Конспект по алгебре I семестр СПбГУ, факультет математики и компьютерных наук (лекции Степанова Алексея Владимировича)

Тамарин Вячеслав

14 января 2020 г.

Оглавление

ОГЛАВЛЕНИЕ 4

Глава 1

Линейная алгебра. Векторные пространства

1.1 Лекция 1

X — множество

 $*: X \times X \to X$

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

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

1.1. ЛЕКЦИЯ 1 6

5. Пусть A — множество

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

 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.

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

Пусть (R, +) — абелева группа

Определим отображение

$$\cdot: R \times R \to R$$

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

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. $\forall a \neq 0_R \; \exists a^{-1} : a \cdot a^{-1} = a^{-1} \cdot a = 1_R \; (\text{обратный элемент})$

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

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

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

1.2. ЛЕКЦИЯ 2

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

Exs.

- 1. Z –коммутативное кольцо
- 2. $\mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$ поля
- 3. Рассмотрим $\mathbb{Z}_n=0,\ldots,n-1$ 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 $V \times F \to V$

 $(x,\alpha)\mapsto x\cdot\alpha$, 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, $F^X = \{f \mid f : X \to F\}$ $f,g:X\to F$ (f+g)(x) = f(x) + g(x) $(f\alpha)(x) = f(x)\alpha$
- 4. F[t] многочлены от одной переменной t

1.3. ЛЕКЦИЯ 3 8

5. V — абелева группа, в которой $\forall a \in V: \underbrace{a+a+\ldots+a}_{n \in \mathbb{P}} = 0$ Тогда V — векторное пространство над $\mathbb{Z}_p \ k \cdot a = \underbrace{a + \ldots + a}_{k}$

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 $(ab)\alpha = a(b\alpha)$ $a, b \in A, \alpha \in F$

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

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

Пусть определено умножение $X \times Y \to Z$, $(x,y) \to xy$ (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 $AB = \sum_{j \in J} a_{1j} b_{j1} \in Z$

 $x \to x_e$ — координаты вектора x

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

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

1.3.1Произведение матриц

$$A$$
 — матрица $I \times J$ над X .

1.3. ЛЕКЦИЯ 3

B — матрица $J \times K$ над Y.

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

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

Theorem 1. Произведение матриц ассоциативно.

A — матрица $I \times J$ над X

B — матрица $J \times K$ над Y

C — матрица K imes L над Z

U, V, W — коммутативные моноиды по сложению.

$$X \times Y \to U, \ U \times Z \to W$$

$$Y \times Z \to V, \ x \times V \to W$$

$$\forall x \in X, y \in Y, z \in Z : (xy)z = x(yz)$$

 $\forall x \in X, y \in Y, \ u_1, u_2 \in U, v_1, v_2 \in V$:

$$\bullet$$
 $(u_1 + u_2)z = u_1z + u_2z$

$$\bullet \ x(v_1+v_2)=xv_1+xv_2$$

 $Tor\partial a \ (AB)C = A(BC)$

Доказательство.

$$\begin{split} ((AB)C)_{il} &= \sum_{k \in K} (AB)_{ik} c_{kl}) = \sum_{k \in K} \left(\sum_{j \in J} a_{ij} b_{jk} \right) c_{kl} = \\ &= \sum_{k \in K} \left(\sum_{j \in J} a_{ij} b_{jk} c_{kl} \right) = \\ &= \sum_{j \in J} \left(\sum_{k \in K} a_{ij} b_{jk} c_{kl} \right) = \\ &= \sum_{j \in J} a_{ij} \left(\sum_{k \in K} b_{jk} c_{kl} \right) = \sum_{j \in J} a_{ij} (BC)_{jl} = (A(BC))_{il} \end{split}$$

1.4. ЛЕКЦИЯ 4

Def 14. V — векторное пространство, F — поле. Единичная матрица:

$$E = E_n = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}, \qquad e_{ij} = \begin{cases} 1 & i = j \\ 0 & i \neq j \end{cases}$$

Statement. $E_{I\times I}M_{I\times I}=M_{I\times I}=M_{I\times I}E_{I\times I}$

Statement. R — асссоциативное кольцо c единицей. $M_n(R)$ — множество матриц размера $n \times n$ над R — тоже ассоциативное кольцо c 1.

1.4 Лекция 4

Def 15. (G,*), (H,#) — группы. $\varphi: G \to H$ — гомоморфизм, если:

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

Def 16. R, S — кольца. $\varphi : R \to S$ — 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 17. U, V — векторные пространства над $F. \varphi : U \to V$ — 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 18. 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

1.4. ЛЕКЦИЯ 4

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 - noд npocmpancmso. Если U - noд npocmpancmso в V, то пишут $U \leq V$.

Def 19. $v=\{v_i|i\in I\}$, где $v_i\in V$ $\forall i\in I$ $\langle v\rangle$ — наименьшее подпространство, содержащее все v_i

Lemma. $\langle v \rangle = \{va \mid a - cmoлбец высоты I над F, где почти всюду элементы равны нулю <math>\} = U$

Доказательство. $v_i \in \langle v \rangle \Rightarrow v_i a_i \in \langle v \rangle$ $\Rightarrow v_{i_1} a_{i_1} a + ... + v_{i_k} a_{i_k} \in \langle v \rangle$ $\Rightarrow \langle v \rangle$ 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 $v_i \forall i \in I$ $\langle v \rangle$ a — наименьшее подпространство, содержащее v_i $\Rightarrow \langle v \rangle \subseteq U$ тогда $\langle v \rangle = U$

Def 20. 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 IF — множество строк длины I Набор элементов из V , заиндексирванных множеством I — это функция $f:I\to V$ $i\mapsto f_c$

Def 21. $v \in {}^I\!F$ v- линейно независим, если $\forall a \in F^I, a \neq 0 \Rightarrow va \neq 0$

Theorem 2. $v \subseteq V$

Следующие утверждения эквивалентны:

- 1. v линейно независимая система образующих
- $2. \ v$ максимальная линейно-независимая система
- 3. v-j 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)

Доказательство. (1) \Rightarrow (4) — доказали ранее (1) \Rightarrow (2) $x\in V\setminus v$ $x=va(a\in F^v)$ $va=x\cdot 1=0$ — линейная зависимость набора $v\cup x$ Т.о. любой набор , строго содержащий v, линейно зависим $\Rightarrow v$ — максимальный. (1) \Rightarrow (2) 1.5. ЛЕКЦИЯ 5

```
x\in V\setminus v\subseteq V\cup x-линейно зависим va+xa_x=0 a\neq 0 Если a_x=0\Rightarrow va=0\Rightarrow a=0 ?! Значит a_x\neq 0 va=c\cdot (-a_x) x=v\cdot \frac{a}{-a_x}\Rightarrow v -система образующих.
```

Lemma (Цорн). Пусть A — набор подмножеств (не всех) множества X. Если объединение любой цепи из A, принадлежащей A, то в A существует максимальный элемент. $M \in \mathcal{C}$ — максимальная, если $M \subseteq M' \subseteq A \Rightarrow M = M'$

Theorem 3 (о существовании базиса). V - векторное пространства

X — линейное независимое подмножество V

Y — cucmeма образующих V

 $X \leqslant Y$

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

Доказательство. \mathcal{A} — множество всех линейно независимых подмножеств, лежащих между X и Y. $X \in \mathcal{A}$ $\mathcal{C} \leqslant \mathcal{A}$

 $X \leqslant \cup C \in \mathcal{C} \leqslant Y$

Пусть $\cup C \in \mathcal{C}$ — линейно зависимый. То есть $\exists u_1, ..., u_2 \in /...$

. . .

Пусть v — базис V.

$$orall x\in V\ \exists !x_v\in F^v: x=v\cdot x_v$$
 $v=(v_1,\ldots,v_n),\ x_v=$ матрица столцов альфа;

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

1.5 Лекция 5

Theorem 4 (о замене). $u = \{u_1, \dots u_n\}, \ u_i \in V$ — линейно независимый набор. $v \subseteq V$ — система образующих. Тогда:

- 1. $\exists v_1, \ldots v_n \in v : v \setminus \{v_1, \ldots v_n\} \cup u = w m$ оже система образующих.
- 2. Причем, если u базис, то w базис.

Corollary. Любые два базиса пространства V равномощны.

ГЛАВА 1. ЛИНЕЙНАЯ АЛГЕБРА. ВЕКТОРНЫЕ ПРОСТРАНСТВА

1.6. ЛЕКЦИЯ 6

Def 22. $\dim V$ — размерность векторного пространства V, равная мощности базиса V.

Def 23. U, V — векторные пространства над $F.\ L: U \to V$ — линейное отображение, если

- $L(u_1 + u_2) = L(u_1) + L(u_2)$
- $L(u\alpha) = L(u)\alpha$

Если L биективно, то это изоморфизм.

Designation. $U \cong V \stackrel{\text{def}}{=} \exists$ изоморфизм $U \to V$.

1.6 Лекция 6

1.7 Лекция 7

Statement.

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

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

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

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

Corollary.

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

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

25.09.2019

1.8 Лекция 8

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

 $M_n(F)$ — алгебра матриц размера $n \times n$ над F

 $GL_n(F) = M_n(F)^*$ — полная линейная группа степени n над F

Lemma.

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

v-линейно независимый $\Leftrightarrow vA-$ линейно независимый

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

Доказательство. $(vA)A^{-1} = v(AA^{-1}) = vE = v$, поэтому можно доказывать только в одну строну. v — линейно независимый.

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

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

1.8. ЛЕКЦИЯ 8

Statement. $u, v - \partial \epsilon a$ разных базиса пространства V.

