, p^{k-1}-1\}\}.$$

Statement. H - подгруппа.

$$(1+px)(1+py) = 1+pz \in H.$$

Если

$$(1+px)(1+py) \equiv 1 \pmod{p^k}.$$

$$a+apx+py+p^2xy \equiv 1 \pmod{p^k}.$$

Следовательно, $a = 1+pz$. Обратный элемент:

$$(1+px)^{-1} = (1+pz+py) \in H.$$

$$|H| = p^{k-1}, |G/H| = p-1 \text{ - циклическая (докажем позже).}$$

$$\exists b \in G : \text{ord}(bH) = p-1, \quad \pi(b) = bH, \pi : G \rightarrow G/H.$$

То есть $p-1 \mid \text{ord} b$. Получаем $\exists l \in \mathbb{N} : \text{ord} b^l = p-1$. (или можно сказать, $p-1 \mid \exp(G)$).

По следствию из теоремы Лагранжа $|H| \cdot p \cdot p^{k-1} \wedge 1+p \in H \Rightarrow (1+p)^{p^{k-1}} \equiv 1 \pmod{p^k}$.
Тогда $\text{ord}(1+p) \mid p^{k-1}$.

Осталось доказать, что

$$(1+p)^{p^{k-2}} \not\equiv 1 \pmod{p^k}.$$

Будем доказывать по индукции. Для $k = 2$ - очевидно. При $k > 2$:

$$(1+p)^{p^{k-3}} = 1 + p^n x, \quad p \nmid p.$$

По предположению индукции $1 \leq n < k - 1$.

$$(1+p)^{p^{k-2}} = \left((1+p)^{p^{k-3}}\right)^p = (1+p^n x)^p = 1 + p \cdot p^n + \sum_{i=2}^p C_p^i p^{ni} x^i \equiv 1 + p^{n+1} x + p^{n+2} y \pmod{p^{n+2}},$$

так как

$$(1+p)^{p^{k-2}} = 1 + p^{n+1} \underbrace{(x + py)}_{\text{не делится на } p}.$$

$$n+1 < k \Rightarrow p^k \nmid (1+p)^{p^{k-2}} - 1$$

Remark.

$$C_p^i = \frac{p(p-1)!}{(p-1)! i!} \vdots p.$$

Remark. Если $p = 2$, то при $i = 2, n = 1$

$$C_p^i = 1 \Rightarrow C_p^i p^2 \not\vdots p^3.$$

Поэтому для $p = 2$ эти рассуждения не работают.

Теперь разберем случай $p = 2$.

$$|G| = 2^{k-1}, k \geq 3.$$

1. Любой элемент имеет порядок не более 2^{k-1} , то есть $(1+2x)^{2^{k-2}} \equiv 1 \pmod{2^k}$.

Индукция по k . База $k = 3$.

$$(1+2x)^2 = 1 + 4x + 4x^2 = 1 + 4x(x+1) \equiv 1 \pmod{2^3},$$

так как либо x , либо $x+1$ четное.

Переход. По индукционному предположению

$$(1+2x)^{2^{k-3}} = 1 + 2^{k-1} y.$$

Дальше

$$(1+2x)^{2^{k-2}} = (1+2^{k-1} y)^2 = 1 + 2^k y + 2^{2k-2} y^2 \equiv 1 \pmod{2^k}.$$

Доказано.

$ord_G 5 = 2^{k-2}$, то есть

$$5^{2^{k-3}} \not\equiv 1 \pmod{2^k}.$$

Индукция по k . База $k = 3$.

$$5 \not\equiv 1 \pmod{8}.$$

Переход: по индукционному предположению

$$5^{2^{k-4}} \not\equiv 1 \pmod{2^{k-1}}.$$

$$5^{2^{k-1}} = 1 + 2^n z, \quad 1 < n < k-1, \quad 2 \nmid z.$$

Remark. $n > 1$, так как $5 \equiv 1 \pmod{2^2}$

Тогда

$$\begin{aligned} 5^{2^{k-3}} &= (1 + 2^n \cdot z)^2 = 1 + 2 \cdot 2^n \cdot z + 2^{2n} \cdot z^2 = \\ &= 1 + 2^{n+1}(z + z^2 \cdot 2^{n-1}) \not\equiv 1 \pmod{2^{n+2}}. \end{aligned}$$

□

2.9 Лекция 23

2.9.1 Теорема о гомоморфизме для колец

Note. Воспоминания R, R' – кольца с 1 (не обязательно коммутативные).

