

# Алгебра, II семестр

Весна 2015, лектор: Всемиров Максим Александрович

Авторы: Глеб Валин, Михаил Никонов, Ольга Черникова,  
Игорь Лабутин, Дима Розплогас, Даниил Лиференко,  
Саша Малышева, Егор Суворов, Дмитрий Лапшин, Саша Маркелов,  
Стас Беляев

Собрано: 6 сентября 2015 г. 04:52

---

## Оглавление

<b>1</b>	<b>Теория делимости в кольцах</b>	<b>3</b>
1.1	Делимость . . . . .	3
1.2	Ассоциированность . . . . .	4
1.3	Идеалы в кольце . . . . .	5
1.3.1	Операции над идеалами . . . . .	5
1.3.2	Идеалы, порождённые семейством . . . . .	6
1.4	Наибольший общий делитель . . . . .	8
1.5	Евклидовы кольца . . . . .	10
1.6	Неприводимый, составные и простые элементы . . . . .	12
1.7	Факториальные кольца . . . . .	13
1.8	Нётеровы кольца и условия обрыва возрастающих цепей идеалов . . . . .	15
1.9	Факториальность ОГИ . . . . .	17
1.10	Разложение на неприводимые множители в $C[x]$ и $R[x]$ . . . . .	18
1.11	Гомоморфизм колец и двусторонние идеалы . . . . .	20
1.12	Сравнение по модулю двустороннего идеала . . . . .	20
1.13	Факторкольцо . . . . .	21
1.14	Максимальные идеалы . . . . .	24
1.15	Расширение полей и присоединение корней . . . . .	26
1.16	Поле частных областей целостности . . . . .	27
1.17	Поле рац-ых функций. Разложение на простые дроби . . . . .	28
<b>2</b>	<b>Линейная алгебра</b>	<b>31</b>
2.1	Системы линейных уравнений . . . . .	31
2.2	Векторные пространства . . . . .	33
2.3	Подпространства, линейные комбинации . . . . .	35
2.4	Линейная зависимость и линейная независимость . . . . .	36
2.5	Базис векторного пространства . . . . .	37
2.6	Коор-ты вектора. Матрица перехода. Замена коор-т . . . . .	40
2.7	Сумма и пересечение подпространств . . . . .	42
2.8	Линейные отображения . . . . .	44
2.8.1	Матрица композиции линейных отображений . . . . .	48
2.8.2	Преобразование матрицы линейного отображения при замене базисов . . . . .	48
2.9	Ранг матрицы . . . . .	50
2.10	Ранг произведения матриц . . . . .	52
2.11	Ещё раз об элем-ых преобр-ях и элем-ых матрицах . . . . .	52

2.11.1 Системы линейных уравнений над евклидовыми кольцами . . . . .	54
2.12 Прямая сумма векторных подпространств . . . . .	55
2.13 Двойственное пространство . . . . .	55
2.13.1 Второе двойственное пространство . . . . .	57
2.14 Линейные операторы, собственные числа, собственные векторы и характеристический многочлен . . . . .	59
2.15 Формулировка теоремы о каноническом виде матрицы линейного оператора . . . . .	61
2.16 Применение жордановой формы . . . . .	62
2.17 Инвариантные подпространства . . . . .	64
2.18 Теорема Гамильтона—Кэли . . . . .	65
2.19 Разложение в прямую сумму корневых . . . . .	67
2.20 Жорданова форма оператора с единственным собственным числом . . . . .	68
2.21 Диагонализуемый оператор . . . . .	71
<b>3 Пространства со скалярным произведением</b>	<b>73</b>
3.1 Билинейные и полуторалинейные формы . . . . .	73
3.2 Матрица Грама . . . . .	76
3.3 Процесс ортогонализации . . . . .	79

# Глава 1

## Теория делимости в кольцах

### 1.1. Делимость

$R$  — кольцо.

**Def 1.1.1.**  $a$  делит  $b$  слева, если

$$\exists c \in R: b = ac$$

$a$  — левый делитель  $b$ .

**Def 1.1.2.**  $a$  делит  $b$  справа, если

$$\exists d \in R: b = da$$

$a$  — правый делитель  $b$ .

Если  $R$  коммутативно, то говорят просто о делителе:

$$a \mid b \Leftrightarrow b : a$$

Если  $R$  не коммутативно:  $a \mid_R b$  —  $a$  делит  $b$  слева,  $a \mid_R b$  —  $a$  делит  $b$  справа.

**Свойства:**

1.  $a \mid b \wedge b \mid c \Rightarrow a \mid c$

2.  $a \mid_R b \wedge b \mid_R c \Rightarrow a \mid_R c$

3.  $a \mid_R b \wedge b \mid_R c \Rightarrow a \mid_R c$



$$b = da$$

$$c = fb = (fd)a$$

Для делимости слева аналогично, для двусторонней — показать обе выкладки

4. Если  $R$  — кольцо с единицей, то  $a \mid a$ ,  $a \mid_R a$ ,  $a \mid_R a$ .



$$a = a \cdot 1 = 1 \cdot a$$

**Def 1.1.3.**

$$ab = 0, a \neq 0, b \neq 0$$

$a$  — левый нетривиальный делитель нуля,  $b$  — правый нетривиальный делитель нуля.

**Def 1.1.4.** Коммутативное кольцо с единицей — область целостности, если в нём нет делителей нуля.

$$\forall a, b \in R: ab = 0 \Rightarrow a = 0 \vee b = 0$$

**Def 1.1.5.**  $R$  — кольцо с единицей.  $R^*$  — мультипликативная группа кольца  $R$

$$R^* = \{a \in R \mid \exists b \in R: ab = ba = 1\}$$

## 1.2. Ассоциированность

**Def 1.2.1.**  $R$  — кольцо с единицей. Введём  $\sim$  — отношение ассоциированности:

$$a \sim b \Leftrightarrow \exists c \in R^*: a = bc$$

$R^*$  — группа, док-во было в 1 семестре.

*Замечание 1.2.1.* Ассоциированность — отношение эквивалентности.

► 1.

$$a \sim a \Leftarrow a = a \cdot 1 \Leftarrow 1 \in R^*$$

2.

$$a \sim b \Rightarrow b \sim a$$

$$a = bc, c \in R^*$$

$$\exists d: cd = 1$$

$$ad = bcd = b \Rightarrow b \sim a$$

3.

$$a \sim b, b \sim c \Rightarrow a \sim c$$

$$\exists u \in R^*: a = bu$$

$$\exists v \in R^*: b = cv$$

$$a = c(uv) \Rightarrow a \sim c, uv \in R^* \text{ (так как } R \text{ — группа)}$$

### Свойства:

1. Если  $a \sim b$ , то  $a \mid b \wedge b \mid a$ .

2. Если  $R$  — область целостности и  $a \mid b$  и  $b \mid a$ , то  $a \sim b$ .

► 1.

$$a = bc, c \in R^* \Rightarrow b \mid a$$

$$a \sim b \Rightarrow b \sim a \Rightarrow a \mid b$$

2.

$$a \mid b \Rightarrow \exists u: b = au$$

$$b \mid a \Rightarrow \exists v: a = bv$$

•

$$a = 0 \Rightarrow b = 0, 0 = 0 \cdot 1 \Rightarrow a \sim b$$

•

$$a \neq 0, a = auv$$

$$a(1 - uv) = 0 \xrightarrow{\text{R — область целостности}} 1 - uv = 0$$

$$\Rightarrow u \in R^*, v \in R^* \Rightarrow a \sim b$$

### 1.3. Идеалы в кольце

$R$  — произвольное кольцо

**Def 1.3.1.**  $\emptyset \neq I \subseteq R$  — левый идеал в  $R$ , если:

1.  $\forall a, b \in I: a \pm b \in I$
2.  $\forall a \in I, \forall r \in R: ra \in I$

*Замечание 1.3.1.*  $I + I \subseteq I, RI \subseteq I, I$  — подкольцо  $I \cdot I \subseteq I$

**Def 1.3.2.**  $I$  — правый идеал, если:

1.  $\forall a, b \in I: a \pm b \in I$
2.  $\forall a \in I, \forall r \in R: ar \in I, (IR \subseteq I)$

**Def 1.3.3.** Двусторонний идеал, если  $I$  — левый ( $IR \subseteq I$ ) и правый ( $RI \subseteq I$ )

*Замечание 1.3.2.* в первом условии достаточно требовать:  $\forall a, b \in I: a - b \in I$

- 
1.  $\exists a \in I \Rightarrow 0 = a - a \in I, 0 \in I$
  2.  $a + I \Rightarrow 0 - a \in I \Rightarrow -a \in I$
  3.  $a, b, -b \in I. a + b = a - (-b) \in I$

*Замечание 1.3.3.*  $R$  — кольцо.  $I = \{0\}, I = R$  — двусторонние идеалы.

*Пример 1.3.1.* Рассмотрим кольцо  $\mathbb{Z}$ .

$$I = m\mathbb{Z} = \{a \mid m \text{ делит } a\}$$

$R = M(n, K)$ , где  $M$  — кольцо матриц размера  $n$  над полем  $K$ .

$$S \subseteq \{1, \dots, n\}$$

${}_S I$  — множество матриц, у которых:  $\forall j \in S, j$ -ый столбец заполнен нулями

$I_S$  — множество матриц, у которых:  $\forall j \in S, j$ -ая строка заполнена нулями

${}_S I$  — левые идеалы не являются правыми

$I_S$  — правые идеалы не являются левыми

*Замечание 1.3.4.* Далее «идеал» — двусторонний идеал.

#### 1.3.1. Операции над идеалами

1.  $I_\alpha (\alpha \in A)$  — идеал в кольце  $R$  (левый, правый, двусторонний).  $I = \bigcap_{\alpha \in A} I_\alpha$  — идеал (левый, правый, двусторонний).
2.  $I_1, I_2$  — идеалы в  $R$  (левые, правые, двусторонние).  $I_1 + I_2 = \{a + b \mid a \in I_1, b \in I_2\}$  — идеал (левый, правый, двусторонний).
3.  $I_1, I_2$  — идеалы в  $R$ .  $I_1 \cdot I_2 = \left\{ \sum_{i=1}^k a_i b_i \mid a_i \in I_1, b_i \in I_2, k \in \mathbb{N} \right\}$  Если  $I_1, I_2$  — левые, правые, двусторонние, то  $I_1 \cdot I_2$  — левый, правый, двусторонний. Если  $I_1$  — левый, а  $I_2$  — правый, то  $I_1 \cdot I_2$  — двусторонний.

► Все док-ва для левых, для правых аналогично, для двусторонних — обе выкладки.

1.

$$I = \bigcap_{\alpha \in A} I_\alpha, \forall a, b \in I$$

$$\forall \alpha \in A: a, b \in I_\alpha \wedge \forall \alpha \in A: a \pm b \in I_\alpha \Rightarrow a \pm b \in \bigcap_{\alpha \in A} I_\alpha$$

$$\forall r \in R, a \in I: \forall \alpha \in A: a \in I_\alpha, ra \in I_\alpha \Rightarrow ra \in \bigcap_{\alpha \in A} I_\alpha$$

2.

$$I_1 + I_2 = \{a + b \mid a \in I_1, b \in I_2\}$$

$$a, c \in I_1 \wedge b, d \in I_2$$

$$a + b = I_1 + I_2 \wedge c + d \in I_1 + I_2$$

$$(a + b) \pm (c + d) = (a \pm c) + (b \pm d) \in I_1 + I_2$$

$$r \in R, a + b \in I_1 + I_2, a \in I_1, b \in I_2$$

$$r(a + b) = ra + rb \in I_1 + I_2$$

3. •

$$\sum_{i=1}^k a_i b_i, a_i \in I_1, b_i \in I_2$$

$$\sum_{i=1}^s c_i d_i, c_i \in I_1, d_i \in I_2$$

$$a_1 b_1 + \dots + a_k b_k + (\pm c_1) d_1 + \dots + (\pm c_s) d_s = a_1 b_1 + \dots + a_k b_k + (\pm \dots \pm c_s d_s) \in I_1 I_2$$

•

$$r \in R$$

$$r \left( \sum_{i=1}^k a_i b_i \right) = \sum_{i=1}^k (r a_i) b_i \in I_1 \cdot I_2$$

$$\left( \sum_{i=1}^k a_i b_i \right) r = \sum_{i=1}^k a_i (b_i r) = I_1 \cdot I_2$$