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

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

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

Доказательство. Положим $a_{*k}=(a_k)_v\Rightarrow u_k=va_{*k}\Rightarrow u=vA.$ $vA=vB\Leftrightarrow A=B$ то есть A единственно. Далее:

$$u = vC_{v \to u}$$

$$v = uC_{u \to v}$$

$$uE - uC_{v \to u}C_{v \to u}$$

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

Corollary. v — базис V

 $f:GL_n(F)\to$ множество базисов пространства V f(A)=vA— биекция.

Доказательство.

$$|F|=q \qquad \dim V=u$$
 $(q^n-1)(q^n-q)\dots (q^n-q^{n-1})$ — количество базисов

 \mathbb{F} — поле из q элементов.

Statement. Если матрица двусторонне обратима, то она квадратная.

Corollary. u, v — базисы V

$$x = C_{u \to v} x_v$$

Доказательство.

$$x = ux_u = vx_v$$

$$v = uC_{u \to v}$$

$$ux_u = uC_{u \to v}x_v \Rightarrow x_u = C_{u \to v}x_v$$

Corollary. (Матричные линейные отображения)

$$L: U \to V$$
, u — базис U, v — базис V

Тогда $\exists !$ матрица $L_{v,u}(L_u^v : \forall x \in UL(x)_v = L_u^v x_u$ При этом $(L_u^v)_{*k} = L(u_k)_v$

Note.

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

$$L : U \to V$$

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

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

ГЛАВА 1. ЛИНЕЙНАЯ АЛГЕБРА. ВЕКТОРНЫЕ ПРОСТРАНСТВА

1.9. ЛЕКЦИЯ 9

$$\varphi_v : V \to F^m$$
$$\varphi_v(g) = y_v \qquad \forall q \in V$$

 $arphi_v$ — линейно $\Rightarrow (L(u)a)_v = L(u)_v a$

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

Доказательство.

$$x = ux_u$$

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

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

Положим $L_u^v := L(u)_v$.

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

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

$$D(p) = p' V \to V$$

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

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

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

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

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

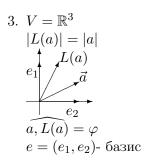
$$v = (1, t, \frac{t^2}{2}, \dots, \frac{t^n}{n!}, \dots).$$

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

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

ГЛАВА 1. ЛИНЕЙНАЯ АЛГЕБРА. ВЕКТОРНЫЕ ПРОСТРАНСТВА

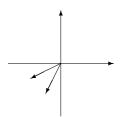
1.9. ЛЕКЦИЯ 9



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

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

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



$$a_e = \left(\begin{array}{c} \cos \psi \\ \sin \varphi \end{array}\right)$$

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

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

Statement. $L:U\to V$

u,u' — базис U

v,v' — базис V

Torда $L_{u'}^{v'} = C_{v' \to v}$ $L_u^v C_{u \to u'}$

Доказательство.

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

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

 $\forall x_u \in F^{dimU}$

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

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

Note.

Если
$$U = V$$
 $u = v, u' = v'$.

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

ГЛАВА 1. ЛИНЕЙНАЯ АЛГЕБРА. ВЕКТОРНЫЕ ПРОСТРАНСТВА

1.9. ЛЕКЦИЯ 9

Statement. Линейное отображение однозначно определяется образом базисных векторов. $u=(u_1,\ldots u_n)-$ базис U

Для любого векторного пространства V:

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

 $\exists !$ линейное отображение (*) $L:U\to V:L(u_k)=v_k$ $\forall k$

Доказательство.

$$L(ua) := va$$

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

При этом L инъективно тогда и только тогда, когда v — линейно независимый L сюрьективно тогда и только тогда, когда v — система образующих L — изоморфизм тогда и тоько тогда, когда v — базис.

Statement. V, v, v' - 6asuc V

 $L: V \to V$ линейно $L(v_k) = v_k'$ $\forall k$

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

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

по другому

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

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

Def 24. $f: X \to Y$ $Imf = \{f(x) \mid x \in X\}$ $L: U \to V$ — 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 $L \leq U$ $\Pi y cmb \ L(x) = y$

$$\forall y \in V : L^{-1} = x + \text{Ker } L$$

$$L^{-1}(y) = \{ z \in U \mid L(z) = y \}$$

$$x+\mathrm{Ker}\ L=\{x+z\mid z\in\mathrm{Ker}\ L\}$$

ГЛАВА 1. ЛИНЕЙНАЯ АЛГЕБРА. ВЕКТОРНЫЕ ПРОСТРАНСТВА

1.10. ЛЕКЦИЯ 10

1.10 Лекция 10

Theorem 5. $L: U \to V$

 $\dim U = \dim \operatorname{Ker} L + \dim \operatorname{Im} L.$

Доказательство. $u=(u_1,\dots u_k)$ — базис Ker L $v=(v_1,\dots U_m)$ Дополним базис ядра до базиса $U\colon u\cup v$ — базис U $L(v)=(L(v_1),L(v_2),\dots L(v_m))$ — базис образа. $\vartriangleleft x\in {\rm Im}\ L\quad \exists y\in U: L(y)=x.\ y=ua+vb, \qquad a\in F^k, b\in F^m$

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

Следовательно, L(v) — система образующих.

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

$$L(vc) = 0 \Rightarrow vc \in \text{Ker } L \Rightarrow vc = ud$$
 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 незвисимый.

Theorem 6. (формула Грассмана о размерности суммы и пересечения) $U, V \leq W$

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

Доказательство. \triangleleft внешнюю сумму $U \oplus V$, L(u,v) = u+v Тогда ImL = U+V. $(u,v) \in \operatorname{Ker} L \Leftrightarrow u+v=0 \Leftrightarrow u=-v \subset U \cap V$ $\operatorname{Ker} L = (u,-u) \mid u \in U \cap V \cong U \cap V$ $\dim(U \oplus V = \dim \operatorname{Ker} L + \dim \operatorname{Im} L = \dim U \cap V + \dim U + V$

08.10.2019

1.11 Лекция 11

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

Простейший базис:

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

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

 $eC_{e o v} = v$ — из столбцов v.

1.11. ЛЕКЦИЯ 11

$$C_{e \to v} = v$$
 — матрица из столбцов $(v_1, \dots v_n)$.

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

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

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

Def 25. Линейный оператор из V в V называется эндоморфизмом V . Множество эндоморфизмов V = End(V) — ассоциативная алгебра над f

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

 $L,M,N\in End(V): \quad L\circ (M+N)=L\circ M+L\circ N$ — следует из линейности L

$$v$$
 — базис $V, u = \dim V$
 $\theta_v : End(V) \to M_n(F)$
 $\theta_v = L_v$

Statement. θ_v биективно.

Practice. Построить обратное θ_v

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

Statement. $\theta_v - u$ зоморфизм

F — алгебра

 $EndV \cong M_n(F)$

Theorem 7. $U \leqslant V$

 $\forall L: V \to V, \quad U \leqslant \text{Ker } L, \exists ! \tilde{L}: V \backslash U \to W$

$$\begin{array}{cccc} & V \backslash U & \longrightarrow & W \\ \tau : & \uparrow \pi_U & & \\ & V & \stackrel{L}{\longrightarrow} & W \end{array}.$$

 $\tau \circ \pi_U = L$

L -эпиморфизм $\Rightarrow \tau -$ эпиморфизм

 $Ker L = U \Rightarrow \tau$ — мономорфизм

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

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

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

Theorem 8 (О гомоморфизме). $L: V \to W$

VKer $L \cong \text{Im } L$.

1.12. ЛЕКЦИЯ 12

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

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

```
Def 26. Ранг: rk(v_1, v_2, \dots, v_n) = \dim \langle v_1, \dots v_n \rangle, rkL = \dim \operatorname{Im} L u_1, \dots u_n - \operatorname{базис} U, L: U \to V rkL = rk((L(u)) = \dim \langle L(u_1), \dots L(u_n) \rangle A \in M_{m \times n}(f)
```

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

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

или наибольшее количество независимых столбцов (строк).

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

- 1. столбцы A линейно независимы \Leftrightarrow столбцовый rkA=n
- 2. столбцы A система образующих в $F^m \Leftrightarrow$ столбцовый rkA = m
- 3. строки A линейно независимы \Leftrightarrow строчной rkA=m
- 4. строки A- система образующих в ${}^mF\Leftrightarrow$ строчной rkA=n
- 5. столбиы 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.

Доказательство. (6) из $(1) \Rightarrow c.rkA = n$

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

10.10.2019

1.12 Лекция 12

Lemma. $L: U \to V$ — линейное отображение. $rkL = c.L_U^V$

Для любых базисов u, v пространств U, V.

Доказательство.

$$\begin{array}{ccc} U & \stackrel{L}{\rightarrow} & V \\ \downarrow \varphi_n & \downarrow \varphi_u \\ F^n & \stackrel{L_U^V}{\rightarrow} & F^m \end{array}$$

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

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

rkA=c.rkA — ранг оператора умножения на А. Из диаграммы $ImL\cong {
m Im}\ L_U^V\Rightarrow rkL=c.rkL_U^V$

1.12. ЛЕКЦИЯ 12 21

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

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

rkA = rkBAC - строчной или столбцовый.

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

 $B = C_{e \to v}, C = C_{e \to u},$ 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: $r.rkA^T=c.rkA$ $r.rk(BAC)^T=r.rk(A^TB^TC^T)\ r.rk(BAC)^T=c.rkBAC$ Тогда $r.rkA^T=r.rkC^TA^TB^T$. (Заметим, что $(B^T)^{-1}=((B^{-1})^T)$ Следовательно, B^T,C^T — произвольные

обратимые матрицы.