$\varphi : R \rightarrow R'$ – гомоморфизм, если

$$\begin{aligned} \varphi(r + s) &= \varphi(r) + \varphi(s) \\ \varphi(r \cdot s) &= \varphi(r) \cdot \varphi(s) \\ \varphi(1) &= 1 \end{aligned}$$

$$Im \varphi = \{\varphi(r) \mid r \in R\} \text{ – подкольцо в } R'.$$

$$Ker \varphi = \{r \mid \varphi(r) = 0\} \text{ – аддитивная подгруппа в } R.$$

Def 48. I – аддитивная подгруппа в R . I называется двусторонним (правым, левым) идеалом в R тогда и только тогда, когда

$$\forall a \in R, t \in I : at, ra \in I \quad (\text{соответственно для правого и левого } ra \in I, at \in I).$$

Lemma. $Ker \varphi$ – двусторонний идеал.

Def 49. I – двусторонний идеал, R – кольцо. Аддитивная факторгруппа R/I является кольцом относительно операции $(r + I)(s + I) = rs + I$

Proof. Если $x, y \in I : (r + x)(s + y) = rs + \underbrace{xs + sy + xy}_{\in I} \in rs + I$ □

Ex. $2\mathbb{Z} \leq \mathbb{Z}$

$$4\mathbb{Z} \stackrel{\text{как множества}}{=} (0 + 2\mathbb{Z}) \cdot (0 + 2\mathbb{Z}) \stackrel{def}{=} 0 + 2\mathbb{Z}.$$

Designation. $\pi : R \rightarrow R/I \quad \pi(r) = r + I$

Theorem 2.9.1. Универсальное свойство I – идеал в R . $\varphi R \rightarrow R', \quad I \subseteq \text{Ker} \varphi \exists! \psi : R/I \rightarrow R' :$

$$\begin{array}{ccc} R & \xrightarrow{\varphi} & R' \\ \downarrow \pi & \nearrow \psi & \\ R/I & & \end{array}$$

– коммутативна. $\text{Ker} \varphi = I \Rightarrow \psi$ – инъективна. φ – сюръективна $\Rightarrow \phi$ – сюръективна.

Note. Далее считаем кольца коммутативными.

Def 50. $X \subseteq R$ – кольцо. Идеал, порожденный X – наименьший идеал, содержащих X . Он равен

$$\left\{ \sum_{i=1}^n a_i x_i \mid a_i \in R, x_i \in X, n \in \mathbb{N} \right\}.$$

Обозначается: $\sum_{x \in X} xR = \langle X \rangle_R$

$xR = (x)$ – главный идеал, порожденный x .

Ех. В \mathbb{Z} любой идеал главный.

$$I \subseteq \mathbb{Z},$$

$$0 < r < I, \quad r \leq |s| \forall s \in I.$$

Рассмотрим $x \in I$.

$$x = rs + y, \quad 0 \leq y < r.$$

$$y = x - rs \in I.$$

Так как r – наименьший, то $y = 0$.

Ех.

$$\mathbb{Z}[\sqrt{-1}] = \{a + b\sqrt{-3} \mid a, b \in \mathbb{Z}\}.$$

$$(1 + \sqrt{-3})(1 - \sqrt{-3}) = 2 \cdot 2.$$

Идеал, порожденный $1 + \sqrt{-3}$ и $2 ((1 + \sqrt{-3})R + 2R)$, не является главным идеалом.

2.9.2 Комплексные числа

$$\mathbb{C} = \mathbb{R}[x]/(x^2 + 1)$$

$$i := x + (x^2 + 1)\mathbb{R}[x].$$

$$i^2 + 1 = x^2 + 1 + (x^2 + 1)\mathbb{R}[x] = 0_{\mathbb{C}} \implies i^2 = -1.$$

$\mathbb{R} \hookrightarrow \mathbb{R}[x] \rightarrow \mathbb{C}$ – инъективное отображение. Отождествляем $r \in R \longleftrightarrow r + (x^2 + 1)\mathbb{R}[x]$ и считаем, что $\mathbb{R} = \mathbb{C}$.