$I_1$  — левый,  $I_2$  — правый,  $I_1 \cdot I_2$  — двусторонний



### 1.3.2. Идеалы, порождённые семейством

**Def 1.3.4.**  $R$  — кольцо,  $\{a_\alpha\}_{\alpha \in A}, a_\alpha \in R$ . Идеал (левый, правый, двусторонний), порождённый  $\{a_\alpha\}_{\alpha \in A}$  — наименьший по включению идеал (левый, правый, двусторонний), содержащий в себе это семейство.

$$J = \bigcap_{\beta \in B} I_\beta$$

$\forall \beta \in B, I_\beta \supset A \wedge B$  — идеал (левый, правый, двухсторонний)

**Def 1.3.5.** Альтернативное определение

$$J' = \{r_1 a_{\alpha_1} + \dots + r_k a_{\alpha_k} + n_1 a_{\beta_1} + \dots + n_s a_{\beta_s}\}$$

$$k, s \in \mathbb{N} \cup \{0\}; r_i \in R; \alpha_i, \beta_i \in A; n_i \in \mathbb{Z}$$



$J'$  — идеал,  $a_\alpha \in J' \Rightarrow J \subseteq J'$

$a_\alpha \in J \Rightarrow J' \subseteq J$

$$r(r_1 a_{\alpha_1} + \dots + r_k a_{\alpha_k} + n_1 a_{\beta_1} + \dots + n_s a_{\beta_s}) = rr_1 a_{\alpha_1} + \dots + rr_k a_{\alpha_k} + rn_1 a_{\beta_1} + \dots + rn_s a_{\beta_s}$$

$$\sum_{i=1}^k r_i a_{\alpha_i} \in J$$

$$\sum_{i=1}^s n_i a_{\beta_i} \in J$$

*Замечание 1.3.5.* Если  $1 \in R$ , то слагаемые  $n_i a_{\beta_i}$  можно опустить

$$n_i > 0, n_i a_{\beta_i} = \underbrace{a_{\beta_i} + \dots + a_{\beta_i}}_{n \text{ раз}} = \underbrace{(1 + \dots + 1)}_{\in R} a_{\beta_i}$$



*Пример 1.3.2.*  $R = 2\mathbb{Z}$  — идеал, порождённый 2.

$$\forall r \in 2\mathbb{Z}, r \cdot 2 \in 4\mathbb{Z}$$

**Обозначения:**

- ${}_R\{(a_\alpha \mid \alpha \in A)\}$  — левый идеал, порождённый  $\{a_\alpha\}_{\alpha \in A}$ .
- $\{(a_\alpha \mid \alpha \in A)\}_R$  — правый идеал, порождённый  $\{a_\alpha\}_{\alpha \in A}$ .
- $\{(a_\alpha \mid \alpha \in A)\}$  — двусторонний идеал, порождённый  $\{a_\alpha\}_{\alpha \in A}$ .

**Def 1.3.6.** Главный идеал — идеал, порождённый одним элементом.

$$\begin{aligned} Ra, R(a), (a)R, aR, (a) \\ {}_R(a_1, \dots, a_n) &= Ra_1 + \dots + Ra_n \\ (a_1, \dots, a_n)_R &= a_1R + \dots + a_nR \end{aligned}$$

*Пример 1.3.3.*  $R$  — кольцо с единицей.

1. •  $a \mid_R b \Leftrightarrow (a)_R \supseteq (b)_R$   
•  $a \mid_R b \Leftrightarrow {}_R(a) \supseteq {}_R(b)$

2.  $R$  — область целостности.  
 $(a) = (b) \Leftrightarrow a \sim b$

► 1.  $\Rightarrow$

$$\begin{aligned} a \mid_R b &\Rightarrow \exists c: b = ac \\ (b)_R &= \{br \mid r \in R\} = \{acr \mid r \in R\} \subseteq (a)_R \end{aligned}$$

$\Leftarrow$

$$\begin{aligned} (b)_R \subseteq (a)_R &\Rightarrow b \in (a)_R \\ &\exists c: b = ac \\ c \in R &\Rightarrow a \mid_R b \end{aligned}$$

2.

$$\begin{cases} (a) \subseteq (b) \Leftrightarrow b \mid a \\ (a) \supseteq (b) \Leftrightarrow a \mid b \end{cases} \Leftrightarrow a \sim b$$

**Def 1.3.7.**  $R$  — коммутативное кольцо с единицей. Всякий идеал порожденный одним элементом — главный.

**Def 1.3.8.**  $R$  — область целостности.  $R$  — область главных идеалов (ОГИ), если каждый идеал в нем главный.

*Пример 1.3.4.*  $R = K[x, y]$ . Тогда  $R$  — не ОГИ.

$$I = \{f \in K[x, y] \mid f(0, 0) = 0\}$$

$$I = (d) \Rightarrow \begin{cases} x \in d \\ y \in d \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} d \mid x \\ d \mid y \end{cases} \Rightarrow d = \text{const} \neq 0$$

но  $d \notin I$  — противоречие. Поэтому  $I$  — не главный идеал.

## 1.4. Наибольший общий делитель

**Def 1.4.1.**  $R$  — коммутативное кольцо,  $a_1, \dots, a_n \in R$ ,  $d \in R$ .  $d$  называется наибольшим общим делителем, если

1.  $d \mid a_1, \dots, d \mid a_n$
2. Если  $\delta \mid a_1, \dots, \delta \mid a_n$ , то  $\delta \mid d$

$$d = \gcd(a_1, \dots, a_n) = \text{НОД}(a_1, \dots, a_n)$$

*Замечание 1.4.1.* Если  $R$  — область целостности, то  $\gcd$  определен с точностью до ассоциированности.

$$\begin{cases} \delta \mid d \\ d \mid \delta \end{cases} \Rightarrow d \sim \delta$$

**Def 1.4.2.**  $a_1, \dots, a_n \in R$ ,  $1 \in R$ .  $(a_1, \dots, a_n)$  — взаимно просты, если

$$\gcd(a_1, \dots, a_n) = 1$$

*Следствие 1.4.0.1.*  $\gcd(a, b) = \gcd(a - bq, b)$ ,  $q \in R$

*Следствие 1.4.0.2.*  $\gcd(a, 0) = a$

*Следствие 1.4.0.3.*  $d = \gcd(a_1, \dots, a_n)$ ,  $1 \in R$ ,  $a_1 = db_1, \dots, a_n = db_n$ . Тогда  $b_1, \dots, b_n$  — взаимно просты.



► 1.

$$d = \gcd(a, b)$$

$$\begin{cases} d \mid a \\ d \mid b \end{cases} \Rightarrow d \mid a - bq \Rightarrow d \text{ — общий делитель } a - bq \text{ и } b$$

Пусть  $\exists \delta: \delta \mid a - bq \wedge \delta \mid b$ . Тогда

$$\begin{aligned} a &= a - bq + bq \Rightarrow \delta \text{ — общий делитель } a \text{ и } b \Rightarrow \\ &\Rightarrow \delta \mid d \Rightarrow d = \gcd(a - bq, b) \end{aligned}$$

2.

$$\begin{cases} a \mid a \\ a \mid 0 \end{cases} \Rightarrow a \text{ — общий делитель}$$

$$\begin{cases} \delta \mid a \\ \delta \mid 0 \end{cases} \Rightarrow \delta \mid a \Rightarrow a = \gcd(a, 0)$$

3.

$$\begin{aligned} d &= \gcd(a_1, \dots, a_n), a_i = db_i, a_i \neq 0 \\ &1 \mid b_1, \dots, b_n \\ &\delta \mid b_1, \dots, b_n \\ &d\delta \mid a_1, \dots, a_n \\ d\delta \mid d &\Rightarrow \exists u: d\delta u = d, d \neq 0 \Rightarrow \delta u = 1 \Rightarrow \delta \mid 1 \end{aligned}$$

**Теорема 1.4.1.**  $R$  — коммутативное кольцо с единицей.  $a_1, \dots, a_n \in R$ .

1. Если  $(a_1, \dots, a_n) = (d)$ , то  $d = \gcd(a_1, \dots, a_n)$  и

$$\exists x_1, \dots, x_n \in R: d = a_1x_1 + \dots + a_nx_n$$

2. Если  $R$  — ОГИ, то  $\forall a_1, \dots, a_n \exists \gcd(a_1, \dots, a_n)$  и допускается линейное представление.

3.  $R$  — ОГИ,  $d = \gcd(a_1, \dots, a_n)$ . Тогда

$$(d) = (a_1, \dots, a_n)$$

*Замечание 1.4.2.* Наибольший общий делитель, если и существует, то не всегда допускает линейное представление:

$$\begin{aligned} K[X, Y]; \gcd(x, y) &= 1 \\ 1 &= xf(x, y) + yg(x, y) \end{aligned}$$

Подставим  $x = y = 0$  — противоречие.

► 1.

$$\begin{aligned}(a_1, \dots, a_n) &= (d) \\ a_1, \dots, a_n &\in (d) \\ a_i = db_i &\Rightarrow d \mid a_i \Rightarrow d \text{ — общий делитель}\end{aligned}$$

С другой стороны  $d \in (a_1, \dots, a_n)$

$$\begin{aligned}\exists x_1, \dots, x_n \in R: d &= a_1x_1 + \dots + a_nx_n = S \\ \delta \text{ — общий делитель } a_1, \dots, a_n &\Rightarrow \delta \mid S \Rightarrow \delta \mid d\end{aligned}$$

2. Так как  $d$  — ОГИ, то  $\exists d: (d) = (a_1, \dots, a_n)$ . Значит по предыдущему пункту:  $d = \gcd$  и существует линейное представление.

3.

$$\begin{aligned}d &= \gcd(a_1, \dots, a_n) \\ (a_1, \dots, a_n) &= (\delta) \text{ так как ОГИ} \\ \text{Значит } \delta = \gcd(a_1, \dots, a_n) &\Rightarrow d \sim \delta \Rightarrow (d) = (a_1, \dots, a_n)\end{aligned}$$

Замечание 1.4.3. Существуют кольца, в которых наибольший общий делитель не всегда определен. ◀

**Теорема 1.4.2.**  $R$  — ОГИ,  $a$  и  $b$  — взаимно просты и  $a \mid bc$ , тогда  $a \mid c$ .

►

$$\begin{aligned}\gcd(a, b) &= 1 \\ \exists u, v: au + bv = 1 \mid c &\Rightarrow auc + bcv = c \\ a \mid bc &\Rightarrow a \mid c\end{aligned}$$

## 1.5. Евклидовы кольца

**Def 1.5.1.**  $R$  — область целостности,  $\lambda: R \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{N}$   $\lambda$  — Евклидова функция (евклидова норма), если  $\forall a, \forall b \neq 0, \exists q, r \in R: a = bq + r$  и ( $r = 0$  или  $\lambda(r) < \lambda(b)$ )

**Def 1.5.2.**  $R$  — область целостности,  $R$  — евклидово кольцо, если на нем можно задать евклидову функцию.

*Пример 1.5.1.* 1.  $R = \mathbb{Z}, \lambda(r) = |x|$

2.  $R = K[x], \lambda = \deg(g), K$  — поле

3.  $\mathbb{Z}[i]$

4.  $\mathbb{Z}[\omega]$

$$\mathbb{Z}[i] = \{u + vi \mid u, v \in \mathbb{Z}\}$$

$\lambda(u + vi) = |u + vi|^2 = u^2 + v^2$ ,  $\lambda$  — евклидова функция, что и будем доказывать.

Пусть  $a = u + vi, b = s + ti, u, v, s, t \in \mathbb{Z}, (s, t) \neq (0, 0)$

$$\frac{a}{b} = \frac{u + vi}{s + ti} = \frac{(u + vi)(s - ti)}{s^2 + t^2} = \gamma + \delta i, \gamma, \delta \in \mathbb{Q}$$

$$\langle j \rangle \text{ — ближайшее целое, } |j - \langle j \rangle| \leq \frac{1}{2}$$

$$q = \langle \gamma \rangle + \langle \delta \rangle i, a = bq + r$$

$$r = a - bq = u + vi - (s + ti)(\langle \gamma \rangle + \langle \delta \rangle i) \Rightarrow r \in \mathbb{Z}[i]$$

$$\frac{\lambda(r)}{\lambda(b)} = \frac{|r|^2}{|b|^2} = \left| \frac{a - bq}{b} \right|^2 = \left| \frac{a}{b} - q \right|^2 = |\gamma + \delta i - \langle \gamma \rangle - \langle \delta \rangle i|^2 = |\gamma - \langle \gamma \rangle|^2 + |\delta - \langle \delta \rangle|^2 \leq \frac{1}{4} + \frac{1}{4} < 1$$

$$\lambda(r) < \lambda(b)$$

**Теорема 1.5.1.** Если  $R$  евклидово, то  $R$  — ОГИ.

$I$  — идеал в  $R$

$I = \{0\} = (0)$  — главный. Пусть  $I \neq \{0\}$

$\mathbb{N} \cup \{0\} \supseteq \Lambda = \{\lambda(a) \mid a \in I \setminus \{0\}\} \neq \emptyset \Rightarrow \exists m$  — наименьший элемент в  $\Lambda$

значит  $\exists b \neq 0, b \in I: \lambda(b) = m$

Докажем, что  $I = (b)$

$I \supseteq (b)$  очевидно

$a \in I, a = bq + r, r = 0$  или  $\lambda(r) < \lambda(b) = m$

$r = a - bq \in I$ , если  $r \neq 0$  то получаем противоречие с минимальностью  $m \Rightarrow r = 0$

$$a = bq \in (b)$$

$$I \subseteq (b)$$

$$I = (b)$$

**Следствие 1.5.1.1.**  $\mathbb{Z}, K[x], \mathbb{Z}[i]$  — ОГИ ( $K$  — поле)

В частности, любой идеал в  $\mathbb{Z}$  имеет вид  $m\mathbb{Z}$ .