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

Theorem 9 (PDQ - разложение, равенство базисов). $L: U \to V$ — линейное отображений,

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

$$L_u^v = \left(\begin{array}{cc} E & 0 \\ 0 & 0 \end{array}\right).$$

Pазмер E = rkL.

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

3. c.rkA = r.rkA

Доказательство. $(f_1, \ldots f_k)$ — базис Ker L. Дополним до базиса на пространства $U: g \cup f = u$. Тогда (см. Теорему о ядре и о,разе). L(g) — базис Im L. Дополним его до базиса v пространства V.

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

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

$$L(g_l)_v = \left(egin{array}{c} 0 \ dots \ 1 \ dots \ 0 \end{array}
ight) \ .$$

$$L(f_i)=0$$
 таким образом $L_u^v=\left(egin{array}{cc} E & 0 \ 0 & 0 \end{array}
ight)$

1.12. ЛЕКЦИЯ 12

Def 27. W — множество матриц-перестановок (группа Вейля).

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

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

Theorem 10 (разложение Брюа).

$$GL_n(F) = BWB = \{b_1wb_2 \mid b_1, b_2 \in B, w \in W\}.$$

 $w \in W : BwB - \kappa$ летка Брюа.

Доказательство. $a \in GL_n(F)$

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

Индукция по n

В первом столбце а 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!

Доказательство. см конспект $GL_n(F) = BWB$ $a \in GL_n(F)$

Theorem 11 (разложение Гаусса).

$$GL_n(F) = WB^-B.$$

 $w \in W : wB^-B - \kappa$ летка Гаусса.

Доказательство. Докажем, что $\forall w \in W : BwB \subset wB^-B$ $BWB = \bigcup_{w \in W} BwB \subset ...$

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

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

Доказательство.

$$\left(\begin{array}{ccc} \frac{1}{b_{11}} & \cdots & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & \cdots & \frac{1}{b_{nn}} \end{array}\right)$$

ГЛАВА 1. ЛИНЕЙНАЯ АЛГЕБРА. ВЕКТОРНЫЕ ПРОСТРАНСТВА

1.13. ЛЕКЦИЯ 13 23

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

Доказательство. 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 12 (Приведенной разложение Брюа). $B = \bigcup_{w \in W} U_w w D U$ При этом w, а также элеметны из U_w, D, U определены по элементам из B из единственным образом.

oОказательство.

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

Доказательство. $BwB = U_w wB$

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 28. 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 u на U справа.

Доказательство. $a^{(k)}$ — главная подматрица $k \times k$ в a.

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

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.

1.14. ЛЕКЦИЯ 14 24

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.

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

Доказательство. 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:

$$a = \left(\begin{array}{cc} a^{(k)} & * \\ * & * \end{array}\right).$$

По индукционному предположению все главные подматрицы в $a^{(k)}$ обратимы. Все столбцы линейно неза-

висимы, следовательно, ранг матрицы
$$\begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1k+1} \\ & \ddots & \\ a_{n1} & \cdots a_{nk+1} \end{pmatrix} = k+1$$
 $k+1$ -мерное подпространство U в $k+1$ F . А первые k строк этой матрицы линейно независимы. $X=b_1,\ldots b_k, Y=b_1,\ldots b_n, \quad b_i=1$

 $(a_{i1}, \ldots a_{ik+1}).$

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

$$\exists Z: X\geqslant X\geqslant Y$$
, где $Z-$ базис U ..

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

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.

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

Theorem 13 (Кронокера-Капелли). Система линейных уравнений Ax = b Имеет хотя бы одно решение тогда и только тогда, когда rkA = rk(Ab), где (Ab) — расширенная матрица.

Доказательство.

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

Глава 2

Начала теории групп

2.1 Лекция 15

Def 29. Подмножество $H \subset G$ называется подгруппой, если H — группа относительно операции, заданной в G.

$$H \leqslant G$$
.

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

Statement. $G, H - \epsilon pynnu.$

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

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

Def 30. $\varphi X \to Y, (X, *), (Y, \cdots)$ — группы.

 φ — гомоморфизм групп, если:

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

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 $F \cong G \times H$.

Доказательство. $\varphi:G imes H o F$

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

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

 $(1) \Leftrightarrow \varphi$ сюрьективно.

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

2.2. ЛЕКЦИЯ 16 26

2.2 Лекция 16

22.10.2019

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

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

Def 31.

$$arphi G o H$$
 — гомоморфизм.
$$Im arphi=\{arphi(g)\mid g\in G\}.$$
 Ker $arphi=arphi-1=\{g\in G\mid arphi(g)=1\}.$

Lemma. $Im\varphi \ u \ \mathrm{Ker} \ \varphi - no\partial \rho \eta nn u.$

Доказательство.

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

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

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

Lemma.

$$\varphi(g)=h,\quad \varphi:G\to H - \textit{гомоморфизм}.$$

$$\varphi^{-1}=\underbrace{g\mathrm{Ker}\;\varphi}_{\textit{левый смеженый класс по ядру}\varphi}=\underbrace{\mathrm{Ker}\;\varphi g}_{\textit{правый}}.$$

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

Def 32. $H \leqslant G$

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

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

Lemma. $H \leqslant G$

$$g_1H \cap g_2H \neq 0 \Leftrightarrow g_1H = g_2H.$$

Доказательство. $x \in g_1H \cap g_2H \Rightarrow x = g_1h_1 = g_2h_2, \quad h_1,h_2 \in H$. Тогда $g_1 = g_2(h_2h_1^{-1}) \Rightarrow g_1H = g_2(h_2h-1)H$.

Corollary. $G=\bigsqcup_{g\in X}gH$, где X — множество представителей левых смежных классов по h. $g_1\overset{H}{\sim}g_2\Leftrightarrow g_1^{-1}g_2\in H$

Lemma.

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

2.2. ЛЕКЦИЯ 16

Доказательство.

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

Обратная $y \mapsto g_1 g_2^{-1} y$

Theorem 14 (Лагранж). G — конечная группа. Тогда $|G| = |H| \cdot |G:H|$, где |G:H| — количество левых смежных классов G по H. |G:H| — индекс Hв G.

Доказательство. Из прошлой леммы и следствия

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

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

 $|\langle g \rangle|$ делит p и больше единицы, так как содержит единицу и $g \neq 1$. Следовательно, $|\langle g \rangle| = p$. Докажем, что все элементы $1,g,\ldots g^{p-1}$ различны. Рассмотрим $0 \leqslant k,l \leqslant p-1$. Пусть $g^k = g^l \Rightarrow g^{k-l} = 1$. При $k-l \neq 0,\ g^n = g^{m(k-l)+r} = g^r, \quad r < k-l \leqslant p-1$. Тогда бы $\{1,g,\ldots g^{k-l-1}\} = \langle g \rangle$. 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. $\varphi : \mathbb{Z}_p \to G, \varphi(k) = g^k$

Def 33. Группа, порожденная одним элементом, называется циклической.

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

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

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

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

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

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

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

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

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

Def 34. Порядок $g \in G$ — наименьшее натуральное число, такое что $g^n = 1$. ord $(g) = |\langle g \rangle|$

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

2.3. ЛЕКЦИЯ 17 28

2.3 Лекция 17

24.10.2019

G — группа.

Def 35. $S \subseteq G$

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

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

Def 36. $s^g := g^{-1}sg$

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

 $h(g_S) = h gS$

Property.

1. $(s_1s_2)^g = s_1^g s_2^g$

2. $(s^g)^{-1} = (s^{-1})^g$ $s \mapsto s^g - a e m o м o p ф и з м G.$

Def 37. $H \leqslant G$

 $H^G = \langle h^g \mid h \in H, g \in G \rangle$ — нормальное замыканиеH 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.

 $H^g = \langle h^g \mid h \in H \rangle$ — подгруппа, сопряженная с H при помощи g.

Def 38. $aba^{-1}b^{-1} = [a, b]$ — коммутатор элементов a, b.

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

Statement. $\varphi: G \to A$ — гомоморфизм в абелеву группу. $\varphi([g,h])=1$ Тогда $[G,G]=\langle [g,h]\mid h,g\in G\rangle\subseteq \mathrm{Ker}\ \varphi$ — коммутант G. $[g,h]^f=[g^f,h^f]$

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

Def 39. Центр группы — $Center(G) = Z(G) := \{c \in G \mid cg = gc \quad \forall g \in G\}$

2.3. ЛЕКЦИЯ 17

Designation.

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

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

Def 40. Фактор-группа G/H — множество смежных классов по H с операцией $(g_1H)(g_2H) = g_1g_2H$.

корректнсть определения.

$$g_1' \in g_1 H \Rightarrow g_1' h_1.$$

$$g_2' \in g_2H \Rightarrow g_2'h_1$$
.

$$g_1 \mid +g_2 \mid = g_1 h_1 g_2 h_2 = g_1 g_2 g_2^{-1} = (g_1 g_2)(g_2^{-1} h_1 g_2) h_2 \in g_1 g_2 H.$$

Def 41. $\pi_{\rm H}:G\to G/H,\ g\mapsto gH$ $\pi_{\rm H}$ — эпиморфизм, Ker $\pi_{\rm H}=H$

Theorem 15 (универсальное свойство факторгруппы). $N \subseteq G, \varphi: G \to H$ — гомоморфизм. Если $\ker f \geqslant N$, то существует единственный гомоморфизм $\varphi: G/N \to H$, такой что $f = g \circ \pi_n$. Если f — эпиморфизм, то g — эпиморфизм. Если $\ker F = N$, то g — мономорфизм.