$$p \in \mathbb{R}[x]$$

$$p = (x^2 + 1) \cdot f + (a + bx) \in a + bx + (x^2 + 1)\mathbb{R}[x].$$

$$p + (x^2 + 1)\mathbb{R}[x] = a + bi.$$

Таким образом

$$(a + bi) + (c + di) = (a + c) + (b + d)i.$$

$$(a + bi)(c + di) = ac - bd + i(ad + bc).$$

$$\overline{a + bi} = a - bi$$

$$\forall w, z \in \mathbb{C} :$$

$$\begin{aligned}\overline{z \cdot w} &= \bar{z} \cdot \bar{w} \\ \overline{z + w} &= \bar{z} + \bar{w} . \\ \overline{\bar{z}} &= z\end{aligned}$$

$\bar{} : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ - автоморфизм.

$$a = \operatorname{Re} z, \quad b = \operatorname{Im} z$$

\mathbb{C} - векторное пространство над \mathbb{R} с базисом $\{1, i\}$

2.10 Лекция 24

2.10.1 Окончание комплексных чисел

$$\mathbb{C} := \mathbb{R}[x] / (x^2 + 1).$$

$$i := x + (x^2 + 1)\mathbb{R}[x]$$

Любое комплексное число представляется в виде $a + bi$, $a, b \in \mathbb{R}$, сопряжение: $\overline{a + bi} = a - bi$. Умножение на сопряженное: $(a + bi)(a - bi) = a^2 + b^2$. Сложение с сопряженным: $(a + bi) + (a - bi) = 2a$. Получили, что $z \cdot \bar{z}, z + \bar{z} \in \mathbb{R}$.

Statement. *Существует ровно два автоморфизма на комплексных числах, оставляющие вещественные на месте.*

Proof. $f \in \mathbb{R}[x]$.

$$f(\varphi(i)) = \varphi(f(i)), \quad \alpha \in \mathbb{C}$$

так как $\varphi(\alpha^2) = \varphi(\alpha)^2$

$\varphi(a\alpha^n) = a\varphi(\alpha)^n, a \in \mathbb{R}$. Если $f(x) = x^2 + 1$, $f(i) = 0$. $f(\varphi(i)) = \varphi(f(i))$, то есть корень переходит в корень. Значит, нетривиальный только один. А второй — тривиальный. \square

$$|z| = \sqrt{a^2 + b^2} = \sqrt{z \cdot \bar{z}}.$$

$$\operatorname{Arg} z := \alpha \in \mathbb{R} / 2\pi\mathbb{Z}.$$

Можно выразить через аргумент:

$$a = |z| \cdot \cos \alpha$$

$$b = |z| \cdot \sin \alpha$$

$$z = |z| \cdot (\cos \alpha + i \sin \alpha) - \text{тригонометрическая формула}$$

$$\operatorname{Arg} z = \begin{cases} \arctg \frac{b}{a} + 2\pi\mathbb{Z}, & a > 0 \\ \pi + \arctg \frac{b}{a} + 2\pi\mathbb{Z}, & a < 0 \\ \frac{\pi}{2} \cdot \operatorname{sign}(b), & a = 0 \end{cases} .$$

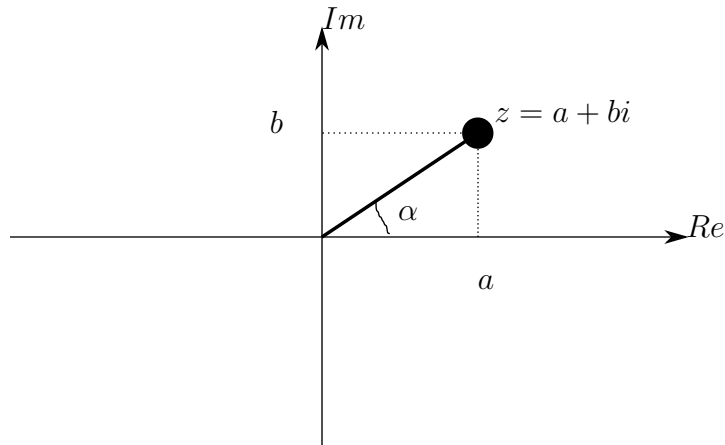


Figure 2.1: Комплексное число на плоскости

Statement.

$$(\cos \alpha + i \sin \alpha)(\cos \beta + i \sin \beta) = \cos(\alpha + \beta) + i \sin(\alpha + \beta).$$

Statement. $\varepsilon : \mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C}^*$, $\varepsilon(\alpha) = \cos \alpha + i \sin \alpha$ – это гомоморфизм.