**Алгоритм Евклида поиска НОД в Евклидовых кольцах**

$R$  — евклидово кольцо.  $a, b \in R$

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

$b \neq 0$ :

$$r_i, x_i, y_i$$

$$r_i = ax_i + by_i$$

$$r_0 = a, x_0 = 1, y_0 = 0$$

$$r_1 = b, x_1 = 0, y_1 = 1$$

$$\begin{aligned} r_{i-1} &= r_i q_i + r_{i+1} \\ r_{i+1} &= 0 \vee \lambda(r_{i+1}) < \lambda(r_i) \end{aligned}$$

Продолжаем до тех пор, пока не получим нулевой остаток.

$$\lambda(r_1) > \lambda(r_2) > \dots > \lambda(r_i) > \dots$$

$$\exists n: r_{n+1} = 0$$

$$\begin{aligned} r_{i+1} &= r_{i-1} - r_i q_i = \\ &= (ax_{i-1} + by_{i-1}) - (ax_i + by_i)q_i = \\ &= a(x_{i-1} - x_i q_i) + b(y_{i-1} - y_i q_i) \end{aligned}$$

$$x_{i+1} = x_{i-1} - x_i q_i$$

$$y_{i+1} = y_{i-1} - y_i q_i$$

$$r_{n+1} = 0, r_n \neq 0$$

$$\gcd(a, b) = r_n = ax_n + by_n$$

$$\gcd(r_{i+1}, r_i) = \gcd(r_i q_i + r_{i+1}, r_i) = \gcd(r_{i-1}, r_i) = \gcd(r_i, r_{i+1})$$

$$\gcd(a, b) = \gcd(r_0, r_1) = \gcd(r_1, r_2) = \dots = \gcd(r_n, r_{n+1}) = \gcd(r_n, 0) = r_n$$

## 1.6. Неприводимый, составные и простые элементы

$R$  — область целостности

**Def 1.6.1.**  $a \in R \setminus (\{0\} \cup R^*)$ ,  $a$  — **составной**, если  $a = bc$ ;  $b, c \notin R^*$

**Def 1.6.2.**  $a \in R \setminus (\{0\} \cup R^*)$ ,  $a$  — **неприводимый**, если из  $a = bc$  следует, что  $b \in R^*$  или  $c \in R^*$

**Def 1.6.3.**  $a \in R \setminus (\{0\} \cup R^*)$ ,  $a$  — **простой**, если  $\forall b, c \in R (a \mid bc \Rightarrow a \mid b \text{ или } a \mid c)$

$$p \mid ab \Rightarrow p \mid a \vee p \mid b$$

$R$  — область целостности

$$\{0\} \cup R^* \cup \{ \text{неприводимые} \} \cup \{ \text{составные} \}$$

**Теорема 1.6.1.** 1.  $R$  — область целостности

Всякий простой элемент неприводим.

2.  $R$  — ОГИ, всякий неприводимый простой.

► 1.  $p \in R, p$  — простой.

$$p = ab \Rightarrow a \mid p, b \mid p$$

$$p \mid ab \xrightarrow[p \text{ — простой}]{=} p \mid a \cup p \mid b$$

$$\begin{aligned} p \mid a \wedge a \mid p &\Rightarrow a \sim p, b \in R^* \\ p \mid b \wedge b \mid p &\Rightarrow b \sim p, b \in R^* \Rightarrow p \text{ — неприводим} \end{aligned}$$

2.  $R$  — ОГИ

$p$  — неприводимый.

$$p|ab$$

$$p|a(ok)$$

$$p \nmid a :$$

$$(p, a) = (d)$$

$$p = dv$$

$$d \sim p \text{ (Если } d \sim p, \text{ то } p|d|a! \text{?)}$$

$$p = dv$$

$$p \sim d \Rightarrow d \in R^*$$

$p$  — неприводим

$$(p, a) = (d) = (1)$$

$p, a$  — взаимно просты.

$$p|ab$$

$$p \text{ взаимно прост с } a \Rightarrow p|b$$

$$\Rightarrow p \text{ — простой}$$

prime — простой.

irreducible — неприводимый

composite — составной

## 1.7. Факториальные кольца

**Def 1.7.1.** В кольце  $R$  выполнена теорема об однозначном разложении на множители.

1.

$$a \in R^* \setminus \{0\}$$

$$a = \varepsilon \prod_{i=1}^n p_i$$

$$\varepsilon \in R^*, n \geq 0, p_i \text{ — неприводимы}$$

Или эквивалентное условие

$$a \in R, a \notin \{0\} \cup R^*$$

$$a = \prod_{i=1}^n p_i, n \geq 1$$

2.

$$0 \neq a = \varepsilon \prod_{i=1}^n p_i = \eta \prod_{j=1}^m q_j$$

$$\varepsilon, \eta \in R^*, p_i, q_j \text{ — неприводимы} \Rightarrow n = m$$

$$\text{и } \exists \sigma \in S_n : \forall i = 1 \dots n : p_i \sim q_{\sigma(i)}$$

Такое кольцо называется факториальным (unique factorization domain UFD)

### Пример не факториального кольца

$$R = \mathbb{Z}[\sqrt{-5}] = \{a + b\sqrt{-5} \mid a, b \in \mathbb{Z}\}$$

### Упражнение

$$6 = 2 \cdot 3 = (1 + \sqrt{5}i)(1 - \sqrt{5}i)$$

►  $2, 3, 1 + \sqrt{5}i, 1 - \sqrt{5}i$  — неприводимые, попарно не ассоциированные.

$$N: \mathbb{Z}[\sqrt{-5}] \rightarrow \mathbb{N} \cup \{0\}$$

$$N(a + b\sqrt{5}i) = |a + b\sqrt{5}i|^2 = a^2 + 5b^2$$

$$N(z_1 z_2) = N(z_1)N(z_2)$$

$$z_1 \in R^*$$

$$z_1 z_2 = 1$$

$$N(z_1)N(z_2) = N(1) = 1$$

$$x_1 = a + b\sqrt{5}i$$

$$a^2 + 5b^2 \in \mathbb{Z}$$

$$a^2 + 5b^2 = 1, b = 0, a = \pm 1$$

$2, 3, 1 \pm \sqrt{5}i$  — неприводимые, попарно не ассоциированы.

$\mathbb{Z}[\sqrt{5}]^* = \{\pm 1\} \Rightarrow 2, 3, 1 \pm \sqrt{-5}$  — попарно не ассоциированы

$$z_1 z_2 = 1$$

$$N(z_1) = 1, z_1 = \pm 1$$

$$N(z_2) = 1, z_2 = \pm 1$$

$$2 = z_1 z_2$$

$$4 = N(2) = N(z_1)N(z_2)$$

$$N(z_1) = N(z_2) = 2 \text{ — невозможно}$$

$$z_1 = a + b\sqrt{-5}$$

$$a^2 + 5b^2 = 2 \text{ нет решений в } \mathbb{Z}$$

$$N(1 + \sqrt{5}i) = 6$$

$$1 \pm \sqrt{5}i = z_1 z_2$$

6 1

1 6

2 3

3 2

Нет элементов нормы 2  $\Rightarrow$  нет решений.

$$9 = N(3) = N(z_1)N(z_2)$$

9 1

1 9

3 3

$a^2 + 5b^2 = 3$  — нет решений в целых  $\Rightarrow$  нет элементов нормы 3.

**Замечание:** В этом же кольце не для всех пар определен  $\gcd$ .

**Докажем:** ОГИ — факториальны.

$K[x_1, \dots, x_n]$  — факториально (но не ОГИ  $n \geq 2$ )

$\mathbb{Z}[x_1, \dots, x_n]$  — факториально (но не ОГИ, если  $n \geq 1$ )

$\mathbb{R}$  — факториальная о.ц.  $\Rightarrow R[x]$  — факториальна.

## 1.8. Нётеровы кольца и условия обрыва возрастающих цепей идеалов

$R$  — коммутативное кольцо

Выполнено условие обрыва возрастающей цепей идеалов, если  $I_1 \subset I_2 \subset \dots (I_j)$  — идеалы.

$\exists n: I_n = I_{n+1} = \dots$

(нет бесконечных строго возрастающих цепочек)

$I_1 \subsetneq I_2 \subsetneq I_3 \subsetneq \dots$  — такие цепочки невозможны.

**Def 1.8.1.** Кольцо, в котором выполняется условие обрыва возрастающей цепочки идеалов, называется Нётеровым.

*Пример 1.8.1.*  $\mathbb{Z}$  — нётерово.

( $m$ )

$$(m_1) \subset (m_2) \subset \dots$$

$$m_1 : m_2 : m_3 \dots m_i$$

**Теорема 1.8.1.** Следующие условия равносильны

1.  $R$  — нётерово.
2. Всякий идеал в  $R$  конечно порожден.

*Следствие 1.8.1.1.*  $\mathbb{R}$  — ОГИ  $\Rightarrow \mathbb{R}$  нётерово  $\Rightarrow$  в  $\mathbb{R}$  выполнено условие обрыва возрастающих цепей идеалов.

► 1)  $\Rightarrow$  2) :

$I$  — идеал в  $\mathbb{R}$

$$a_1 \in I$$

$$I = (a_1) : ok$$

$$I \neq (a_1) \Rightarrow \exists a_2 \in I \setminus (a_1)$$

$$(a_1, a_2)$$

$$I = (a_1, a_2): ok$$

$$I \neq (a_1, a_2) \Rightarrow \exists a_3 \in I \setminus (a_1, a_2)$$

$$(a_1) \subsetneq (a_1, a_2) \subsetneq (a_1, a_2, a_3) \dots$$

так как  $R$  Нётерово, то цепочка обрывается.

$$\exists n: I = (a_1, \dots, a_n)$$

2)  $\Rightarrow$  1) :

$$I_1 \subset I_2 \subset \dots \subset I_k \subset \dots$$

$$I = \cup_{j=1}^{\infty} I_j \text{ — идеал в } R$$

$$a, b \in I$$

$$\exists i, j: a \in I_i, b \in I_j$$

$$m = \max(i, j)$$

$$I_j, I_i \subset I_m \Rightarrow a, b \in I_m$$

$$a \pm b \in I_m \Rightarrow a \pm b \in \cup I_j = I$$

$$a \in I, r \in R$$

$$\exists j: a \in I_j, r \in R, ra \in I_j \Rightarrow ra \in \cup_j I_j = I$$

$I$  — идеал.

$I$  — конечно порожден  $\exists a_1, \dots, a_n$

$$I = (a_1, \dots, a_n)$$

$$a_1 \dots a_n \in \cup_j I_j$$

$$\exists j_k: a_k \in I_{j_k} \quad k = 1 \dots n$$

$$m = \max(j_1, \dots, j_k)$$

$$I_{j_k} \subset I_m$$

$$a_1, \dots, a_k \subset I_m$$

$$(a_1, \dots, a_k) \subset I_m \subset I_{m+1} \subset \dots$$

$$\subset \cup_j I_j = I = (a_1, \dots, a_n)$$

$$\Rightarrow I_m = I_{m+1} = \dots$$





## 1.9. Факториальность ОГИ

**Теорема 1.9.1.**  $R$  — ОГИ  $\Rightarrow R$  факториально.

1. Всякий ненулевой необратимый элемент делится хотя бы на один неприводимый.
2. Всякий ненулевой необратимый элемент раскладывается в произведение неприводимых.
3. Единственность.

► 1.