Theorem 16. $\varphi: G \to F$

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

Доказательство. Заменим N на $Im\varphi$.

$$\varphi' \to \operatorname{Im} \varphi \quad \operatorname{Ker} \varphi' = \operatorname{Ker} \varphi.$$

По прошлой теореме существует единственное:

$$\begin{array}{cccc} G/\operatorname{Ker}\,\varphi & \to & \operatorname{Im}\,\varphi \\ \hat{\varphi}: & \uparrow \pi & & \uparrow \varphi' \\ G & & G \end{array}.$$

 φ -сюрьективно. Следовательно, φ' сюрьективно.

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

Ex. $\mathbb{Z} \to \mathbb{Z}_n$, $\varphi(x) \equiv x \mod n$.

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

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

2.4. ЛЕКЦИЯ 18 30

2.4 Лекция 18

Ex.

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

Обозначим

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

Мартица трансвекций:

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

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

Lemma. $U_n^{(k)} \setminus U_n^{(k-1)} \cong \underbrace{F \times \ldots \times F}_{n-k}$, F = (F, +). Проверим, что есть гомоморфизм, и применим теорему о гомоморфизме.

Доказательство.

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

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

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

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

Def 42. $[a,b] = aba^{-1}b^{-1}$ — коммутатор. $H,K \leqslant G, \quad [H,K] := \langle [h,k] \mid h \in H, k \in K \rangle$ — коммутант.

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

Statement. $\varphi: G \to A$ — гомоморфизм. A — абелева $\Longrightarrow [G, G] \subseteq \operatorname{Ker} \varphi$.

Доказательство.

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

Тогда

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

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

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

2.5. ЛЕКЦИЯ 19

Lemma. $[U_n^{(k)}, U_n^{(m)}] = U_n^{(m+k)}, (ecnu \ l \geqslant n, mo \ U_n^l := e).$

Доказательство.

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

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

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

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

$$[xy,z] = xyzy^{-1}x^{-1}z^{-1} = x(yzy^{-1}z^{-1}zx^{-1}z^{-1} = x[y,z]x^{-1}xzx^{-1}z^{-1} = [y,z]^{x^{-1}} \cdot [x,z]$$

Заметим, что

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

Тогда

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

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.

2.5 Лекция 19

2.5.1 Поговорим о коммутаторах

Lemma.

$$H = \langle X \rangle \leqslant G = \langle y \rangle.$$

Тогда

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

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

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

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

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

 $x_i \in X \Rightarrow x_i \in H$ 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 такде можно написать [g,h], так так 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].

ГЛАВА 2. НАЧАЛА ТЕОРИИ ГРУПП

2.5. ЛЕКЦИЯ 19 32

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

$$h \in H, k \in K, x \in H$$
 (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

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

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

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

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

Второй случай $j=h \Rightarrow i \neq j$: $a=t_i|_l(\alpha\beta), l-i \geqslant k+1$. Тогда $a \in U_n^{(k+1)} \leqslant U_n^{(k)}$.

Третий случай $j \neq h, i = l$: $a = [t_h \ _j(\beta), t_i \ _j(\alpha)]^{-1} = t_h \ _j(\beta\alpha)^{-1} = t_h \ _j(-\beta\alpha).$ $j - h \geqslant k + 1 \Rightarrow t_h \ _j(-\beta\alpha) \in U_n^{(k+1)}.$

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

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

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

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

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

При k=1 утверждение очевидно, доказыать нечего.

Переход: $k-1 \rightarrow k$

По предположению индукции

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

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

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

Получаем

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

2.6. ЛЕКЦИЯ 20 33

Введем обозначения: w — матрица перестановки.

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

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

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

 $B_nwB_n=U_nD_nwB_n$, где $U_w=\langle t_{ij}(\alpha)\mid \alpha\in F, j>i,\ t_{ij}(\alpha)^w
angle\in U_n^-$ - нижне треугольные.

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

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

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

Доказательство.
$$B_nwB_n=U_nwB_n=wU_ww^{-1}\overline{U}_wwB_n=w\underbrace{U_w^w}_{\subseteq U_n^-}\underbrace{\overline{U}_w^wB_n}_{\subseteq U_n}\subseteq wU_n^-B_n=wB_n^-B_n$$

2.6 Лекция 20

2.6.1 Симметрическая группа

Def 43 (Перестановка). $\sigma \in S_n \Longleftrightarrow \sigma : \{1, \dots n\} \xrightarrow{\sim} \{1, \dots n\}$ 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 44. $(j_1...j_n)$ и $(k_1....k_m)$ независимы, если $j_h \neq j_l \quad \forall h, l.$

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

Def 45. 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 повторятся.

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

2.7. ЛЕКЦИЯ 21 34

Lemma.

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

Следовательно, сопряжение не меняет циклический тип.

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

Def 46. 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 17. Класс сопряженных элементов в S_n состоит из всех перестановок фиксированного циклического типа.

Доказательство. Следует из леммы 2.6.1

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

(13)(24)

(14)(32)

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

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

Порядок перестановки равен НОКу порядков независимых циклов.

2.7 Лекция 21

2.7.1 Продолжаем возиться с перестановками. Четность.

Def 47 (Инверсия). $\sigma \in S_n$. Инверсия в σ — пара $(i, j) : i < j \land \sigma(i) > \sigma(j)$.

Ех. Четыре инверсии:

$$\left(\begin{array}{rrrr} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 3 & 4 & 5 & 1 \end{array}\right).$$

2.7. ЛЕКЦИЯ 21 35

Def 48 (Четность перестановки).

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

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

Def 49. 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.

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

Доказательство. 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.

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

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

$$\varepsilon(\sigma) \equiv k \mod 2.$$

Theorem 18. $\varepsilon: S_n \to \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$ — гомоморфизм группы.

Доказательство.

$$\sigma = \tau_1 \cdot \dots \tau_k$$

$$\rho = \tau_{k+1} \cdot \dots \tau_n \qquad \forall i : \tau_i = (j \ j+1).$$

$$\sigma \cdot \rho = \tau_1 \cdot \dots \tau_n$$

Проверим требуемые свойства:

 $\varepsilon \equiv k \mod 2, \quad \varepsilon(\rho) \equiv n - k \mod 2$

 $\varepsilon(\sigma\rho) \equiv m \mod 2 \equiv \varepsilon(\sigma) + \varepsilon(\rho) \mod 2$

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

$$\varepsilon((i_1,\ldots i_k)) = \varepsilon((1,\ldots k)) \equiv k-1 \mod 2$$

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 $\gcd(x,n) = 1$.

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

$$x^{\varphi(n)} \equiv 1 \mod n$$
.

2.7. ЛЕКЦИЯ 21 36

Statement. A — абелева группа.

$$a, b \in A$$
, ord $(a) = m$, ord $(b) = n$, $h = \text{lcm } (m, n)$
 $(ab)^k = a^k b^k = (a^m)^x (b^n)^y = 1$.

 $Tor \partial a \text{ ord } (ab) \mid k.$

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

Доказательство.

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

Тогда

$$\begin{array}{c} \operatorname{ord}\;(a)\mid l\\ \operatorname{ord}\;(b)\mid l \end{array} \right\} \Rightarrow \operatorname{lcm}\;(\operatorname{ord}\;(s),\operatorname{ord}\;(b))\mid l.$$

Corollary.

$$a \in A, b \in B, A, B \leqslant A \times B.$$

Тогда ord (ab) = lcm (ord (a), ord (b))

Corollary.

$$lcm (ord (a), ord (b)) = 1.$$

Тогда ord (ab) = lcm (ord (a), ord (b))

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

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

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

Corollary. Порядок перестановки равен наибольшему общему делителю полядков независимых циклв, в произведение которых она раскладывается.

Def 50 (Экспонента (показатель)). $\exp(A)$ — наименьшее натуральное число, такое что $a^n = 1 \quad \forall a \in A$.

Lemma. $\exp(A) = \lim_{a \in A} (\operatorname{ord} (a))$

Theorem 19. A-a белева группа. $\exp(A) < \infty$. Тогда $\exists a \in A : \mathrm{ord}\ (a) = \exp(A)$

Доказательство. Разложим экспоненту на простые множители:

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

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

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

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

2.8. ЛЕКЦИЯ 22 37

2.8 Лекция 22

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

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

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

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

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

Theorem 20. $p \in \mathbb{P}$

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

Доказательство. 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. $H - no\partial zpynna$.

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

Если

$$(1+px)(1+py) \equiv 1 \mod p^k.$$

$$a + apx + py + p^2xy \equiv 1 \mod p^k.$$

Следовательно, a = 1 + pz. Обратный элемент:

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

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

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

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

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

Осталось доказать, что

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

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 $1 \le n < k - 1$.

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

ГЛАВА 2. НАЧАЛА ТЕОРИИ ГРУПП

2.8. ЛЕКЦИЯ 22 38

так как

$$(1+p)^{p^{k-2}}=1+p^{n+1}$$
 е 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

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

Поэтому для p = 2 эти рассуждения не работыют.

Теперь разберем случай p = 2.

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

1. Любой элемент имеет порядок не более 2^{k-1} , то есть $(1+2x)^{2^{k-2}} \equiv 1 \mod 2^k$. Индукция по k. База k=3.

$$(1+2x)^2 = 1 + 4x + 4x^2 = 1 + 4x(x+1) \equiv 1 \mod 2^3$$

так как либо x, либо x + 1 четное.

Переход. По индукционному преднодожению

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

Дальше

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

Доказано.

ord $_{G}5=2^{k-2}$, то есть

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

Индукция по k. База k = 3.

$$5 \not\equiv 1 \mod 8$$
.