$$\text{Im} \varepsilon = S^1 := \{z \in \mathbb{C} \mid |z| = 1\}.$$

Так же:

$$\begin{aligned} \varepsilon(\alpha + \beta) &= \varepsilon(\alpha)\varepsilon(\beta) \\ \varepsilon(-\alpha) &= \varepsilon(\alpha)^{-1} \\ \varepsilon(\beta - \alpha) &= \frac{\varepsilon(\alpha)}{\varepsilon(\beta)} \\ \varepsilon(n\alpha) &= \varepsilon(\alpha)^n, \quad n \in \mathbb{Z} \\ (\cos \alpha + i \sin \alpha)^n &= \cos n\alpha + i \sin n\alpha - \text{формула Муавра} \end{aligned}$$

Несколько слов о комплекснопеременных функциях

Def 51. Дифференциал:

$$f(x + \delta x) = f(x) + df(\delta x) + \overline{o(\delta x)}.$$

В случае дифференцирования функции от двух переменных, x – столбец, а df – матрица 2×2 .

Note. Для комплексных коэффициентов: умножение на $\lambda + \mu i \rightarrow \begin{pmatrix} \lambda & -\mu \\ \mu & \lambda \end{pmatrix}$

Statement. Напишем степенные ряды для тригонометрических функций:

$$\begin{aligned} e^t &= \sum_{n=0}^{\infty} \frac{t^n}{n!} \\ \cos t &= \sum_{n=1}^{\infty} \frac{t^{2k}}{(2k)!} \cdot (-1)^k = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\alpha^{2k}}{(2k)!} \\ \sin t &= \sum_{n=1}^{\infty} \frac{t^{2k+1}}{(2k+1)!} \cdot (-1)^k = i \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\alpha^{2k+1}}{(2k+1)!} \\ e^{i\alpha} &= \sum_{n=2k} \frac{(i\alpha)^{2k}}{(2k)!} + \sum_{n=2k+1} \frac{(i\alpha)^{2k+1}}{(2k+1)!} \\ e^{i\alpha} &:= \cos \alpha + i \sin \alpha. \\ \varepsilon(\alpha) &= e^{i\alpha} \end{aligned}$$

Note (Показательная форма комплексного числа).

$$z = |z| \cdot e^{i \cdot \text{Arg} z}$$

$$e^{2\pi i} = \cos 2\pi + i \sin 2\pi = 1.$$

2π – период для экспоненты.

$$e^{\alpha+2\pi i} = e^{\alpha}.$$

$$a, b \in \mathbb{R} : e^{a+bi} = e^a e^{bi} = e^{a(\cos b + i \sin a)}.$$

На языке теории групп:

$$r \in \mathbb{R}_{>0}^*, \alpha \in \mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z} : (r, \alpha) \mapsto r \cdot e^{i\alpha}.$$

То есть $\mathbb{R}_{>0}^* \times \mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C}^*$ – изоморфизм.

$$\mathbb{C}^* \cong \underbrace{\mathbb{R}_{>0}^* \times \mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z}}_{\ln} \cong \mathbb{R} \times \mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z} \cong \mathbb{C}/2\pi\mathbb{Z}.$$

$$Ln : \mathbb{C}^* \rightarrow \mathbb{C}/3\pi\mathbb{Z}.$$

$$Ln : (r, e^{i\alpha+2\pi\mathbb{Z}} = \ln r + i(\alpha + 2\pi\mathbb{Z}) = \ln r + i\alpha + 2\pi\mathbb{Z}.$$

Statement (вычисление корня n -й степени). Вычисление корня в аддитивной группе $\mathbb{C}/2\pi\mathbb{Z}$ – решение уравнения:

$$\begin{aligned} xn &= 0 \mod 2\pi i\mathbb{Z} \\ xn &= 2\pi i n, k \in \mathbb{Z} \\ x &= \frac{2\pi i k}{n} \mod 2\pi i\mathbb{Z}, k \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \end{aligned}$$

$$z^n = 1, \quad z = Ln z, \text{ далее}$$

$$nx = 0 \mid 2\pi i\mathbb{Z}.$$

$$z = e^x = e^{\frac{2\pi i k}{n}}.$$

2.11 Лекция 25

$$z^n \iff z = e^{\frac{2\pi i k}{n}}, k \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}.$$

$$\Theta_n(Z) = z^k - \text{гомеоморфизм } \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}^*.$$

$$\mu_n = \text{Ker} \Theta_n = \{e^{\frac{2\pi i k}{n}} \mid k \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}\}.$$

Эти числа делят окружность на n равных частей.

$$\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \rightarrow \mu_n \\ k + n\mathbb{Z} \mapsto e^{\frac{2\pi i k}{n}} - \text{изоморфизм}.$$

Def 52. Образующие элементы μ_n называются преобразными корнями из 1.