$R$  — ОГИ,  $a \in R, a \notin \{0\} \cup R^*$

$$a = a_0$$

$a_0$  — неприводимо: *ok*

$a_0$  — составное  $\Rightarrow a_0 = a_1 b_1, a_1 b_1 \notin R^*$

$a_1$  — неприводимо: *ok*

$a_1$  — составное  $\Rightarrow a_1 = a_2 b_2, a_2 b_2 \notin R^*$

$$a_0 : a_1 : a_2 : \dots$$

$$(a_0) \subset (a_1) \subset (a_2) \subset \dots$$

По теореме об обрыве цепей,  $\exists n: (a_n) = (a_{n+1}) = \dots$

$$a_n \sim a_{n+1}$$

$$a_n = a_{n+1} b_{n+1}; a_{n+1} b_{n+1} \notin R^* \Rightarrow a_{n+1} \approx a_n$$

Либо на каком-то шаге  $a_i$  неприводим  $\Rightarrow a_i \mid a$ , либо процесс никогда не обрывается (противоречие с теоремой об обрыве цепей).

2.

$R$  — ОГИ,  $a \in R, a \notin \{0\} \cup R^*$

По пункту 1,  $\exists p_1$  — неприводимый

$$a = p_1 b_1$$

$$b_1 \in R^* \Rightarrow \varepsilon = b_1$$

$$b_1 \notin R^* \Rightarrow \exists p_2 = p_1 b_2$$

$$a : b_1 : b_2 : \dots$$

т.к.  $p_i \notin R^*$ ,

$$(a) \subsetneq (b_1) \subsetneq (b_2) \subsetneq \dots$$

По теореме об обрыве цепей,  $\exists n: b_n \in R^*, \varepsilon = b_n$

$$a = \varepsilon p_1 p_2 \dots p_n$$

*Следствие 1.9.1.1.* В ОГИ теорема об однозначности разложения на множители справедлива в части существования.

3.

$$R \text{ — ОГИ, } a = \varepsilon \prod_{i=1}^n p_i = \eta \prod_{j=1}^m q_j$$

$\varepsilon, \eta \in R^*, p_i, q_j$  — неприводимы.

$$n \leq m$$

Индукция по  $n$ .

**База:**

$$n = 0$$

$$\varepsilon = \eta \prod_{j=1}^m q_j$$

Если бы  $m \geq 1$ , то справа — необратимо  $\Rightarrow m = 0$

**Переход:**

$$n \geq 1$$

$$\varepsilon \prod_{i=1}^n p_i = \eta \prod_{j=1}^m q_j$$

$$p_n \mid \eta \prod_{j=1}^m q_j$$

$p_n$  — неприводим,  $R$  — ОГИ  $\Rightarrow p_n$  — простой

$$p_n \nmid \eta \Rightarrow \exists j: p_n \mid q_j$$

Не умоляя общности,  $p_n \mid q_m$

$q_m = p_n \beta$ ,  $q_m$  — неприводим,  $\beta$  — обратимый

$$\varepsilon \left( \prod_{i=1}^{n-1} p_i \right) p_n = \eta \beta \left( \prod_{j=1}^{m-1} q_j \right) p_n$$

$$\varepsilon \prod_{i=1}^{n-1} p_i = \eta \beta \prod_{j=1}^{m-1} q_j$$

По предположению,  $n - 1 = m - 1 \Rightarrow n = m$  и  $\exists \sigma \in S_{n-1}: \forall i = 1..n - 1, p_i \sim q_{\sigma(i)}$

$$p_n \sim q_m = q_n$$

## 1.10. Разложение на неприводимые множители в $C[x]$ и $R[x]$

$K[x]$ ,  $K$  — поле.

$x - c$  всегда неприводим

$$x - c = fg \Rightarrow \deg f = 0, \text{ либо } \deg g = 0$$

$$f \in K^* = K[x]^* \text{ или } g \in K^* = K[x]^*$$

Если  $K$  — алгебраически замкнутое поле, то других неприводимых в  $K[x]$  нет (всякий многочлен степени  $\geq 1$  делится на линейный).

**Теорема 1.10.1.**  $C$  — алгебраически замкнуто

$$f \in C[x] \Rightarrow f = a \prod_{i=1}^m (x - c_i)^{a_i}, a_i \geq 1, a \in C$$

(без доказательства)

Вообще говоря, отсутствие корней не влечет неприводимости многочлена, но, если  $\deg f = 2$  или  $\deg f = 3$ , то  $f$  — неприводим  $\Leftrightarrow f$  не имеет корней.

$$f = gh \text{ и } g, h \notin K^*$$

$$\deg f = 2 \Leftrightarrow \deg g = \deg h = 1$$

$$\deg f = 3 \Leftrightarrow \deg g = 1, \deg h = 2 \text{ или } \deg g = 2, \deg h = 1$$

**Теорема 1.10.2.**

$$f \in R[x], f \neq 0$$

$$f = a \prod_{i=1}^n (x - c_i)^{\alpha_i} \prod_{j=1}^m (x^2 + b_j x + c_j)^{d_j}, b_j^2 - 4c_j < 0$$



$$f \in R[x], z \in C \setminus R, z \text{ — корень } f$$

Докажем, что  $\bar{z}$  — тоже корень  $f$ , причем той же кратности, что и  $z$ .

$$f \in R[x]$$

$$f(x) = a_n x^n + \dots + a_0$$

$$0 = f(z) = a_n z^n + \dots + a_0$$

$$0 = \bar{0} = \bar{a}_n (\bar{z})^n + \dots + \bar{a}_0 = a_n (\bar{z})^n + \dots + a_0 = f(\bar{z})$$

Если  $z$  — корень  $f$  кратности  $k$ , то

$$f(z) = f'(z) = \dots = f^{(k-1)}(z) = 0, f^{(k)}(z) \neq 0$$

$$f(\bar{z}) = f'(\bar{z}) = \dots = f^{(k-1)}(\bar{z}) = 0, f^{(k)}(\bar{z}) \neq 0$$

Значит  $\bar{z}$  — корень той же кратности.

$$f \in R[x] \subset C[x]$$

$$f = q \prod_{i=1}^n (x - z_i)^{\alpha_i}, z_i \in C$$

отдельно вещественные корни, отдельно комплексные  $z_i \in C \setminus R$

$$(x - z)^{\alpha_i} (x - \bar{z})^{\alpha_i} = ((x - z)(x - \bar{z}))^{\alpha_i}$$

$$(x - z_i)(x - \bar{z}_i) = x^2 - 2\operatorname{Re}(z_i)x + |z_i|^2$$

$$D = 4\operatorname{Re}(z_i)^2 - 4|z_i|^2 = -4\operatorname{Im}(z_i)^2 < 0$$



## 1.11. Гомоморфизм колец и двусторонние идеалы

$R$  — произвольное кольцо, не обязательно коммутативное.

$$f: R \rightarrow R'$$

**Def 1.11.1.**  $f$  - гомоморфизм колец, если

$$\forall a, b \in R$$

$$f(a \pm b) = f(a) \pm f(b), f(ab) = f(a)f(b), f(0_R) = 0_{R'}$$

**Def 1.11.2.**

$$f^{-1}(0_{R'}) \text{— ядро гомоморфизма, } \ker f (\text{kernel})$$

**Теорема 1.11.1.**  $\ker f$  — двусторонний идеал в  $R$ .



$$\ker f \neq 0, 0_R \in \ker f$$

$$a, b \in \ker f$$

$$f(a \pm b) = f(a) \pm f(b) = 0 + 0 = 0$$

$$a \pm b \in \ker f$$

$$a \in \ker f$$

$$r \in R$$

$$f(ra) = f(r)f(a) = f(r) \cdot 0 = 0$$

$$ra \in \ker f$$

$$f(ar) = f(a)f(r) = 0 \cdot f(r) = 0$$

$$ar \in \ker f$$

Двусторонние идеалы — в точности ядра гомоморфизмов. ◀

## 1.12. Сравнение по модулю двустороннего идеала

$R$  - кольцо,  $I$  - двусторонний идеал.

$$a \equiv b \pmod{I}, \text{ если } a - b \in I$$

**Пример**

$$\mathbb{Z}, a \equiv b \pmod{m}$$

$$a - b : m$$

$$a - b \in m\mathbb{Z} = (m)$$

**Теорема 1.12.1.** Сравнимость — отношение эквивалентности.

► 1. Рефлексивность.

$$a \equiv a \pmod{I} \Leftrightarrow a - a = 0 \in I$$

2. Симметричность.

$$a \equiv b \pmod{I} \Rightarrow a - b \in I \Rightarrow -(a - b) \in I \Rightarrow b - a \in I \Rightarrow b \equiv a \pmod{I}$$

3. Транзитивность.

$$a \equiv b \pmod{I}, b \equiv c \pmod{I} \Rightarrow a - b \in I, b - c \in I \Rightarrow a - c \in I \Rightarrow a \equiv c \pmod{I}$$

**Def 1.12.1.**  $a \in R$ ,  $[a]$  — класс эквивалентности  $R$

$$[a] = \{b \in R : a \equiv b \pmod{I}\}$$

$R/\equiv$  или  $R/I$  — множество классов эквивалентности

### Свойства сравнения

Пусть  $a \equiv b \pmod{I}$ ,  $c \equiv d \pmod{I}$ . Тогда

1.  $a \pm c \equiv b \pm d$

2.  $ac \equiv bd$

$$a - b \in I$$

$$c - d \in I$$

1.  $(a - b) \pm (c - d) \in I \Rightarrow (a \pm c) - (b \pm d) \in I \Rightarrow a \pm c \equiv b \pm d$

2.  $(a - b)c \in I, b(c - d) \in I$

$$(a - b)c + b(c - d) = ac - bd \in I \Rightarrow ac \equiv bd \pmod{I}$$

*Следствие 1.12.1.1.*  $a \equiv b \pmod{I}$ , тогда  $ac \equiv bc \pmod{I}$ ,  $ca \equiv cb \pmod{I}$ . Так как  $c \equiv c \pmod{I}$ .

## 1.13. Факторкольцо

$R$  — кольцо,  $I$  — двусторонний идеал  $R$ .

$R/I$  хотим превратить в кольцо.

**Определим операции:**

1.  $[a] + [b] = [a + b]$

2.  $[a] \cdot [b] = [a \cdot b]$

$$+, \cdot : R/I \times R/I \rightarrow R/I$$

**Проблема:** результат может зависеть от выбора представителей класса

$$[a] = [a']$$

$$[b] = [b']$$

$$[a + b] \stackrel{?}{=} [a' + b']$$

$$[ab] \stackrel{?}{=} [a'b']$$

### Проверка корректности операций

$$\begin{aligned} a &\equiv a'(I) \\ b &\equiv b'(I) \\ a + b &\equiv a' + b'(I) \Rightarrow [a + b] = [a' + b'] \\ ab &\equiv a'b'(I) \Rightarrow [ab] = [a'b'] \end{aligned}$$

**Теорема 1.13.1.**  $(R/I, +, \times)$  — кольцо. Если  $R$  — коммутативное, то  $R/I$  — коммутативное. Если  $R$  содержит 1, то и  $R/I$  содержит 1.