Переход: по индукционному предположению

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

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

Remark. n > 1, так как $5 \equiv 1 \mod 2^2$

Тогда

$$5^{2^{k-3}} = (1+2^n \cdot z)^2 = 1+2 \cdot 2^n \cdot z + 2^{2n} \cdot z^2 = 1+2^{n+1}(z+z^2 \cdot 2^{n-1}) \not\equiv 1 \mod 2^{n+2}$$

Глава 3

Коммутативные кольца

3.1 Лекция 23

3.1.1 Теорема о гомоморфизме для колец

Note. Воспоминания R, R' — кольца с 1 (не обязательно коммутативные). $\varphi: R \to R'$ — гомоморфизм, если

$$\varphi(r+s) = \varphi(r) + \varphi(s)$$

$$\varphi(r \cdot s) = \varphi(r) \cdot \varphi(s)$$

$$\varphi(1) = 1$$

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

Кег $\varphi = \{r \mid \varphi(r) = 0\}$ — аддитивная подгруппа в R.

Def 51. I — аддитивная подгруппа в R. I называется двусторонним (правым, левым) идеалом в R тогда и только тогда, когда

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

Lemma. Ker $\varphi - \partial \textit{вусторонний идеал.}$

Def 52. I — двусторонний идеал, R — кольцо. Аддитивная факторгруппа R/I является кольцом относительно операции (r+I)(s+I) = rs + I

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

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

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

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

3.1. ЛЕКЦИЯ 23 40

Theorem 21. Универсальное свойство I-uдеал в R. $\varphi R \to R', \quad I \subseteq \mathrm{Ker} \ \varphi \ \exists ! \psi : R/I \to R' :$

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

— коммутативна. Кег $\varphi = I \Rightarrow \psi$ — инъективна. φ — сюрьективна \Rightarrow ϕ — сюрьективна.

Note. Далее считаем кольца коммутативными.

 ${f Def 53.}\ X\subseteq R$ — 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.

 $\mathbf{Ex.}\ \mathbf{B}\ \mathbb{Z}$ любой идеал главный.

 $I \subseteq \mathbb{Z}$,

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

Рассмотрим $x \in I$.

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

 $y = x - rs \in I.$

Так как r — наименьший, то y = 0.

Ex.

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

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

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

3.1.2 Комплексные числа

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

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

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

 $\mathbb{R} \hookrightarrow \mathbb{R}[x] \to \mathbb{C}$ — 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

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

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

ГЛАВА 3. КОММУТАТИВНЫЕ КОЛЬЦА

3.2. ЛЕКЦИЯ 24 41

$$\overline{a+bi} = a-bi$$
$$\forall w, z \in \mathbb{C}:$$

 $\overline{\circ}: \mathbb{C} \to \mathbb{C}$ — автоморфизм.

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

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

3.2 Лекция 24

3.2.1 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 $z\cdot\overline{z},z+\overline{z}\in\mathbb{R}$.

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

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

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

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

 $\varphi(a\alpha^n) = a\varphi(\alpha)^n, a \in \mathbb{R}$. 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.

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

$$Argz := \alpha \in \mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z}.$$

Можно выразить через аргумент:

$$\begin{array}{l} a = |z| \cdot \cos \alpha \\ b = |z| \cdot \sin \alpha \\ z = |z| \cdot (\cos \alpha + i \sin \alpha) - \text{тригонометрическая формула} \end{array} \\ Argz = \left\{ \begin{array}{ll} \arctan \frac{b}{a} + 2\pi \mathbb{Z}, & a > 0 \\ \pi + \operatorname{arcctg} \frac{b}{a} + 2\pi \mathbb{Z}, & a < 0 \\ \frac{\pi}{2} \cdot \operatorname{sign}(b), & a = 0 \end{array} \right. .$$

Statement.

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

Statement. $\varepsilon: \mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z} \to \mathbb{C}^*, \quad \varepsilon(\alpha) = \cos\alpha + i\sin\alpha) - \mathfrak{I}$ гомоморфизм.

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

Так же:

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

ГЛАВА 3. КОММУТАТИВНЫЕ КОЛЬЦА

3.2. ЛЕКЦИЯ 24 42

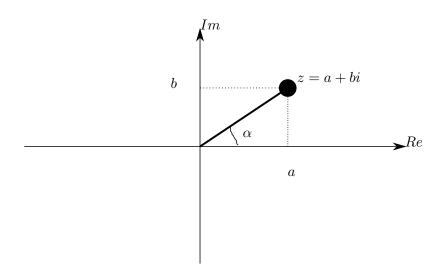


Рис. 3.1: Комплексное число на плоскости

Несколько слов о комплекснопеременных функциях

Def 54. 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 $\lambda + \mu i \to \begin{pmatrix} \lambda & -\mu \\ \mu & \lambda \end{pmatrix}$

Statement. Напишем степенные ряды для тригонометрических функций:

$$e^{t} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{t^{n}}{n!}$$

$$\cos t = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{t^{2k}}{(2k)!} \cdot (-1)^{k} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\alpha^{2k}}{(2k)!}$$

$$\sin t = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{t^{2k+1}}{(2k+1)!} \cdot (-1)^{k} = i \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\alpha^{2k+1}}{(2k+1)!}$$

$$e^{i\alpha} = \sum_{n=2k} \frac{(i\alpha)^{2k}}{(2k)!} + \sum_{n=2k+1} \frac{(i\alpha)^{2k+1}}{(2k+1)!}.$$

$$e^{i\alpha} := \cos \alpha + i \sin \alpha.$$

$$\varepsilon(\alpha) = e^{i\alpha}$$

Note (Показательная форма комплексного числа).

$$z = |z| \cdot e^{i \cdot Argz}$$

ГЛАВА 3. КОММУТАТИВНЫЕ КОЛЬЦА

3.3. ЛЕКЦИЯ 25 43

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

 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:

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

To есть $\mathbb{R}^*_{>0} \times \mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z} \to \mathbb{C}^*$ — изоморфизм.

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

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

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

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

$$xn \equiv 0 \mod 2\pi i \mathbb{Z}$$

 $xn = 2\pi i n, k \in \mathbb{Z}$
 $x \equiv \frac{2\pi i k}{n} \mod 2\pi i \mathbb{Z}, k \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$

 $z^n = 1$, z = Lnz, далее

$$nx = 0 \mid 2\pi i \mathbb{Z}.$$
$$z = e^x = e^{\frac{2\pi i k}{n}}.$$

3.3 Лекция 25

$$z^n \Longleftrightarrow z = e^{rac{2\pi i k}{n}}, k \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}.$$
 $\Theta_n(Z) = z^k$ — гомоморфизм $\mathbb{C} \to \mathbb{C}^*.$
 $\mu_n = \mathrm{Ker} \ \Theta_n = \{e^{rac{2\pi i k}{n}} \mid k \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}\}.$

Эти числа делят окружность на n равных частей.

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

Def 55. Образующие элементы μ_n называются превообразными корнями из 1.

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

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

A все решения можно записать:

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

Theorem 22 (Основная теорема алгебры). $p \in \mathbb{C}[x], \deg p \geqslant 1$ Тогда $\exists \alpha \in \mathbb{C} : p(\alpha) = 0.$

Theorem 23 (Лиувилль). Любая ограниченная дифференцируемая функция $\mathbb{C} \to \mathbb{C}$ — константа.

3.3. ЛЕКЦИЯ 25 44

3.3.1 Кольца главных идеалов

Евклидовы кольца

Def 56. Область целостности — коммутативное кольцо с единицей без делителей нуля.

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

Def 57. $f: R \to \mathbb{N}_0 \cup \{-\infty\}$ Обладает свойствами:

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

Тогда R — евклидова кольцо с евклидовой нормой f.

Theorem 24. Любой идеал евклидова кольца главный.

Доказательство. Пусть $I \triangleleft R$.

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

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

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

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

Note. На практике ищется с помощью алгоритма Евклида.

Statement. $b = ac + r_1$

$$a = r_1c_1 + r_2$$

 $r_1 = r_2c_2 + r_3$
:
 $f(r_{i+1}) < f(r_i)$
:
 $f(r_n) \le f(d) \quad \forall d \in I \ aR + bR = r_nR$

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

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

 $Tor \partial a \ d := \gcd(a_i).$

Exs.
$$egin{array}{c|c} \ Kольцо & Hopma \ \hline \mathbb{Z} & & |\cdot| \ F[x], \ F-\text{поле} & \deg \ \hline \Gamma ауссовы целые числа: $\mathbb{Z}[i]=\{a+bi \mid a,b\in\mathbb{Z}\} \ |\cdot| \ \end{array}$$$

 $\mathbf{E}\mathbf{x}$ (не евклидово число). $\mathbb{Z}[\sqrt{19}]$ — не евклидово кольцо главных идеалов.

3.4. ЛЕКЦИЯ 26 45

3.3.2 Китайская теорема об остатках

Theorem 25. KTO das years $x \equiv x_1 \mod n_1$ $x \equiv x \mod n_2$:

 $x\equiv x_m\mod n_m$ Существует единственное x по модулю произведения $n_1\dots n_m$, удовлетворяющее данным срав-

Theorem 26. KTO R — коммутативное кольцо c 1. $I_1, \ldots I_m$ — идеалы e R.

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

$$R/_{I_1} \oplus \ldots \oplus R/_{I_m} \cong R/_{I_1\ldots I_M}.$$

 $Remark. \ A, B$ — 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.

Доказательство. $I\cap J$ — идеал. $I+J=\{a+b\mid a\in I,b\in J\}$ — идеал. $I\cdot J=\{\sum\limits_{i=1}^m a_ib_i\mid m\in \mathbb{N},a_i\in I,b_i\in J\}$

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

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

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

3.4 Лекция 26

I, J — идеалы в R

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

Lemma. I + J = R. $Tor \partial a$

$$R/_{IJ} \cong R/_{I} \oplus R/_{J}$$
.