Corollary. $e^{\frac{2\pi i k}{n}}$ – преобразный корень тогда и только тогда, когда $\gcd(k, n) = 1$.

Statement. $z^n = w = re^{i\varphi}$. Одно из решений этого уравнения: $\left(\sqrt[n]{r} \cdot e^{\frac{i\varphi}{n}}\right)^n$.

А все решения можно записать:

$$\sqrt[n]{w} = \{\sqrt[n]{r} \cdot e^{i\frac{\varphi + 2\pi k}{n}} \mid k \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}\}, \quad z^n = w.$$

Theorem 2.11.1 (Основная теорема алгебры). $p \in \mathbb{C}[x]$, $\deg p \geq 1$

Тогда $\exists \alpha \in \mathbb{C} : p(\alpha) = 0$.

Theorem 2.11.2 (Лиувилль). Любая ограниченная дифференцируемая функция $\mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ – константа.

2.11.1 Кольца главных идеалов

Евклидовы кольца

Def 53. Область целостности – коммутативное кольцо с единицей без делителей нуля.

Designation. R – коммутативное кольцо с 1 без делителей нуля.

Def 54. $f : R \rightarrow \mathbb{N}_0 \cup \{-\infty\}$ Обладает свойствами:

1. $f(0) < f(r), \quad \forall r \in R$
2. $\forall a, b \in R, b \neq 0 \exists c, r \in R : a = bc + r \wedge f(r) < f(b)$

Тогда R – евклидова кольцо с евклидовой нормой f .

Theorem 2.11.3. Любой идеал евклидова кольца главный.

Proof. Пусть $I \triangleleft R$.

$$a \in I \setminus \{0\} : f(a) \leq f(b) \quad \forall b \in I \setminus \{0\}.$$

$$b = ac + r, \quad f(r) < f(a).$$

$$r = \underbrace{b}_{\in I} - \underbrace{ac}_{\in I} \in I.$$

Если $r \neq 0$, то $f(a) \leq f(r) < f(a)$. Противоречие. □

Note. На практике ищется с помощью алгоритма Евклида.

Statement. $b = ac + r_1$

$$a = r_1c_1 + r_2$$

$$r_1 = r_2c_2 + r_3$$

\vdots

$$f(r_{i+1}) < f(r_i)$$

\vdots

$$f(r_n) \leq f(d) \quad \forall d \in I \quad aR + bR = r_nR$$

Statement. R – область главных идеалов. $a_i \in R$

$$\sum_{i=1}^m a_i R = dR.$$

Тогда $d := \gcd(a_i)$.

	Кольцо	Норма
Exs.	\mathbb{Z}	$ \cdot $
	$F[x]$, F – поле	\deg
	Гауссовы целые числа: $\mathbb{Z}[i] = \{a + bi \mid a, b \in \mathbb{Z}\}$	$ \cdot $

Ex (не евклидово число). $\mathbb{Z}[\sqrt{19}]$ – не евклидово кольцо главных идеалов.

2.11.2 Китайская теорема об остатках

Theorem 2.11.4. КТО для целых чисел $x \equiv x_1 \pmod{n_1}$

$$x \equiv x_2 \pmod{n_2}$$

\vdots

$$x \equiv x_m \pmod{n_m}$$

Существует единственное x по модулю произведения $n_1 \dots n_m$, удовлетворяющее данным сравнениям.

Theorem 2.11.5. КТО R – коммутативное кольцо с 1. I_1, \dots, I_m – идеалы в R .

$I_i + I_k = R \quad \forall j \neq k$. Тогда

$$R/I_1 \oplus \dots \oplus R/I_m \cong R/I_1 \dots I_m.$$

Remark. A, B – кольца. Декартово произведение

$$A \oplus B = a \times B.$$

с покомпонентными операциями.

$$(a_1, b_1) + \cdot (a_2, b_2) = (a_1 + \cdot a_2, b_1 + \cdot b_2).$$

Statement. Идеалы I, J взаимно простые, если $I + J = R$.