- 1.  $([a] + [b]) + [c] = [a + b] + [c] = [(a + b) + c] = [a + (b + c)] = [a] + [b + c] = [a] + ([b] + [c])$   
 2.  $[a] + [b] = [a + b] = [b + a] = [b] + [a]$   
 3.  $0_{R/I} = [0]$

$$\begin{aligned} [0] + [a] &= [0 + a] = [a] \\ [a] + [0] &= [a + 0] = [a] \\ b \in [0] &\Leftrightarrow b - 0 \in I \Leftrightarrow b \in I \\ [0] &= I \end{aligned}$$

4.  $-[a] = [-a]$

$$\begin{aligned} [a] + [-a] &= [a + (-a)] = [0] \\ [-a] + [a] &= [(-a) + a] = [0] \end{aligned}$$

5.  $([a] \cdot [b]) \cdot [c] = [a \cdot b] \cdot [c] = [(a \cdot b) \cdot c] = [a \cdot (b \cdot c)] = [a] \cdot [b \cdot c] = [a] \cdot ([b] \cdot [c])$   
 6.  $[a] \cdot ([b] + [c]) = [a] \cdot [b + c] = [a \cdot (b + c)] = [(a \cdot b + a \cdot c)] = [a \cdot b] + [a \cdot c] = [a] \cdot [c] + [a] \cdot [b]$   
 $([b] + [c]) \cdot [a] = [b + c] \cdot [a] = [(b + c) \cdot a] = [(b \cdot a + c \cdot a)] = [b \cdot a] + [c \cdot a] = [b] \cdot [a] + [c] \cdot [a]$   
 7. Если  $R$  — коммутативное

$$[a] \cdot [b] = [a \cdot b] = [b \cdot a] = [b] \cdot [a]$$

8. Если  $R$  содержит 1

$$\begin{aligned} 1_{R/I} &= [1_R] \\ [a] \cdot [1_R] &= [a \cdot 1_R] = [a] \\ [1_R] \cdot [a] &= [1_R \cdot a] = [a] \end{aligned}$$

**Def 1.13.1.**  $(R, +, \cdot)$  — факторкольцо кольца  $R$  по двустороннему идеалу  $I$  (факторкольцо  $R$  по  $I$ )

*Пример 1.13.1.*

$$\begin{aligned} R &= \mathbb{Z} \\ I &= m\mathbb{Z}, m > 1 \\ \mathbb{Z}/m\mathbb{Z} &\stackrel{\text{def}}{=} R/I \\ x &\in \mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \\ x &= [a] = b \in \mathbb{Z} : b = a(m) \end{aligned}$$

В один класс попадают числа, дающие один остаток при делении на  $m$ .

$$\begin{aligned} \varphi: R &\rightarrow R/I \\ a &\mapsto [a] \\ \varphi(a+b) &= [a+b] = [a] + [b] = \varphi(a) + \varphi(b) \\ \varphi(a \cdot b) &= [a \cdot b] = [a] \cdot [b] = \varphi(a) \cdot \varphi(b) \\ \varphi &\text{ — гомоморфизм} \\ \ker \varphi &= \varphi^{-1}(0_{R/I}) = \varphi^{-1}([0]) = I \end{aligned}$$

Значит каждый идеал — ядро некоторого гомоморфизма. Вместе с доказанным ранее, ядра гомоморфизмов — в точности двусторонние идеалы.

**Теорема 1.13.2.** (о гомоморфизме)  $f: R \rightarrow R'$  — гомоморфизм. Тогда  $f(R)$  изоморфно  $R/\ker f$ .

► Построим  $\varphi: f(R) \rightarrow R/\ker f$ , следующим образом:

$$\begin{aligned} \forall x \in f(R), \exists a: f(a) = x \\ \varphi(x) = [a] \end{aligned}$$

Докажем, что это изоморфизм.

### Проверка корректности

$$\begin{aligned} \text{Доказать: } f(a) = f(a') &\Rightarrow [a] = [a'] \\ f(a - a') = f(a) - f(a') &= x - x = 0 \\ (a - a') &\in \ker f \\ a &\equiv a' \pmod{\ker f} \\ [a] &= [a'] \end{aligned}$$

$\varphi$  — гомоморфизм

$$\begin{aligned} x, y &\in f(R) \\ a &\in f^{-1}(x) \\ b &\in f^{-1}(y) \\ f(a+b) &= f(a) + f(b) = x + y \\ (a+b) &\in f^{-1}(\{x+y\}) \\ \varphi(x+y) &= [a+b] = [a] + [b] = \varphi(x) + \varphi(y) \\ f(ab) &= f(a)f(b) = xy \\ (ab) &\in f^{-1}(\{xy\}) \\ \varphi(xy) &= [ab] = [a] \cdot [b] = \varphi(x) \cdot \varphi(y) \end{aligned}$$

$\varphi$  — биекция

Пусть  $[a] \in R/\ker f$

$$a \in R$$

$$f(a) \in f(R)$$

$$a \in f^{-1}(\{f(a)\})$$

$\varphi(f(a)) = [a] \Rightarrow \varphi$  — сюръекция

$$x, y \in f(R)$$

$$a \in f^{-1}(\{x\})$$

$$b \in f^{-1}(\{y\})$$

Пусть  $\varphi(x) = \varphi(y)$

$$[a] = [b]$$

$$a \equiv b(\ker f)$$

$$(b - a) \in \ker f$$

$$x = f(a) = f(a) + 0 = f(a) + f(b - a) = f(a + b - a) = f(b) = y$$

Значит  $\varphi$  — инъекция.



## 1.14. Максимальные идеалы

**Def 1.14.1.**  $R$  — кольцо. Двусторонний идеал  $I$  называется максимальным, если

1.  $R \neq I$
2. Если  $I \subseteq J \subseteq R$ , где  $J$  — двусторонний идеал, то

$$J = I \text{ или } J = R$$

Иначе говоря, возьмем множество всех идеалов  $R$ , кроме самого  $R$  и упорядочим их по включению. Максимальный идеал — максимальный элемент множества.

**Теорема 1.14.1.**  $R$  — коммутативное кольцо с 1.  $I$  — идеал  $R$ .

$$R/I \text{ — поле} \Leftrightarrow I \text{ — максимальный идеал}$$



## ► Влево

$$\begin{aligned}
& I \text{ — максимальный идеал} \\
& 1_R \notin I \\
& (1) = R \supsetneq I \\
& [1] \neq [0] \\
& x \in R/I: x \neq 0_{R/I} \\
& x = [a], a \notin I \\
& I \subsetneq I + (a) \subset R \\
& I + (a) = R \\
& I + (a) = \{b + a \cdot c \mid b \in I, c \in R\} \\
& \exists b \in I, c \in R: 1 = b + a \cdot c \\
& [1] = [b + ac] = [b] + [a] \cdot [c] = x \cdot [c] = [c] \cdot x \\
& c \text{ — обратный к } x
\end{aligned}$$

## Вправо

$$\begin{aligned}
& R/I \text{ — поле} \\
& \text{Пусть } I \subset J \subset R \\
& \text{Пусть } I \neq J \\
& \text{Докажем, что } J = R \\
& J \neq I \Rightarrow \exists a \in J: a \notin I \\
& [a]_I \neq [0]_I \\
& R/I \text{ — поле} \Rightarrow \exists [b]_I: [b]_I \cdot [a]_I = [1]_I \\
& 1 = ba(I) \\
& 1 = ba + c, c \in J \\
& ba \in J, c \in J \Rightarrow 1 \in J \Rightarrow r = r \cdot 1 \in J \forall r \in R \Rightarrow J = R
\end{aligned}$$

Утверждение 1.14.1. Пусть  $R$  — ОГИ.  $a \approx 1$

$$(a) \text{ — максимальный} \Leftrightarrow a \text{ — неприводим}$$

► Пусть  $a = \varepsilon p_1 p_2 \dots p_k$ ,  $p_i$  — неприводим

$$(a) \subsetneq (p_i) \subsetneq R$$

Следствие 1.14.1.1.  $R = \mathbb{Z}$

$$\mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \text{ — поле} \Leftrightarrow m \text{ — простое}$$

Следствие 1.14.1.2.  $R = K[x]$ ,  $K$  — поле.

$$K[x]/f \text{ — поле} \Leftrightarrow f \text{ — неприводим над } K$$

## 1.15. Расширение полей и присоединение корней

**Def 1.15.1.**  $F$  — подполе  $K$ , если  $F, K$  — поля,  $F \subseteq K$ .

**Def 1.15.2.**  $K$  — расширение  $F$ , если  $F, K$  — поля,  $F \subseteq K$ .

**Теорема 1.15.1.**  $F$  — поле,  $f \in F[x]$ ,  $f$  — неприводимый многочлен,  $K = F[x]_{/(f)}$ . Тогда:

$K$  — поле,  $f$  имеет корень в  $K$



$f$  — неприводимый  $\Rightarrow (f)$  — максимальный идеал  $\Rightarrow$   
 $F[x]_{/(f)}$  — поле

Введем гомоморфизм  $\varphi: F[x] \rightarrow F[x]_{/(f)}$ , редукция по модулю идеала. По теореме о делении с остатком, каждый класс вычетов в  $F[x]_{/(f)}$  содержит единственный многочлен степени  $\leq n-1$ , где  $n = \deg f \Rightarrow$  сужение  $\varphi|_F$  на множество констант — инъективно.

$F_K \cong \varphi(F) \subseteq K$  отождествляем  $F$  и  $\varphi(F)$ ,  $[const] = const$

$$x \xrightarrow{\varphi} [x] = \alpha$$

$$f = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n, a_n \neq 0$$

$[f(x)] = 0_K, 0_K$  — класс нулевого многочлена в  $K$

$$0_K = [a_0] + [a_1][x] + \dots + [a_n][x]^n = f(\alpha) \Rightarrow$$

$x$  — корень  $f$  в поле  $K$



**Замечание 1.15.1.** В этом доказательстве сужение  $\varphi$  на множество многочленов степени  $\leq n-1$  инъективно  $\Rightarrow$  всякий элемент поля  $K$  единственным образом представляется в виде

$$c_0 + c_1\alpha + \dots + c_{n-1}\alpha^{n-1} = [c_0 + c_1x + \dots + c_{n-1}x^{n-1}]$$

**Def 1.15.3.**  $K$  — поле, полученное присоединением корня  $f$ .

**Пример 1.15.1.**  $\mathbb{R}, f = x^2 + 1$ .

$$\begin{aligned} \mathbb{R}[x]_{/(x^2+1)} &= \{a + b[x] \mid a, b \in \mathbb{R}\} \\ (a + b[x])(c + d[x]) &= \\ &= ac + (ad + bx)[x] + bd[x^2] = \\ &= ac + (ad + bc)[x] + bd[-1] = \\ &= ac - bd + (ad + bc)[x] \text{ — напоминает умножение в } \mathbb{C} \\ \mathbb{R}[x]_{/(x^2+1)} &\rightarrow \mathbb{C} \\ a + b[x] &\rightarrow a + bi \end{aligned}$$

**Def 1.15.4.**  $F$  — поле,  $f \in F[x]$ ,  $\deg f \geq 1$ . Поле  $K \supseteq F$  называется полем разложения  $f$ , если  $f$  раскладывается в  $K$  на линейные множители, но не разложим в любом подполе  $K$ .

**Теорема 1.15.2.**  $\exists K$  — поле разложения  $f$ .

► 1.  $\exists L$ , в котором  $f$  раскладывается на линейные множители. Докажем по индукции по суммарной степени нелинейных множителей  $f$ :

**База:** Суммарной степени нелинейных множителей ноль. Значит,  $f$  разложим на линейные множители.

**Переход:**

$$\exists f_1 | f, \deg f_1 \geq 2, f_1 \text{ — неприводим}$$

$$F[x]_{/(f_1)} = L_1, \text{ в } L_1, f_1 \text{ имеет корень}$$

$$F[x] \subseteq L_1[x]$$

$$f_1 = (x - \alpha)g \text{ в } L_1[x]$$

По индукционному предположению,  $\exists L$  — расширение  $L_1$ , в котором  $f$  раскладывается на линейные множители.

$$F \subseteq L_1 \subseteq L$$

2.  $K = \bigcap M, M \subset L, M$  — подполе  $L, f$  — раскладывается на линейный члены.

## 1.16. Поле частных областей целостности

$R$  — область целостности. Задача: построить "наименьшее возможное" поле  $F$ , содержащие  $R$ :

**Def 1.16.1.**

$$X = \{(a, b) \mid a, b \in R, b \neq 0\} \text{ — множество дробей}$$

Введем отношение эквивалентности на  $X$ :  $\sim: (a, b) \sim (a_1, b_1) \Leftrightarrow ab_1 = a_1b$  Тогда, полем частных кольца  $R$  называется фактор-множество  $X: X_{/\sim}$

**Def 1.16.2.**  $\frac{a}{b} = [(a, b)]$  — дробь.

Зададим на  $X_{/\sim}$  сложение и умножение:

**Def 1.16.3.**

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} = \frac{ac}{bd}$$

**Def 1.16.4.**

$$\frac{a}{b} + \frac{c}{d} = \frac{ad + bc}{bd}$$

**Утверждение 1.16.1.**  $+, \cdot$  — операции на  $X_{/\sim}$ .

$$1. \ b \neq 0, d \neq 0 \Rightarrow bd \neq 0$$

2. Корректность:  $\forall$  представил класса эквивалентности подходит.

**Утверждение 1.16.2.**  $\{\frac{a}{1} \mid a \in R\}$  — подкольцо  $K$ , изоморфное  $R$ .

**Теорема 1.16.1.**  $K = (X_{/\sim}, +, \cdot)$  — поле.

► Очевидны все свойства, кроме дистрибутивности.

$$\left(\frac{a}{b} + \frac{c}{d}\right) \frac{e}{f} = \frac{ad + bc}{bd} \frac{e}{f} = \frac{ade + bce}{bdf}$$

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{e}{f} + \frac{c}{d} \cdot \frac{e}{f} = \frac{ae}{bf} + \frac{ce}{df} = \frac{aedf + cbef}{bdf^2}$$

$$\frac{ade + bce}{bdf} \sim \frac{aedf + cbef}{bdf^2}$$

Нулевой и единичный элементы:

$$0_K = \frac{0}{1}$$

$$1_K = \frac{1}{1}$$

Всякий ненулевой элемент обратим:

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{b}{a} = \frac{ab}{ba} = \frac{1}{1} = 1_K$$

## 1.17. Поле рациональных функций. Разложение на простые дроби

**Def 1.17.1.** Поле частных кольца  $F[x]$  ( $F$ -поле) называется полем рациональных функций и обозначается  $F(x)$ .

**Def 1.17.2.** Всякая дробь в  $f(x)$  может быть единственным образом записан в виде  $\frac{f}{g}$ ,  $\gcd(f, g) = 1$  старший коэффициент  $g$  равен единице.