Доказательство.

$$\varphi: R \to R/_I \oplus R/_J.$$

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

$$\mathrm{Ker}\ \varphi\ni r\Leftrightarrow \left\{\begin{array}{ll} r+I=I\\ r+J \end{array}\right. \Leftrightarrow r\in I\cap J$$

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

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

3.4. ЛЕКЦИЯ 26 46

$$r = br_1 + ar_2 \equiv r_1 \mod I.$$

 $r = br_1 + ar_2 \equiv r_2 \mod J.$

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

По теореме о гомоморфизме колец

$$R/_{IJ} \cong R/_{I} \oplus R/_{J}$$
.

Lemma. $J, I_1, \dots I_n - u \partial e$ алы в R.

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

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

$$R = J + I \cdot R = J + I(J + I_n) =$$

$$= J + IJ + II_n = J + II_n$$

Theorem 27 (Китайская теорема об остатках). $I_1, \dots I_n$ — попарно взаимно простые идеалы, то есть $\forall j \neq k : I_j + I_k = R$. Тогда

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

Note. Здесь дробью обозначается фактор кольцо.

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

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

Дальше по предположению индукции получаем то, что хотим.

Statement. $x \equiv x_k \mod I_k$, $k = 1, \dots n$ равносильно тому, что

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

Note. В целых числах:

$$x \equiv x_k \mod m_k, \quad k = 1, \dots n.$$

Чтобы найти c_k , нужно решить диофантово уравнение:

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

Statement (применение KTO). B F[t]:

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

равносильно

$$p \equiv y_k \mod (t - x_k).$$

$$p(t) \equiv \sum_{k=1}^n y_k \prod \frac{t - x_i}{x_k - x_i} \mod (t - x_i) \dots (t - x_n).$$

ГЛАВА 3. КОММУТАТИВНЫЕ КОЛЬЦА

3.4. ЛЕКЦИЯ 26 47

3.4.1 Простые и максимальные идеалы

Все кольца будут коммутативные с единицей.

Def 58. Простой идеал $P \neq R$ кольца R называется простым, если $ab \in P \Rightarrow a \in P \lor b \in P$

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

Ex. 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.

$$|\alpha|^2 = 4 = |\beta|^2 \cdot |\gamma|^2.$$

$$|a+b\sqrt{-3}|^2 = a^2 + 3b^2, \ a, b \in \mathbb{Z}.$$

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

Ex. F[x,y] = R

$$I = xR + yR.$$

— простой.

Def 59. 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 28. Любой собственный идеал содержится в каком-то максимальном.

Доказательство. $J \triangleleft R$.

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

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

$$a, b \in \bigcup_{I \in \mathcal{Y}} I \Longrightarrow \exists I_1, I2 \in \mathcal{Y} : a \in I_1, b \in I_2 \land (I_1 \subseteq I_2 \lor I_2 \subseteq I_1),$$

так как \mathcal{Y} — линейно упорядочено.

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

$$a \in \bigcup I \Longrightarrow ra \in \bigcup I, r \in R.$$

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

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

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

3.5. ЛЕКЦИЯ 27 48

3.5 Лекция 27

3.5.1 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.

Доказательство. $ab \in P \Leftrightarrow a \in P \lor b \in P$.

Пусть $\bar{\cdot}: R \to R/P$.

Тогда предыдущее утверждение равносильно

$$\overline{a}\overline{b} \Leftrightarrow \overline{a} = 0 \lor \overline{b} = 0.$$

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

$$\overline{\cdot}: R \to R/P.$$

Докажем, что

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

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

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

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

$$\overline{\alpha} \in R/M \land \alpha \neq 0 \Leftarrow \overline{\alpha}R/M = R/M \Leftrightarrow \overline{\alpha}$$
 — обратим.

Corollary. Любой максимальный идеал является простым.

Theorem 29. B R любой ненулевой простой идеал является максимальным.

Доказательство. Обозначим простой идеал pR и предположим, что он содержится в каком-то идеале $mR \neq R$. Тогда $p=mr \Longrightarrow m \in pR \lor r \in pR$. В первом случае mR=pR, а втором r=pa, то есть $p=map \Longrightarrow 1=ma \Longrightarrow mR=R$. Противоречие.

3.5.2 Единственность разложения

R — кольцо с 1.

Def 60. $p \in R$ — простой, если pR — простой.

Def 61. $a, b \in R$ 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 $\varepsilon\in\mathbb{R}^*$

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

3.5. ЛЕКЦИЯ 27 49

Def 62. $a \in R$ 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.

Доказательство. pR — простой идеал, следовательно,

$$ab = p \Rightarrow \left[\begin{array}{c} a \in pR \\ b \in pR \end{array} \right] \Rightarrow \left[\begin{array}{c} aR \subset pR \\ bR \subset pR \end{array} \right].$$

Но pR ⊂ aR ∩ bR. Тогда

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

Получаем, что p — неприводим.

Теперь в обратную сторону.

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

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

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

$$bR \Longrightarrow bR \subset pR$$

Def 63. Для колец $\dim R$ — размерность Крулля кольца или максимальная длина цепочки строго вложенных простых идеалов.

Ex. dim $F[x_1, \dots x_n] = n$

3.5.3 Нётеровы кольца

 ${f Def 64.}\ R$ — нётерово тогда и только тогда, когда любое линейно упорядоченное множество идеалов содержит наибольший элемент.

ACC — ascending chain condition (условие обрыва возрастающих цепей)

Def 65. Артиново кольцо — аналогично, но заменить наибольший, на наименьший.

DCC — descending chain condition (условие обрыва убывающих цепей)

Lemma. $R - H\ddot{e}$ терово тогда и только тогда, когда любой идеал в R конечно порожден.

Доказательство. Пусть R — нётерово, $I \triangleleft R$. Возьмем $a_1 \in I$.

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

Получаем цепочку, которая на 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.

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

3.6. ЛЕКЦИЯ 28 50

(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 .

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

 I_j — наибольший из ${\cal A}$

Theorem 30. R — нётерово. Тогда любой элемент раскладывается в произведение неприводимых.

3.6 Лекция 28

Отступление

p — неприводим тогда и только тогда, когда pR — максимальный среди собственных главных идеалов. R — область целостности.

$$pR \subseteq aR \Longrightarrow p = ar \Longrightarrow \begin{bmatrix} a \in R^* \\ r \in R^* \end{bmatrix}$$

Тогда либо aR = R или aR = pR.

Если R не область целостности, из p=ar следует, что

$$\begin{bmatrix} aR = pR \\ rR = pR \end{bmatrix}$$

Тогда $r = px \land p = apx$, дальше p(ax - 1).

Теперь придумаем контрпример:

$$R = \mathbb{Z}[a, p, x] /_{(p(ax-1))}.$$

Хотим доказать, что p неприводим и $\overline{p}R \subsetneq \overline{a}R \subsetneq R$. Профакторизуем: \overline{p} — образ p в R,

$$R/_{(\overline{p}} \cong \mathbb{Z}[a, p, x]/_{(p, p(ax-1))}.$$

Это изоморфно

$$\mathbb{Z}[a, p, x] /_{(p)} \cong \mathbb{Z}[a, x].$$

Statement. $I, J \triangleleft R, \pi_I : R \rightarrow R/I$

$$R/(I+J) \cong (R/I)/_{\pi_I(J)} \cong (R/J)/_{\pi_J(I)}.$$

Тогда $\overline{p}R$ — простой идеал, следовательно, p — неприводим. В фактор кольце $R/(\overline{p}): \overline{p}R \to 0, \ \overline{a}R \to$ не 0 и не все кольцо

Ex.
$$\mathbb{Z}[i]/(7) \cong (\mathbb{Z}[x]/(x^2+1))/(7) \cong (\mathbb{Z}[x]/(7))/(x^2+1) \cong (\mathbb{Z}/7\mathbb{Z})[x]/(x^2+1).$$
 x^2+1 неприводим в $\mathbb{Z}/7\mathbb{Z}$ Значит, $\mathbb{Z}[i]/(7) \cong \mathbb{F}_{49}$.

Statement. Рассмотрим кольцо R, A - R-алгебра. Тогда

$$\forall a_1, \dots a_n \in A : \exists ! \varphi_{a_1 \dots a_n} : R[x_1, \dots x_n] \to A : \varphi_{a_1 \dots a_n}(x_i) = A.$$

Это гомоморфизм подстановки ("eval").

3.6. ЛЕКЦИЯ 28 51

3.6.1 Продолжение нёторвых колец

Theorem 31 (Теорема Гильберта о базисе). $R - n\ddot{e}$ терово (коммутативное кольцо с единицей). $Tor\partial a R[x] - н \ddot{e} meposo.$

Note. $b \mid a \Leftrightarrow aR \subseteq bR$

Theorem 32. R — неторова область целостности. Любой необратимый элемент раскладывается в произведение неприводимых.

Доказательство. $a \in R \setminus R^*$

- 1. Докажем, что существует такое p, что $p \mid a$ для неприводимого p. Если a неприводим, все отлично, иначе он предстваляется в виде $a=r_1a_1$. При этом $a_1R\neq aR$ и тогда $aR\subsetneq a_1R\subsetneq a_2R\subsetneq\ldots\subsetneq a_nR$. Эта цепочка точно оборвется, так как R — неторово. Причем $p = a_n$ — неприводим, иначе он не может быть последним. Значит $p \mid a$.
- 2. $p = p_1$ неприводим. $a = p_1 c_1$ Если $c_1 \in R^*$, то p_1c_1 — неприводим. Иначе $p_1c_1 == p_1p_{22} = \ldots = p_1p_2\ldots p_mc_m$. $c_m \mid c_{m-1} \dots \mid c_1$ и $c_1 R \subsetneq c_2 R \subsetneq \dots c_m R$

Так как p_i необратим, то $c_i R \neq c_{i+1} R$. Цепочка обрывается, так как R неторово.