Proof. $I \cap J$ – идеал. $I + J = \{a + b \mid a \in I, b \in J\}$ – идеал. $I \cdot J = \left\{ \sum_{i=1}^m a_i b_i \mid m \in \mathbb{N}, a_i \in I, b_i \in J \right\}$ □

Lemma. $I \cdot J \subseteq I \cap J$ верно всегда.

Lemma. $I + J = R \implies I \cdot J = I \cap J$

Proof. $I \cap J = (I \cap J) \cdot R = (I \cap J)(I + J) = \underbrace{(I \cap J) \cdot I}_{\in I \cdot J} + \underbrace{(I \cap J) \cdot J}_{\in I \cdot J} \subseteq I \cdot J$ □

2.12 Лекция 26

I, J – идеалы в R

$I + J = R \Leftrightarrow I, J$ взаимно простые.

Lemma. $I + J = R$. Тогда

$$R/IJ \cong R/I \oplus R/J.$$

Proof.

$$\varphi : R \rightarrow R/I \oplus R/J.$$

$$r \mapsto (r + I, r + J).$$

$$\text{Ker} \varphi \ni r \Leftrightarrow \begin{cases} r + I = I \\ r + J = J \end{cases} \Leftrightarrow r \in I \cap J$$

$$\text{Ker} \varphi = I \cdot J.$$

$$\exists a \in I, b \in J : a + b = 1.$$

$$r = br_1 + ar_2 \equiv r_1 \pmod{I}.$$

$$r = br_1 + ar_2 \equiv r_2 \pmod{J}.$$

То есть $\varphi(r) = (r_1 + I, r_2 + J)$, следовательно, φ – сюръективно.

По теореме о гомоморфизме колец

$$R/IJ \cong R/I \oplus R/J.$$

□

Lemma. J, I_1, \dots, I_n – идеалы в R .

$$J + I_n = R \forall k \implies J + I_1 \cdot \dots \cdot I_n = R.$$

Proof. Индукция. База для $k = 1$. Очевидно. Переход:

По предположению индукции $J + \underbrace{I_1 + \dots + I_{n-1}}_I = R$. Нужно доказать, что $J + I \cdot I_n = R$.

$$\begin{aligned} R &= J + I \cdot R = J + I(J + I_n) = \\ &= J + IJ + II_n = J + II_n \end{aligned} \quad .$$

□

Theorem 2.12.1 (Китайская теорема об остатках). I_1, \dots, I_n — попарно взаимнопростые идеалы, то есть $\forall j \neq k : I_j + I_k = R$. Тогда

$$\frac{R}{I_1 \cdot \dots \cdot I_n} \cong \frac{R}{I} \oplus \dots \oplus \frac{R}{I_n}.$$

Note. Здесь дробью обозначается фактор кольцо.

Proof. Индукция по n . Так как I_k взаимно просто с $I_1 \cdot \dots \cdot I_{n-1}$

$$\frac{R}{I_1 \cdot \dots \cdot I_n} \cong \frac{R}{I_1 \cdot \dots \cdot I_{n-1}} \oplus \frac{R}{I_n}.$$

Дальше по предположению индукции получаем то, что хотим. □

Statement. $x \equiv x_k \pmod{I_k}, \quad k = 1, \dots, n$ равносильно тому, что

$$x \equiv \sum_{k=1}^n x_k c_k \pmod{I_1 \cdot \dots \cdot I_n}, \quad c_k \in \prod_{j \neq k} I_j \cap (1 + I_k).$$

Note. В целых числах:

$$x \equiv x_k \pmod{m_k}, \quad k = 1, \dots, n.$$

Чтобы найти c_k , нужно решить диофантово уравнение:

$$y \cdot m_k + z \cdot \underbrace{\prod_{j \neq k} m_j}_{=c_k} = 1.$$

Statement (применение КТО). В $F[t]$:

$$p(x_k) = y_k \quad \forall k = 1, \dots, n, x_i \neq x_k \quad \forall i \neq k$$

равносильно

$$\begin{aligned} p &\equiv y_k \pmod{(t - x_k)}. \\ p(t) &\equiv \sum_{k=1}^n y_k \prod \frac{t - x_i}{x_k - x_i} \pmod{(t - x_1) \dots (t - x_n)}. \end{aligned}$$

2.12.1 Простые и максимальные идеалы

Все кольца будут коммутативные с единицей.