**Def 1.17.3.**  $\frac{f}{g} \in F(x)$   $\frac{f}{g}$  - правильная дробь, если  $\deg f < \deg g$

**Def 1.17.4.**  $\frac{f}{g} \in F(x)$   $\frac{f}{g}$  - примарная дробь, если  $g = q^k$ , где  $q$  - неприводима, а  $\deg f < \deg g$

**Def 1.17.5.**  $\frac{f}{g} \in F(x)$   $\frac{f}{g}$  - простейшая дробь, если  $g = q^k$ , где  $q$  - неприводима, а  $\deg f < \deg q$

**Теорема 1.17.1.**  $\frac{f}{g} \in F(x)$  может быть представлена в виде многочлена и суммы простейших дробей, причем такое разложение единственно.  $\frac{f}{g} = h(h \in F(x)) +$  сумма простейших

► План

1. Существует разложение  $\frac{f}{g} = h + \frac{f'}{g} \frac{f'}{g}$  - правильная дробь.
2. Всякая правильная дробь есть сумма примарных.
3. Всякая примарная дробь - есть сумма простейших.

*Замечание 1.17.1.* По теореме о деление с остатком  $f = h \cdot g + f'$ ,  $\deg f' < \deg g$ ;  $\frac{f}{g} = h + \frac{f'}{g}$ . При этом  $h, f' \in F(x)$   $\frac{f'}{g}$  - правильная дробь.

**Лемма 1.17.1.** Пусть есть правильная дробь  $\frac{f}{g_1 g_2} \Rightarrow$  существуют  $f_1, f_2$  такие, что  $\frac{f}{g_1 g_2} = \frac{f_1}{g_1} + \frac{f_2}{g_2}$ . При это  $\frac{f_1}{g_1}, \frac{f_2}{g_2}$  - правильные ( $g_1, g_2$  - взаимно простые.)

►  $g_1, g_2 \in F(x)$ ,  $\gcd(g_1, g_2) = 1 \Rightarrow (g_1, g_2) = 1$  (Идеал порожденный  $g_1$  и  $g_2$  совпадает с идеалом порожденным единицей), так как  $F(x)$  - ОГИ  $\Rightarrow$  числитель можем представить через  $g_1$  и  $g_2$

$$\exists h_1, h_2 \in F(x) : f = g_1 h_2 + g_2 h_1$$

Так как  $f \in F(x)$ , но  $h_1, h_2$  в этом разложении определены не однозначно. Рассмотрим деление с остатком  $h_1$  на  $g_1 \Rightarrow$

$$h_1 = g_1 u_1 + f_1, \deg f_1 < \deg g_1 \Rightarrow$$

$$f = g_1 h_2 + g_2 (g_1 u_1 + f_1) = g_1 (h_2 + g_2 u_1) + g_2 f_1 = g_1 f_2 + g_2 f_1$$

$$\deg f_1 < \deg g_1, g_1 f_2 = f - g_2 f_1$$

Степени:

$$\begin{aligned} \deg g_1 + \deg f_2 &\leq \max(\deg f, \deg g_2 + \deg f_1) \\ \deg g_1 + \deg f_2 &\leq \deg f_1 + \deg g_2 \Rightarrow \\ \deg f_2 &\leq \deg g_2 + (\deg f_1 - \deg g_1) \Rightarrow \\ \deg f_2 < \deg g_2 &\Rightarrow \frac{f}{g_1 g_2} = \frac{f_1}{g_1} + \frac{f_2}{g_2} \end{aligned}$$

и каждое из слагаемых - правильная дробь. ◀

**Лемма 1.17.2.** Любая правильная дробь является суммой примарных дробей, то есть таких, у которых старший коэффициент равен единице,  $g = q_1^{a_1} \cdot \dots \cdot q_k^{a_k}$ , где каждая  $q$  — неприводимая, попарно не ассоциируемые, со старшим коэффициентом равным единице.  $\frac{f}{g} = \frac{f_1}{q_1^{a_1}} + \dots + \frac{f_k}{q_k^{a_k}}$  Все слагаемые примарные.

► Докажем по индукции:

**База:** Для  $k = 1$   $\frac{f}{g} = \frac{f_1}{q_1^{a_1}}$  и  $\deg f < \deg g$  так как дробь правильная

**Переход:** Пусть для  $k \geq 2$  и для  $k - 1$  утверждение доказано, тогда

$$\frac{f}{g} = \frac{f}{q_1^{a_1} \cdot \dots \cdot q_k^{a_k}}, \text{ обозначим первые } k - 1 \text{ множители как } g_1$$

и соответственно  $g_2 = g_k^{a_k}$ . Тогда докажем, что  $g_1$  и  $g_2$  взаимнопросты:

Так как  $g$  не ассоциируемое  $\Rightarrow \gcd(g_1, g_2) = 1 \Rightarrow$

$$\frac{f}{g} = \frac{f_{k-1}}{q_1^{a_1} \cdot \dots \cdot q_{k-1}^{a_{k-1}}} + \frac{f_k}{q_k^{a_k}}$$

обе дроби правильные  $\frac{f_k}{q_k^{a_k}}$  — примарная и по индукционному предположению  $\frac{f_{(k-1)}}{q_1^{a_1} \cdot \dots \cdot q_{(k-1)}^{a_{(k-1)}}$  можем разложить в сумму примарных дробей ◀

**Лемма 1.17.3.** Любая примарная дробь есть сумма простейших

$$g = q^a, \frac{f}{g} : \deg f < \deg g \Rightarrow$$

$$\frac{f}{g} = \frac{f_1}{q^1} + \dots + \frac{f_k}{q^a}$$

и для всех  $f_i$  верно:  $\deg f_i < \deg q$

► Докажем по индукции, по степени  $a$ :

**База:** Для  $a = 1 \Rightarrow \frac{f}{g} = \frac{f_1}{q^1}$   $\deg f < \deg g = \deg q \Rightarrow \frac{f}{g}$  - простая.

**Переход:** Пусть для  $a \geq 2$  и для  $a - 1$  утверждение верно, тогда  $\frac{f}{g} = \frac{f_a}{q^a} \Rightarrow$

По теореме о делении с остатком ( $f$  на  $q$ ):

$$f = uq + f_a, \deg f_a < \deg q \Rightarrow$$

$$\frac{f}{g} = \frac{uq + f_a}{q^a} = \frac{u}{q^{a-1}} + \frac{f_a}{q^a}$$

$\Rightarrow \frac{f_a}{q^a}$  - простейшая

Осталось проверить, что  $\frac{u}{q^{(a-1)}}$  - правильная дробь

Опять применим ”трюк”сравнение степеней:

$$uq = f - f_a \Rightarrow \deg u + \deg q \leq \max(\deg f, \deg f_a)$$

так как  $\deg f < \deg q^a$  и  $\deg f_a < \deg q \Rightarrow$

$$\deg u + \deg q < \deg(q^a) \Rightarrow \deg u < \deg q^{a-1}$$

$\Rightarrow \frac{u}{q^{a-1}}$  - правильная дробь  $\Rightarrow$  Индукционный переход совершен.

*Замечание 1.17.2.*  $f = f_1g^{a-1} + f_2g^{a-2} + \dots + f_{k-1}g + f_k$ ,  $\deg f_i < \deg g$ , разложение единственным образом.

Алгоритм нахождения:

Пусть  $f_k$  остаток при деление  $f$  на  $g$  и так далее. ( $f = ug + f_k = (u_1g + f_{k-1})$ )

**Теорема 1.17.2.** Единственность представления.

► Пусть существует два разложения:

$$\frac{f}{g} = h + \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^{a_k} \frac{f_{ij}}{q_i^j} = \bar{h} + \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^{a_k} \frac{\bar{f}_{ij}}{q_i^j}$$

При этом  $\deg f_{ij} < \deg q_i$

Хотим доказать, что  $h = \bar{h}$ ,  $f_{ij} = \bar{f}_{ij}$

$$n = a_1 + \dots + a_k$$

Индукция по  $n$  Докажем по индукции:

**База:** Для  $n = 0$   $h = \bar{h}$  очевидно

**Переход:** Пусть для  $n \geq 1$  и для  $n - 1$  уже доказанно

$\Rightarrow$  Существует такое  $a_i > 0$  (НУО  $a_k > 0$ )

$\Rightarrow$  Домножим  $h + \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^{a_k} \frac{f_{ij}}{q_i^j}$  на  $q_1^{a_1} \cdot \dots \cdot q_k^{a_k}$  и рассмотрим разность:

$$0 = h - \bar{h} + \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^{a_k} \frac{f_{ij} - \bar{f}_{ij}}{q_i^j}$$

Домножим на общий знаменатель  $\Rightarrow$

$$0 = q_k(\dots) + (f_{ka_k} - \bar{f}_{ka_k})(q_1^{a_1} \cdot \dots \cdot q_{k-1}^{a_{k-1}})$$

$\Rightarrow$  последнее слагаемое делится на  $q_k$ , но  $q_1^{a_1} \cdot \dots \cdot q_{k-1}^{a_{k-1}}$  взаимно просто с  $q_k \Rightarrow f_{ij} - \bar{f}_{ij}$  делится на  $q_k$ , но

$$\begin{aligned} \deg(f_{ka_k} - \bar{f}_{ka_k}) &\leq \max(\deg(f_{ka_k}), \deg(\bar{f}_{ka_k})) < \deg(q_k) \\ \Rightarrow f_{ka_k} - \bar{f}_{ka_k} &= 0 \Rightarrow f_{ka_k} = \bar{f}_{ka_k} \end{aligned}$$

# Глава 2

## Линейная алгебра

### 2.1. Системы линейных уравнений

**Def 2.1.1.**  $n$  уравнений с  $m$  неизвестными.  $K$  - поле.

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^m a_{ij}x_j = b_i, & i = 1 \dots n \\ \dots \end{cases}$$

$$a_{ij}, b_i \in K$$

*Замечание 2.1.1.* Более общая концепция есть в коммутативном кольце с 1

**Def 2.1.2.** Система — однородная, если все  $b_i = 0$ .

**Def 2.1.3.** Если у системы есть решения, то она — совместна, иначе — несовместна

**Def 2.1.4.** Матричный вид

$A = a_{ij}(i = 1 \dots n, j = 1 \dots m)$  матрица коэффициентов

$$X = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_m \end{pmatrix}$$

$$B = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$$

$$AX = B$$

$(A|B)$  расширенная матрица системы

**Def 2.1.5.** Элементарные преобразования

1.  $i$  уравнение  $+= j$  уравнение  $\cdot c (c \in K)$
2.  $i$  уравнение  $= i$  уравнение  $\cdot c \neq 0 (c \in K)$
3. Поменять местами  $i$  уравнение и  $j$  уравнение

*Замечание 2.1.2.* Во 2 пункте в общем случае  $c \in R^*$

*Замечание 2.1.3.* Преобразование 3 типа может быть выражено через первые два

1.  $i += j$

2.  $j += (-i)$
3.  $i += j$
4.  $j = -j$

*Замечание 2.1.4.* Система не меняет множества решений, так как новая система — следствие старой и есть обратное преобразование

**Def 2.1.6.** Обратное преобразование

1.  $i$  уравнение  $+= j$  уравнение  $\cdot (-c) (\in K)$
2.  $i$  уравнение  $= i$  уравнение  $\cdot c^{-1} (\in K)$
3. Поменять местами  $i$  уравнение и  $j$  уравнение

**Def 2.1.7.** Элементарные преобразования в матричной форме

1. умножить слева на

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

2. умножить слева на

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

3. умножить слева на

$$\begin{pmatrix} 1 & \dots & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0_{ii} & \dots & 1_{ij} & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 1_{ji} & \dots & 0_{jj} & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

**Def 2.1.8.** Ступенчатый вид матрицы

1. все ненулевые строки (имеющие по крайней мере один ненулевой элемент) располагаются над всеми чисто нулевыми строками;
2. ведущий элемент (первый ненулевой элемент строки при отсчёте слева направо) каждой ненулевой строки располагается строго правее ведущего элемента в строке, расположенной выше данной.