3.6.2 Факториальное кольцо

Def 66. Кольцо называется факториальным, если любой необратимый элемент единственным образом раскладывается в произведение неприводимых с точностью до ассоциированности.

Lemma. Φ акториальное кольцо — область целостности.

 ${\it Доказательство}.$ Если $p_1\cdot\ldots\cdot p_m=0$, то $p_1^2\cdot p_2\cdot\ldots\cdot p_m=0$ — другое разложение. Единственность означает: $p_1 \cdot \dots \cdot p_m = q_1 \cdot \dots \cdot q_n$, где p_i, q_j — необратимые $\Longrightarrow m = n \land \exists \sigma \in S_m : p_i$ ассоциировано с $\sigma(i)$.

Theorem 33. В R любой элемент раскладывается в произведение неприводимых и любой неприводимый элемент является простым. Тогда $R - \phi$ акториально.

Note. Верно и обратное

Доказательство. Пусть $p_1 \cdot p_2 \dots \cdot p_m = q_1 \dots q_n$. Индукция по $\max(n, m)$. База m = n = 1.

Переход: $\max(n, m) > 1$

Пусть n > 1.

 $q_1 \cdot \dots q_n \in p_1 R \stackrel{p_1 R - \text{простое}}{\Longrightarrow} p_1 \mid q_i$ для некоторого*i*.

ГЛАВА 3. КОММУТАТИВНЫЕ КОЛЬЦА

3.7. ЛЕКЦИЯ 29 52

тогда $q_i \in p_i R \Longrightarrow q_i = p_i r_i$. Так как q_i неприводим, r_i — обратим, следовательно, q_i ассоциирует с p_1 .

$$q_1 \dots g_{i-1} r_1 q_{i+1} \dots q_n = p_1 \dots p_m$$
.

По предположению индукции p_i ассоциировано с сомножителями левой части (и m-1=n-1).

Corollary. Область главных идеалов является факториальным кольцом.

Theorem 34. $R - \phi$ акториальное кольцо. Тогда R[x] - mоже факториально.

3.7 Лекция 29

3.7.1 Локализация кольца

 $s \in R \xrightarrow{\varphi} A$, $\varphi(s)^e$ — обратный. Если $r \cdot s = 0$, то $\varphi(r) = 0$.

Def 67. $S \subseteq R$, S — мультипликативное подмножество, если:

- $1 \in S$
- $\bullet \ \forall s_1, \dots s_2 \in S : s_1 s_2 \in S$

Def 68. Локализация кольца R в мультипликативном подмножестве S — кольцо $S^{-1}R$ вместе с гоморфизмом $\lambda_S: R \to S^{-1}R$, такое что:

- $\lambda_S(s)$ обратимо в $S^{-1}R$ $\forall s \in S$
- $\forall \varphi:R \to A: \varphi(s)$ обратимо в $A \ \forall s \in S \ \exists !$ гомоморфизм $\psi:S^{-1R \to A}$ такое что: $\varphi=\psi \circ \lambda_S$

$$R \xrightarrow{\lambda_S} S^{-1}R$$

Построение:

 $R \times S$, введем отношение эквивалентности: $(r_1, s_1)(r_2, s_2) \Leftrightarrow \exists s \in S : sr_1s_2 = sr_2s_1$ Докажем, что это отношение эквивалентности.

- Рефлексивность: очевидно
- Симметричность: очевидно
- Транзитивность: $(r_1, s_1) \sim (r_2, s_2) \sim (r_3, s_3) \Longrightarrow \exists s, s' \in S : sr_1s_2 = sr_2s_1 \wedge s'r_2s_3 = s'r_3s_2$ Домножим на s, потом на s3 первое равенство, второе на s1.

$$s_3s'sr_1r_2 = s'sr_2s1s3 = s_1ss'r_2s_3 = ss'r_3s_2s_1.$$

$$(s'ss_2)r_1s_3 = (s'ss_2)r_3r_1.$$

Тогда $(r_1, s_1) \sim (r_3, s_3)$.

3.7. ЛЕКЦИЯ 29 53

 $S^{-1}R := R \times S /_{\sim}$ Класс пары (r,s) обозначим $\frac{r}{s}$.

$$\lambda_S: R \to S^{-1}R: \quad \lambda_S(r) = \frac{r}{1}.$$

Сложение и умножение:

 $\bullet \ \frac{r_1}{s_1} \cdot \frac{r_2}{s_2} = \frac{r_1 r_2}{s_1 s_2}$

Несложно доказать, что это определение не зависит от выбора представителей классов.

 $\bullet \ \frac{r_1}{s_1} + \frac{r_2}{s_2} = \frac{r_1 s_2 + r_2 s_1}{s_1 s_2}$

Известно: $\frac{r'_1}{s'_1} = \frac{r_1}{s_1} \Leftrightarrow r'_1 s_1 s = r_1 s'_1 s \quad (\exists s \in S)$. Также

$$\frac{r_1'}{s_1'} + \frac{r_2}{s_2} = \frac{r_1's_2 + r_1s_1'}{s_1's_2} \Longleftrightarrow \frac{r_1}{s_1} + \frac{r_2}{s_2} = \frac{r_1s_2 + r_2s_1}{s_1s_2}.$$

Тогда $(r_1s_2+r_2+s_1)s_1's_2=(r_1's_2+r_2s_1')s_1s_2s$. Сокращаем, получаем, что не зависит от выбора элемента класса.

$$\lambda_S(x_1) + \lambda_S(r_1) = \frac{r_1}{1} + \frac{s_2}{1} = \frac{r_1 + r_2}{1} = \lambda_S(r_1 + r_2)$$
 $\lambda_s(s) = \frac{s}{1}$ обратим: $\frac{s}{1}\frac{1}{s} = \frac{s}{s} = 1$ Таким образом, $S^{-1}R$ — кольцо.

$$\varphi: RroA, \ \exists \varphi(s)^{-1} \ \forall s \in S$$

$$\psi: S^{-1}R \to A$$

 $\varphi(\frac{r}{s)}):=\varphi(r)\varphi(s)^{-1}$ Если $\frac{r'}{s'}=\frac{r}{s}$, то есть $\exists s''\in S: s''r's=s''rs'.$

$$\varphi(s')\varphi(s)\varphi(r:) = \varphi(s'')\varphi(s')\varphi(r).$$

$$\varphi(s)\varphi(r')^{-1} = \varphi(r)\varphi(s)^{-1}.$$

$$\psi(\frac{r'}{s'}) = \psi(\frac{r}{s}).$$

Построенное $R \times S /_{\sim}$ вместе с λ_S удовлетворяет второму из определения локализации.

Note. ψ задается единственным образом.

Lemma. λ_S — интекция тогда и только тогда, когда в S нет делителей нуля.

Ех.
$$R$$
 — область целостности. $S = R \setminus \{0\}$

Тогда $S^{-1}R$ — поле частных.

Statement. Любая область целостности вкладывается в поле.

Ex. S — множество всех неделителей нуля.

 $S^{-1}R$ — полное кольно частных.

Ех. P — простой идеал. $S=R\setminus P$ — мультипликативное подмножество. $R_P:=(R\setminus P)^{-1}R$ — локализация в простом идеале.

Ex.
$$P = 2\mathbb{Z}, R = \mathbb{Z}$$

 $\mathbb{Z}_{(2)} := R_p = \{ \frac{m}{n} \mid n \in \mathbb{Z}, 2 \not | m \}$

3.8. ЛЕКЦИЯ 30 54

Def 69. Главная локализация —
$$R_S l = \langle s \rangle^{-1} R$$
 $\langle s \rangle := \{1, s, s^2 \ldots\}, \ s \in R$

Ех. Кольцо многочленов над кольцом R[x].

S — множество унитарных многочленов. $S^{-1}R[x]$

$$F[x_1,\ldots,x_n] = F[x_1,\ldots,x_{n-1}][x_n].$$

3.8 Лекция 30

3.8.1 НОК и НОД

Def 70. $R - O\Gamma H$, $a, b \in R$.

$$aR + bR = dR$$
.

 $d = \gcd(a, b)$ — наибольший общий делитель.

Theorem 35. $\forall a, b \in R \ \exists x, y \in R : \ ax + by = \gcd(a, b)$

Def 71. $R - O\Gamma H$, $a, b \in R$.

$$aR \cap bR = cR$$
.

x = lcm (a, b) — наименьшее общее кратное.

Practice. lcm $(a,b) = \frac{a \cdot b}{\gcd(a,b)}$

Statement. F — none частных R. $a,b,b_i \in R$. Разложим $\frac{a}{b} = \frac{a}{b_1b_2}$, г $\partial e \gcd(b_1,b_2)$. Тог ∂a

$$\exists x_1, x_2 \in R : a = b_1 x_1 a + b_2 x_2 a.$$

Из чего следует, что $\frac{a}{b} = \frac{ax_1}{b_2} + \frac{ax_2}{b_1}$.

Statement.

$$b=p_1^{k_1}\cdot\ldots\cdot p_m^{k_m}$$
 p_i — неприводимы.

 $p_i^{k_i}$ взаимно просто с $\prod_{j \neq i} p_j^{k_j}$.