Def 55. Простой идеал $P \neq R$ кольца R называется простым, если $ab \in P \Rightarrow a \in P \vee b \in P$

Note. Другими словами $R \setminus P$ замкнуто относительно умножения

Ех. В \mathbb{Z} идеал $n\mathbb{Z}$ – простой тогда и только тогда, когда n – простое.

Ех. В $F[t]$ идеал $f \cdot F[t]$ простой тогда и только тогда, когда f – неприводимый многочлен.

Ех. Однако в $\mathbb{Z}[\sqrt{-3}] = R$ идеал $2R$ – не простой, хотя 2 не приводимо.

$$(1 + \sqrt{-3})(1 - \sqrt{-3}) = 4 \in 2R.$$

Докажем, что элементы $2, 1 \pm \sqrt{-3}$ неприводимы. Обозначим их за $\alpha = \beta\gamma$. Квадраты равны 4.

$$\begin{aligned} |\alpha|^2 &= 4 = |\beta|^2 \cdot |\gamma|^2. \\ |a + b\sqrt{-3}|^2 &= a^2 + 3b^2, \quad a, b \in \mathbb{Z}. \end{aligned}$$

Либо $|\beta|^2 = 1$, либо $|\gamma|^2 = 1$, то есть β или γ обратимы.

Ех. $F[x, y] = R$

$$I = xR + yR.$$

– простой.

Def 56. Максимальны идеал – максимальный собственный идеал. Что равносильно тому, что это максимальный из идеалов, не содержащих единицу.

Note. Другими словами, M – максимальный идеал, если $M \neq R$ и $M \subseteq I \subset R \Rightarrow I = M$

Theorem 2.12.2. Любой собственный идеал содержится в каком-то максимальном.

Proof. $J \leq R$.

\mathcal{X} – множество всех идеалов, содержащих J и не содержащих единицу.

\mathcal{Y} – линейно упорядоченное подмножество \mathcal{X} , то $\bigcup_{I \in \mathcal{Y}} I \in \mathcal{X}$

$$a, b \in \bigcup_{I \in \mathcal{Y}} I \Rightarrow \exists I_1, I_2 \in \mathcal{Y} : a \in I_1, b \in I_2 \wedge (I_1 \subseteq I_2 \vee I_2 \subseteq I_1),$$

так как \mathcal{Y} – линейно упорядочено.

$$a, b \in I_k \ (k = 1, 2) : a + b \in I_k \subseteq \bigcup_{I \in \mathcal{Y}} I.$$

$$a \in \bigcup_{I \in \mathcal{Y}} I \Rightarrow ra \in \bigcup_{I \in \mathcal{Y}} I, r \in R.$$

Следовательно, $\bigcup_{I \in \mathcal{Y}} I$ – идеал.

$$\bigcup_{I \in \mathcal{Y}} I \subseteq J \wedge \bigcup_{I \in \mathcal{Y}} I \not\supseteq 1.$$

По лемме Цорна \mathcal{X} содержит максимальный элемент. Пусть это M . Если $M \subset N \subset R$, $N \in \mathcal{X} \Rightarrow N = M$ □

2.13 Лекция 27

2.13.1 Фактор кольцо по максимальному идеалу

Statement. P – простой идеал в R тогда и только тогда, когда R/P – область целостности.

\mathfrak{M} – максимальный тогда и только тогда, когда R/M – поле.

Proof. $ab \in P \Leftrightarrow a \in P \vee b \in P$.

Пусть $\bar{\cdot} : R \rightarrow R/P$.

Тогда предыдущее утверждение равносильно

$$\bar{a}\bar{b} \Leftrightarrow \bar{a} = 0 \vee \bar{b} = 0.$$

Обозначим $L(I, \mathfrak{R})$ – множество идеалов в R , содержащих I .

$$\bar{\cdot} : R \rightarrow R/P.$$

Докажем, что

$$\bar{\cdot} : L(R/\mathfrak{M}), I \mapsto \bar{I}.$$

– Образ этого идеала в R/\mathfrak{M} При эпиморфизме идеал отображается в идеал. $\bar{a} \in \bar{I}$, где $a \in I$. $\bar{r} \in R/\mathfrak{M}$, $\bar{r}\bar{a} \in \bar{I}$

Обратное: $L(0, R/\mathfrak{M}) \rightarrow L(\mathfrak{M}, R)$. Взятие полного прообраза $\bar{I} \mapsto I + \mathfrak{M} \triangleleft R$.