**Def 2.1.9.** Приведенный ступенчатый вид матрицы — такой ступенчатый вид, который удовлетворяет дополнительному условию, что каждый ведущий элемент ненулевой строки — это единица, и он является единственным ненулевым элементом в своём столбце.



**Def 2.1.10.** Приведение матрицы к ступенчатому виду методом Гаусса

1. Прямой ход

- (a) Идём по столбцам слева направо.
- (b) Находим в текущем столбце ненулевой коэффициент ( пусть он находится в строчке  $i$  ), если такого не находится, то переходим к следующему столбцу и итерации
- (c) Меняем местами  $i$  строчку и 1 строчку
- (d) Пусть мы находимся сейчас на  $j$  столбце, тогда из каждой  $k$  строки вычитаем первую строку с коэффициентом  $\frac{a_{kj}}{a_{1j}}$ .
- (e) В точке  $(1; j)$  получили начало новой ступеньки
- (f) Мысленно отбрасываем первую строку и столбец, переходим к подматрице и следующей итерации

2. Проверка на совместность системы : пусть после  $i$  строчки ступеньки заканчиваются. Тогда в строчках  $j > i$  имеем уравнения вида  $0 = b_j$ , если хотя бы одно  $b_j$  не равно 0, то система несовместна.

3. Обратный ход: для каждой  $(i; j)$  позиции начала ступеньки из каждой  $k < i$  строки вычитаем  $i$  строку с коэффициентом  $\frac{a_{kj}}{a_{ij}}$

4. Получение приведенного вида : для каждой  $(i; j)$  позиции начала ступеньки делим строку  $i$  на коэффициент в  $(i; j)$  позиции в матрице.

5. Получение решений: пусть после  $i$  строчки ступеньки заканчиваются. Тогда имеем  $i$  уравнений вида  $x_j = b_k$  ( для зависимых переменных ) и  $m - i$  свободных переменных - им мы имеем право придавать любое значение.

*Замечание 2.1.5.* Если работаем над эвклидовым кольцом, то при выборе ненулевого коэффициента в очередном столбце выбираем такой с наименьшим значением эвклидовой функции среди подходящих.

## 2.2. Векторные пространства

**Def 2.2.1.**  $K$  — поле,  $V \neq 0$

$$+ : V \times V \rightarrow V$$

$$\cdot : K \times V \rightarrow V$$

$V$  — векторное пространство над полем  $K$ , если:

1.  $\forall v_1, v_2, v_3 \in V : (v_1 + v_2) + v_3 = v_1 + (v_2 + v_3)$
2.  $\exists 0 \in V \forall v \in V : 0 + v = v + 0 = v$
3.  $\forall v \in V \exists -v \in V : v + (-v) = (-v) + v = 0$
4.  $\forall v_1, v_2 \in V : v_1 + v_2 = v_2 + v_1$
5.  $\forall v \in V : 1_K \cdot v = v$
6.  $\forall a, b \in K \forall v \in V : (ab)v = a(bv)$
7.  $\forall a \in K \forall v_1, v_2 \in V : a(v_1 + v_2) = av_1 + av_2$

$$8. \forall a, b \in K \forall v \in V: (a + b)v = av + bv$$

Пример 2.2.1. 1.  $V = K$ , внешнее умножение — умножение в поле  $K$

2.  $K^n$  — пространство векторов столбцов

$$K^n = \left\{ \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} \mid a_i \in K \right\}$$

3.  ${}^n K$  — пространство векторов строк

$${}^n K = \{(a_1 \dots a_n) \mid a_i \in K\}$$

4.  $K \subseteq L$ ,  $K$  — поле,  $L$  — тело

$$\cdot: K \times L \rightarrow L \text{ (сужение умножения в } L)$$

$\mathbb{C}$  — векторное пространство над  $\mathbb{R}$

5.  $\mathbb{H}$  — векторное пространство над  $\mathbb{R}$

6.  $\mathbb{H}$  — векторное пространство над  $\mathbb{C}$

7.  $Q(i) = \{a + bi \mid a, b \in \mathbb{Q}\}$  — векторное пространство над  $\mathbb{Q}$   
 $\mathbb{R}$  — векторное пространство над  $\mathbb{Q}$

8.  $M(n, m, k)$  — векторное пространство над  $K$

9.

$$\cdot: K \times K[x] \rightarrow K[x] \text{ (сужение обычного умножения)}$$

$K[x]$  — векторное пространство над  $K$

10.  $C([a, b] \rightarrow \mathbb{R})$  — векторное пространство над  $\mathbb{R}$

### Свойства векторного пространства

1.  $0_v$  — единственный

$$\blacktriangleright v + 0_1 = v = v + 0_2 \quad \blacktriangleleft$$

2.  $\forall a \in K: a \cdot 0_v = 0_v$

$$\blacktriangleright a \cdot 0_v = a \cdot (0_v + 0_v) = a \cdot 0_v + a \cdot 0_v$$

$$0_v = a \cdot 0_v \quad \blacktriangleleft$$

3.  $\forall v \in V: 0_k \cdot v = 0_v$

$$\blacktriangleright 0_k \cdot v = (0_k + 0_k) \cdot v = 0_k \cdot v + 0_k \cdot v \quad \blacktriangleleft$$

4.  $\forall a \in K \forall v \in V: (-a) \cdot v = a \cdot (-v) = -(a \cdot v)$

$$\blacktriangleright av + (-a)v = (a + (-a))v = 0_k \cdot v = 0_v$$

$$-(av) = (-a)v$$

2-е равенство аналогично \blacktriangleleft

## 2.3. Подпространства, линейные комбинации

**Def 2.3.1.**  $v_1, \dots, v_n \in V, a_1, \dots, a_n \in K$

$a_1v_1 + \dots + a_nv_n$  — линейная комбинация  $v_i$  с коэффициентами  $a_i$

**Def 2.3.2.**  $i \in I, v_i \in V, a_i \in K$ , почти все (= все, кроме конечного числа)  $a_i$  равны 0

$\sum_{i \in I} a_i v_i$  — линейная комбинация (сумма конечна, так как почти все  $a_i = 0$ )

**Def 2.3.3.**  $V$  — векторное пространство над  $K, 0 \neq U \subseteq V$

$U$  называют подпространством в  $V$ , если  $U$  — векторное пространство над  $K$  относительно  $+|_{U \times U}, \cdot|_K$

*Пример 2.3.1.* 1.  $\mathbb{C} \subseteq \mathbb{H}$ , векторное пространство над  $\mathbb{R}$

2.  $K[x^2] \subseteq K[x]$

3.  $\mathbb{R}[x]$  — можно рассматривать, как подпространство в  $C([a, b] \rightarrow \mathbb{R})$

**Утверждение 2.3.1.**  $V$  — векторное пространство над  $K, 0 \neq U \subseteq V$

$U$  — подпространство  $V \Leftrightarrow \begin{cases} U \text{ замкнуто относительно сложения} \\ U \text{ замкнуто относительно умножения на скаляр} \end{cases}$

► Посмотрим на пункты из определения векторного пространства. 1, 4, 5, 6, 7, 8 — очевидны. Рассмотрим остальные:

2.  $\exists 0 \in K \forall u \in U: 0_k \cdot u \in U$

$$0_v = 0_k \cdot u = 0_u$$

3.  $\forall u \in U: (-1_k) \cdot u \in U$

$$(-1_k) \cdot u = -u \in V, \text{ а значит обратный в } U$$

**Лемма 2.3.1.** (Упражнение) Пересечение подпространств — подпространство.

**Утверждение 2.3.2.**  $\{v_i\}_{i \in I} \subseteq V$ , какое наименьшее подпространство, содержащее это семейство векторов? Ответ:

$$\bigcap_{\substack{U \text{ — подпространство } V \\ \{v_i\}_{i \in I} \subseteq U}} U = \left\{ \sum_{i \in I} a_i v_i \mid \text{почти все } a_i = 0 \right\} \text{ — мн-во всех конечных линейных комбинаций векторов из } \{v_i\}_{i \in I}$$

**Def 2.3.4.**  $\{v_i\}_{i \in I}$  — семейство образующих

**Def 2.3.5.**  $\langle v_i \mid i \in I \rangle$  — подпространство, порожденное семейством  $\{v_i\}_{i \in I}$  (линейная оболочка векторов  $v_i$ )

**Def 2.3.6.** Если  $V = \langle v_i \mid i \in I \rangle$ , то говорят, что семейство образующих порождает пространство  $V$

*Пример 2.3.2.* 1.  $\mathbb{C}$  — векторное пространство над  $\mathbb{R}, \mathbb{C} = \langle 1, i \rangle$

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

## 2.4. Линейная зависимость и линейная независимость

**Def 2.4.1.**  $\{v_i\}_{i \in I}$  — линейно зависимые, если  $\exists a_i$  — почти все (но не все)  $a_i = 0$ , такие что:

$$\sum_{i \in I} a_i v_i = 0$$

**Def 2.4.2.** Если  $\{v_i\}_{i \in I}$  не являются линейно зависимыми, то они называются линейно независимыми.

**Эквивалентные определения**

1.  $\forall a_i$  почти все (но не все)  $a_i = 0$ :  $\sum_{i \in I} a_i v_i \neq 0$
2.  $\forall a_i$  почти все  $a_i = 0$ :  $\sum_{i \in I} a_i v_i = 0 \Rightarrow$  все  $a_i = 0$

**Пример 2.4.1.**  $\mathbb{C}$  — в.п. над  $\mathbb{R}$

1.  $\{1, i\}$  — линейно независимые
2.  $\{1, 1 + i, i\}$  — линейно зависимые  
 $1 \cdot 1 + (-1) \cdot (1 + i) + 1 \cdot i = 0$
3.  $\{1, x, x^2, \dots\}$  — линейно независимые ( $K[x]$ )

**Свойства линейной зависимости и линейной независимости**

1. Любая подсистема линейно независимой системы — линейно независима
2. Любая надсистема линейно зависимой системы — линейно зависима
3. Семейство, содержащее 0 — линейно зависима
4. Семейство, содержащее 2 одинаковых вектора — линейно зависима
5. Семейство линейно независимо  $\Leftrightarrow$  всякое его конечное подсемейство — линейно независимо

**Лемма 2.4.1.**  $\{v_i\}_{i \in I}$  линейно зависимые  $\Rightarrow$  один из  $v_i$  есть линейная комбинация остальных

►  $\sum_{i \in I} a_i v_i = 0$ , почти все (но не все)  $a_i = 0, j: a_j \neq 0$   
 $a_j v_j + \sum_{\substack{i \in I \\ i \neq j}} a_i v_i = 0 \Rightarrow v_j = \sum_{\substack{i \in I \\ i \neq j}} \left(\frac{-a_i}{a_j}\right) v_i$  ◀

**Теорема 2.4.1.** (О линейной зависимости линейных комбинаций)

$V$  — векторное пространство над  $K, v_1, \dots, v_n \in V, u_1, \dots, u_m \in \langle v_1, \dots, v_n \rangle$

Если  $m > n$ , то  $u_1, \dots, u_m$  линейно зависимые

►  $u_i = \sum_{j=1}^n a_{ij} v_j, a_{ij} \in K$

$x_1, \dots, x_m = ?$

$$0 = x_1 \cdot u_1 + \dots + x_m \cdot u_m = \sum_{i=1}^m x_i u_i = \sum_{i=1}^m x_i \sum_{j=1}^n a_{ij} v_j = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n (x_i a_{ij}) v_j = \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m (x_i a_{ij}) v_j$$

Потребуем, чтобы для  $j = 1, \dots, n$ :  $\sum_{i=1}^m x_i a_{ij} = 0$

Это система  $n$  линейных уравнений с  $m$  неизвестными,  $m > n \Rightarrow \exists x_i$  (не все 0), являющиеся решением этой системы

$$\sum_{i=1}^m x_i u_i = \sum_{j=1}^n 0 \cdot v_j = 0$$

Так как не все  $x_i = 0$ , то  $\{u_i\}_{i=1}^m$  — линейно зависимые ◀

## 2.5. Базис векторного пространства

**Def 2.5.1.** Базис векторного пространства — линейно независимая система образующих.

**Теорема 2.5.1.**  $V$  — векторное пространство над полем  $K$ ,  $\{v_\alpha\}_{\alpha \in I} \subset V$ . Следующие условия равносильны:

1.  $\{v_\alpha\}$  — базис  $V$ .
  2.  $\{v_\alpha\}$  — максимальное по включению линейно независимое семейство.
  3.  $\{v_\alpha\}$  — минимальное по включению семейство образующих
  4. Всякий вектор  $v \in V$  единственным образом представляется в виде конечной линейной комбинации векторов из  $\{v_\alpha\}$
  5. Всякий  $v \in V$  раскладывается в виде конечной линейной комбинации векторов из  $\{v_\alpha\}$  и нулевой вектор раскладывается единственным образом (то есть с нулевыми коэффициентами).
- **1  $\Rightarrow$  2:** Так как  $\{v_\alpha\}_{\alpha \in I}$  — базис, то это линейно независимое семейство. Рассмотрим  $v \in V$  и  $\{v_\alpha\}_{\alpha \in I} \cup \{v\}$ . Надо проверить, что это семейство линейно зависимо  $\forall v$ .

$$v = \sum_{\alpha \in I} a_\alpha v_\alpha$$

и почти все коэффициенты  $a_\alpha = 0$  (так как  $\{v_\alpha\}_{\alpha \in I}$  — базис).

$$0 = -v + \sum_{\alpha \in I} a_\alpha v_\alpha$$

Нетривиальная линейная комбинация и почти все коэффициенты равны нулю, поэтому вектора  $\{v\} \cup \{v_\alpha\}_{\alpha \in I}$  — линейно зависимы.