Statement. $R - O\Gamma H$, F - none частных.

$$\forall a \in R \ \exists a_i \in R : \frac{a}{b} = \sum_{i=1}^m \frac{a_i}{p_i^{k_i}}, \quad b = \prod p_i^{k_i}.$$

Def 72. R — евклидово кольцо с евклидовой нормой f. $\frac{c}{p^k}$ называется простейшей дробью, если p — простой в $R, k \in \mathbb{N}, c \in R, f(c) < f(p)$.

3.8. ЛЕКЦИЯ 30 55

Theorem 36. Любой элемент поля частных F евклидова кольца R раскладывается в сумму элемента из R и простейших дробей.

Доказательство. p — неприводим, $k \in \mathbb{N}, a \in R$. Разложим $\frac{a}{p^k}$ в сумму простейших дробей и элемента кольца R.

Индукция по k.

База k = 1:

$$a = pb + x \Longrightarrow \frac{a}{p} = b + \frac{c}{p}.$$

Переход $k-1 \rightarrow k$:

$$\frac{a}{p^k} = \frac{b}{p^{k-1}} + \frac{c}{p^k}.$$

По предположению индукции $\frac{b}{p^{k-1}}$ раскладывается, а $\frac{c}{p^k}$ — простейшая.

3.8.2 Кольца многочленов

R — коммутативное кольцо с единицей.

Def 73. Многочлен от t над R — кортеж $(\alpha_0, \dots \alpha_n)$, записанный в виде $\alpha_0 + \alpha_1 t + \dots + \alpha_n t^n$

Def 74. Сумма, произведение и степень $(+,\cdot,\deg)$ многочленов определены стандартным образом.

Def 75.

$$\alpha_0 + \ldots + \alpha_n t^n$$
.

 α_n — старший коэффициент, α_0 — свободный член.

R[t] — множество всех многочленов от переменной t в поле R.

 $Note.\ R[t]$ — коммутативное кольцо с единицей. $R\hookrightarrow R[t]\to R,\quad \alpha_0+\ldots+\alpha_n t^n\mapsto \alpha_0$

R - алгебра.

Def 76. A- алгебра над R, если A — кольцо и R — модуль и $r(a_1a_2) = (ra_1)a_2$.

По другому: $\varphi: R \to A$ $\varphi(r) = r \cdot 1_A$

Обратно: Если задана $\varphi: R \to A$ (гомоморфизм колец с единицей)

 $ra := \varphi(r) \cdot a$

задает на A структуру R- модуля.

Note. В определении A не обязательно является коммутативным.

3.8. ЛЕКЦИЯ 30 56

Def 77. A, B алгебры над R.

$$\Theta:A\to B$$

— гомоморфизм R -алгебр, если

- 1. $\Theta(a_1a_2) = \Theta(a_1)\Theta(a_2)$
- 2. $\Theta(a_1 + a_2) = \Theta(a_1) + \Theta(a_2)$
- 3. $\Theta(1) = 1$ (если все с 1)
- 4. $\Theta(ra) = r\Theta(a)$

Def 78. A - R-алгебра, $a \in A, p \in R[t], p(t) = \alpha_0 \cdot 1 + \ldots + \alpha_n \cdot t^n$.

$$\varepsilon_a(p) = p(a) := \alpha_0 + \ldots + \alpha_n a^n.$$

 $\varepsilon_a:R[t] o A$ — гомоморфизм подстановки.

Statement (Универсальное свойство кольца многочленов). $\forall a \in A \exists !$ гомоморфизм R-алгебры $\varepsilon : R[t] \to A : t \mapsto a$.

Доказательство. $\forall r \in R : \varepsilon(r) = \varepsilon(r \cdot 1) = r \cdot \varepsilon(1) = r \cdot 1$

$$\varepsilon(\alpha_0 + \ldots + \alpha_n t^n) = \varepsilon(\alpha_0) + \ldots + \alpha_n \varepsilon(t^n) = \alpha_0 \cdot 1 + \ldots + \alpha_n \cdot a^n.$$

3.8.3 Пара слов о многочленах от нескольких переменных

$$R[t_1, \dots t_n] := R[t_1, \dots, t_{n-1}][t_n].$$

$$R[t_1, \dots t_n] = \{ \sum_{i_1, \dots, i_n = 0}^m \alpha_{i_1, \dots, i_n} t_1^{i_1} \cdot \dots \cdot t_n^{i_n} \mid m \in \mathbb{N}_0, \alpha_{i_1}, \dots \alpha_{i_n} \in \mathbb{R} \}.$$

Statement. $\forall a_1, \dots a_n \in A \exists \exists!$ гомоморфизм R — алгебры :

$$R[t_1, \dots t_n] \to A : \forall i \ t_i \mapsto a_i.$$

3.8.4 Вернемся к многочленам от одной переменой

F — поле. F[t] — евклидово с евклидовой нормой deg.

Theorem 37 (Besy). Остаток от деления $p \in F[t]$ на $t - \alpha$ равен $p(\alpha)$.

Corollary. *p* делится на $t - \alpha$ тогда и только тогда, когда $p[\alpha] = 0$.

Corollary. Многочлен степени n имеет на более n корней.

3.9. ЛЕКЦИЯ 31 57

Theorem 38. F — none, $G \leq F^*$. $|G| < \infty$. Тогда G — циклическая.

Доказательство. $\exp G = k \Longrightarrow \forall g \in G : g^k = 1$, то есть все элементы G скорни многочлена $t^k - 1 \Longrightarrow |G| \leqslant k$. А он имеет на больше k корней. k делит $|G| \Longrightarrow \exp G - |G|$. Следовательно, G — циклическая. \square

3.9 Лекция 31

Theorem 39 (Кармайкла). *Если* 8 1/8,

$$\exp(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^* = \operatorname{lcm}_{i}(p_i^{k_i} - p_i^{k_i-1}),$$

 $ec \lambda u 8 \mid n$,

lcm
$$_{i,p_i\neq 2}(2^{k-2}, p_i^{k_i} - p_i^{k_i-1}).$$

Def 79. $n: \forall a \in (\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*$ Псевдопростое число Ферма — такое число a, что $a^{n+1} \equiv 1 \mod n$.

Practice. Для любых $p, q \in \mathbb{P}$

- 1. $p \cdot q$ не псевдопростое
- 2. p^{k} тоже не псевдопростое
- 3. Найти самое маленькое псевдопростое число
- 4. Может ли $p^k q^l$ быть псевдопростым?

3.9.1 Кратность корня и формальная производная

Def 80. α — корень $p \in F[t], F$ — поле.

$$p = (t - \alpha)p_1 = \dots = (t - \alpha)^k g, \quad g(\alpha) \neq 0.$$

k — кратность корня α в p.

Note. Если кратность корня равна нулю, это не корень.

Theorem 40. $F = \mathbb{R}, p(\alpha) = 0$. Кратность α в p' На один меньшее кратности α в p.

Доказательство. Взяли $(t-\alpha)^k g)' = k((t-\alpha)^{k-1}g + (t-\alpha)^k g' = (t-\alpha)^{k-1}(kg + (t-\alpha))$. Второй сомножитель в точке α не равен нулю, следовательно, кратность α уменьшилась на один.

Def 81. A-F-алгебра. $\delta:A\to A$ называется дифференцированием, если она F-линейна и

$$\partial(u \cdot v) = \partial u \cdot v = \partial v \cdot u \qquad u, v \in A.$$

3.9. ЛЕКЦИЯ 31 58

Def 82. F — -коммутативное кольцо с единицей. Определим формальную производную на F[t]:

$$\begin{aligned} &(\alpha)' = 0 \quad \forall a \in F \\ &(t^n)' = nt^{n-1} \\ &\left(\sum_{k=1}^n \alpha_k t^k\right)' = \sum_{k=1}^n \alpha_k \cdot kt^{k-1} \end{aligned}.$$

Property.

- 1. $(\alpha v)' = \alpha v'$
- 2. (uv)' = u'v + v'u
- 3. $(f(g(t)))' = f'(g(t)) \cdot g'(t)$

Пусть $\alpha_1, \dots \alpha_n \in \mathbb{R}$, R — кольцо. P(R) — некоторое утверждение про кольцо R Предположим, что P наследуется подкольцами и факторкольцами, то есть

$$\forall \tilde{R} \subseteq R, I \triangleleft : P(R) \Longrightarrow \left[\begin{array}{c} P(\tilde{R}) \\ P(R/I) \end{array} \right].$$

P формулируется:

$$\forall \alpha_1, \dots \alpha_n \in \mathbb{R} \tag{3.1}$$

Тогда $P(\mathbb{R}) \Longrightarrow P(R) \quad \forall$ кольца R.

Lemma.

$$\forall n: \mathbb{Z}[t_1,\ldots,t_n] \rightarrow \mathbb{R}.$$

Theorem 41. ?? равносильно тому, что P(R) следует из любого конечнопорожденного подкольца $\tilde{R}:P(\tilde{R})$

Доказательство.
$$P(\mathbb{R}) \Longrightarrow (P(\mathbb{Z}[t_1, \dots t_n])) \Longrightarrow P($$
 для любого конечнопророжденного кольца) \tilde{R} порождено элементами $\alpha_1, \dots, \alpha_k$

Theorem 42. Если $k \neq 0$ в F, то при дифференцировании кратность падает на один.

Note. В общем случае: α — корень g кратности $k \geqslant 1 \Longrightarrow \alpha$ — корень g кратности k-1.

Ex. b $\mathbb{F}_p = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$:

$$t^p - 1 = (t - 1)^p$$
.

1 — корень кратности p.

$$(t^p - 1)' = 0$$
 — кратность ∞ .