$L(M, R) = \{\mathfrak{M}, R\} \Leftrightarrow L(\{0\}, R/M) = \{\{0\}, R/M\} \Leftrightarrow R/M$ – поле.

$$\bar{\alpha} \in R/M \wedge \alpha \neq 0 \Leftrightarrow \bar{\alpha}R/M = R/M \Leftrightarrow \bar{\alpha} - \text{обратим.}$$

□

Corollary. Любой максимальный идеал является простым.

Theorem 2.13.1. В R любой ненулевой простой идеал является максимальным.

Proof. Обозначим простой идеал pR и предположим, что он содержится в каком-то идеале $mR \neq R$. Тогда $p = mr \Rightarrow m \in pR \vee r \in pR$. В первом случае $mR = pR$, а втором $r = pa$, то есть $p = tar \Rightarrow 1 = ta \Rightarrow mR = R$. Противоречие. □

2.13.2 Единственность разложения

R – кольцо с 1.

Def 57. $p \in R$ – простой, если pR – простой.

Def 58. $a, b \in R$ ассоциированные тогда и только тогда, когда $aR = bR$

Lemma. R – область целостности. a, b – ассоциированные тогда и только тогда, когда $a = b\varepsilon$ для некоторого $\varepsilon \in R^*$

Proof. $aR = bR \Rightarrow a = b \cdot \varepsilon, b = a\delta \Rightarrow a = a\delta\varepsilon \Leftrightarrow a(1 - \delta\varepsilon) = 0 \Rightarrow \varepsilon$ обратим \square

Def 59. $a \in R$ приводим, если $a = bc \wedge aR \neq bR \wedge aR \neq cR$. Иначе a называется неприводимым.

Lemma. Простой элемент неприводим. В ОГИ неприводимый является простым.

Proof. pR – простой идеал, следовательно,

$$ab = p \Rightarrow \begin{bmatrix} a \in pR \\ b \in pR \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} aR \subset pR \\ bR \subset pR \end{bmatrix}.$$

Но $pR \subset aR \cap bR$. Тогда

$$\begin{bmatrix} aR = pR \\ bR = pR \end{bmatrix}.$$

Получаем, что p – неприводим.

Теперь в обратную сторону.

R – область главных идеалов, p – неприводим. $ab \in pR$.

$aR + bR = cR \Rightarrow p = cd \Rightarrow c, d \in R^*$

Если $d \in R^* \Rightarrow cR = pR \Rightarrow aR \subset pR$, если $c \in R^* \Rightarrow aR + pR = R$, домножим на b : $\underbrace{abR + pbR}_{\subset pR} = bR \Rightarrow bR \subset pR$ \square

Def 60. Для колец $\dim R$ – размерность Крулля кольца или максимальная длина цепочки строго вложенных простых идеалов.

Ех. $\dim F[x_1, \dots, x_n] = n$

2.13.3 Нётеровы кольца

Def 61. R – нётерово тогда и только тогда, когда любое линейно упорядоченное множество идеалов содержит наибольший элемент.

ACC – ascending, chain, condition (условие обрыва возрастающих цепей)

Def 62. Артиново кольцо – аналогично, но заменить наибольший, на наименьший.

DCC – descending, chain, condition (условие обрыва убывающих цепей)

Lemma. R – нётерово тогда и только тогда, когда любой идеал в R конечно порожден.

Proof. Пусть R – нётерово, $I \triangleleft R$. Возьмем $a_1 \in I$.

$$a_1R = I_1 \neq I \Rightarrow \exists a_2 \in I \setminus I_1, I_2 := a_1R + a_2R \dots$$

Получаем цепочку, которая не может быть бесконечной, значит она где-то оборвется и мы получим, что любой идеал порожден этим набором.

В обратную сторону.

\mathcal{A} – линейно упорядоченное множество идеалов.

$$\bigcup_{I \in \mathcal{A}} I = a_1 R + \dots + a_n R.$$

(так как оно конечно порожден) $\exists I_1, \dots, I_n \in \mathcal{A}$, такие что $a_k \in I_k$. Так как \mathcal{A} – линейно упорядочено, существует наибольший из I_k , пусть I_j .

$$a_1, \dots, a_n \in I_j \implies a_1 R + \dots + a_n R = I_j.$$

I_j – наибольший из \mathcal{A}

□

Theorem 2.13.2. *R – нётерово. Тогда любой элемент раскладывается в произведение неприводимых.*