**2  $\Rightarrow$  1:**  $\{v_\alpha\}$  — максимальное линейно независимое семейство.

Необходимо проверить, что  $\{v_\alpha\}$  — семейство образующих.  $v \in V$ ,  $\{v\} \cup \{v_\alpha\}$  — линейно зависимы, поэтому существует линейная комбинация, равная нулю, и  $v$  входит в нее с ненулевым коэффициентом.

$$av + \sum_{\alpha \in I} a_\alpha v_\alpha = 0$$

и почти все  $a_\alpha = 0$ ,  $a \neq 0$ .

$$v = \sum_{\alpha \in I} (-a^{-1}a_\alpha)v_\alpha$$

В силу произвольности  $v$   $\{v_\alpha\}$  — семейство образующих, следовательно, базис.

**1  $\Rightarrow$  3:**  $v_\alpha$  — базис, следовательно, семейство образующих. Необходимо проверить, что оно минимальное по включению.

$v \in \{v_\alpha\}$ ,  $v = v_{\alpha_0}$ ,  $\alpha_0 \in I$ . Пусть

$$\{v_\alpha\}_{\alpha \in I \setminus \{\alpha_0\}}$$

— семейство образующих. Тогда

$$v_{\alpha_0} = \sum_{\alpha \neq \alpha_0} a_\alpha v_\alpha$$

Получили

$$0 = -v_{\alpha_0} + \sum_{\alpha \neq \alpha_0} a_\alpha v_\alpha$$

и почти все  $a_\alpha = 0$ . Это противоречие с линейной независимостью  $v_{\alpha \in I}$ . Тогда  $\{v_\alpha\}$  — минимальное по включению.

**3**  $\Rightarrow$  **1**:  $\{v_\alpha\}$  — минимальное по включению семейство образующих. Хотим проверить, что  $\{v_\alpha\}$  — линейно независимые.

Пусть линейно зависимые. Тогда  $\sum_{\alpha \in I} a_\alpha v_\alpha = 0$ , почти все, но не все  $a_\alpha = 0$ .  $\exists \alpha_0 : a_{\alpha_0} \neq 0$ . Тогда  $v_{\alpha_0}$  — (конечная) линейная комбинация остальных векторов, поэтому

$$\{v_\alpha\}_{\alpha \in I \setminus \alpha_0}$$

— тоже семейство образующих.

$$v_{\alpha_0} = \sum_{\alpha \in I \setminus \alpha_0} a_\alpha v_\alpha$$

почти все  $a_\alpha = 0$ .  $u \in V$ ,

$$u = \sum_{\alpha \in I} b_\alpha v_\alpha$$

почти все  $b_\alpha = 0$ .

$$\begin{aligned} u &= \sum_{\alpha \neq \alpha_0} b_\alpha v_\alpha + b_{\alpha_0} v_{\alpha_0} = \\ &= \sum_{\alpha \neq \alpha_0} b_\alpha v_\alpha + \sum_{\alpha \neq \alpha_0} b_{\alpha_0} a_\alpha v_\alpha = \\ &= \sum_{\alpha \neq \alpha_0} (b_\alpha + b_{\alpha_0} a_\alpha) v_\alpha \end{aligned}$$

Почти все коэффициенты равны 0, противоречие с минимальностью. Значит  $\{v_\alpha\}$  — линейно независимы, значит базис.

**5** — **переформулировка пункта 1**. Рассмотрим  $\{v_\alpha\}$ . Утверждение, что всякий  $v \in V$  — (конечная) линейная комбинация  $\{v_\alpha\}_{\alpha \in I}$ , равносильно утверждению, что  $\{v_\alpha\}$  — семейство образующих.

Утверждение, что  $0_v$  представим только в виде тривиальной линейной комбинации  $\{v_\alpha\}$  равносильно тому, что  $\{v_\alpha\}$  — линейно независимы.

**4**  $\Rightarrow$  **5**: 4 — более сильное условие.

**5**  $\Rightarrow$  **4**:  $v \in V$  Пусть

$$v = \sum_{\alpha \in I} a_\alpha v_\alpha = \sum_{\alpha \in I} b_\alpha v_\alpha$$

почти все  $a_\alpha, b_\alpha$  равны 0. Тогда:

$$\sum_{\alpha \in I} (a_\alpha - b_\alpha) v_\alpha = 0$$

почти все  $a_\alpha - b_\alpha = 0$ . Тогда  $\forall \alpha, a_\alpha = b_\alpha$ .

*Пример 2.5.1. Базис в  $K^n$ :*

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

Единичный вектор — на  $i$ -й строчке стоит 1, все остальные 0.

$$\sum_{i=1}^n a_i e_i = \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix}$$

$e_1, e_2, \dots, e_n$  — стандартный базис.

**Базис в  $K^3$ :**

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

Так же базис в  $K^3$ .

$M(n \times m, K)$ : Стандартные матричные единицы.

$$e_{ij} = \begin{pmatrix} 0 & \cdots & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & 1_{ij} & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix}$$

В  $K[x]$ :  $\{1, x, x^2, \dots\}$  — базис.

**Упражнение:**

$$P_i(x) \in K[x]; i = 0, 1, \dots; \deg P_i = i$$

Докажите, что  $\{P_i\}$  — базис  $K[x]$  над  $K$ .

**Теорема 2.5.2.**  $V$  — векторное пространство над  $K$ . Тогда в  $V$  есть базис.

**Def 2.5.2.**  $V$  — конечнопорожденное(конечномерное) если в нем есть конечная система образующих.

► Докажем теорему для конечнопорожденных пространств.

**Лемма 2.5.1.**  $V$  — конечнопорожденное векторное пространство. Всякое линейно независимое семейство может быть дополнено до базиса.

► Пусть  $V = \langle u_1, u_2, \dots, u_m \rangle$ ,  $V$  порожден данными векторами, то есть это система образующих.  $\{v_\alpha\}$  — линейно независимо. Попробуем дополнить  $\{v_\alpha\}$  до базиса.

Пусть существует  $v \in V \setminus \langle v_\alpha \mid \alpha \in I \rangle$ , то есть существует вектор, который нельзя получить с помощью нашего множества. Добавим его в множество и оно останется линейно независимым.  $\{v\} \cup \{v_\alpha\}_{\alpha \in I}$ .

Число векторов в линейно независимом семействе не более  $m$ . Все  $v$  являются линейными комбинациями  $u_1, \dots, u_m$ . Если число векторов больше  $m$ , то они линейно зависимы (теорема о линейной зависимости линейной комбинации). Таким образом процесс оборвется за конечное число шагов. ◀

Первое доказательство. Возьмем любое линейно независимое множество и дополним его до базиса. ◀

► **Лемма 2.5.2.**  $V$  — конечнопорожденное векторное пространство. Из всякой конечной системы образующих можно выбрать базис.

►  $u_1, \dots, u_m$  — семейство образующих.

Если они линейно независимы, то базис найден. Если линейно зависимы, то один из них есть линейная комбинация остальных. Значит  $\{u_1, \dots, u_m\} \setminus \{u_j\}$  — тоже семейство образующих. Так как исходное семейство конечно, то процесс оборвется. Значит найдем базис. ◀

Второе доказательство. Есть семейство образующих, применим лемму. ◀

**Пример 2.5.2.**  $\mathbb{R}$  — векторное пространство над  $\mathbb{Q}$ . Базис  $\mathbb{R}$  над  $\mathbb{Q}$  есть, но уже несчетный.

**Теорема 2.5.3.** Любые два базиса конечнопорожденного векторного пространства содержат одно и то же число элементов.

► Из теоремы о линейной зависимости линейных комбинаций следует, что всякий базис конечен.  $V$  — векторное пространство.  $u_1, \dots, u_m$  и  $v_1, \dots, v_n$  — базисы  $V$ .

$u_1, \dots, u_m$  — образующие  $V$ ,  $v_1, \dots, v_n$  — линейно независимые и линейные комбинации векторов  $u_1, \dots, u_m$ . По теореме о линейной зависимости линейных комбинаций  $n \leq m$ , аналогично  $m \leq n$ . Значит  $n = m$ . ◀

**Def 2.5.3.** Если  $V$  — конечнопорожденное векторное пространство, то число векторов в базисе называется размерностью  $V$  над  $K$ .

$$\dim \dim_K V$$

Если векторное пространство не является конечнопорожденным, то  $\dim V = \infty$ .

*Пример 2.5.3.* 1.  $\dim_K K^n = n$

2.  $\dim_K M(n \times m, K) = nm$

3.  $\dim_K K[x] = \infty$

4.  $\dim_K \{g \in K[x] \mid \deg g \leq n, n \in \mathbb{N}_0\} = n + 1$

5.  $\dim_{\mathbb{R}} \mathbb{C} = 2 (1, i)$

6.  $\dim_{\mathbb{R}} \mathbb{H} = 4 (1, i, j, k)$

7.  $\dim_{\mathbb{C}} \mathbb{H} = 2 (1, j)$

$AX = 0$ , множество решений — векторное пространство. Размерность пространства решений равно числу свободных переменных.

## 2.6. Координаты вектора. Матрица перехода. Замена координат.

**Def 2.6.1.**  $K$  — поле,  $V$  — векторное пространство над  $K$ .

$\{v_\alpha\}_{\alpha \in I}$  — базис  $V$ .

$$v \in V \Rightarrow v = \sum_{\alpha \in I} a_\alpha v_\alpha$$

почти все  $a_\alpha = 0$  и такое разложение единственно.  $\{a_\alpha\}_{\alpha \in I}$  — набор координат вектора  $v$  в базисе  $\{v_\alpha\}$ .

**Def 2.6.2.**  $\dim V = n < +\infty$ ,  $v_1, \dots, v_n$  — базис  $V$ .  $\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix}$  — столбец координат  $v$  в базисе  $v_1, \dots, v_n$ .

*Пример 2.6.1.*  $\mathbb{C}$  над  $\mathbb{R}$ . Базис —  $\{1, i\}$

$$z \mapsto \begin{pmatrix} \operatorname{Re} z \\ \operatorname{Im} z \end{pmatrix}$$

**Def 2.6.3.**  $\{v_1, \dots, v_n\}, \{v'_1, \dots, v'_n\}$  — базисы  $V$ .

$$v'_j = \sum_{i=1}^n a_{ij} v_i, a_{ij} \in K$$

$$A = (a_{ij})_{i,j=1,\dots,n}$$



$j$ -й столбец  $A$  — столбец координат  $v'_j$  в базисе  $v_i$ .

$A$  — матрица перехода от  $v_1, \dots, v_n$  к базису  $v'_1, \dots, v'_n$

$$A = [A]_{\{v_i\} \rightarrow \{v'_i\}}$$

*Пример 2.6.2.*  $\mathbb{R}^2$ , рассмотрим стандартный базис и базис повернутый на угол  $\varphi$ .

$$v'_1 \rightarrow \begin{pmatrix} \cos \varphi \\ \sin \varphi \end{pmatrix}$$

$$v'_2 \rightarrow \begin{pmatrix} -\sin \varphi \\ \cos \varphi \end{pmatrix}$$

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

**Теорема 2.6.1.**  $V$  — векторное пространство над  $K$ ,  $\dim V = n$ ,

$\{v_1, \dots, v_n\}$ ,  $\{v'_1, \dots, v'_n\}$ ,  $\{v''_1, \dots, v''_n\}$  — базисы  $V$ .  $A$  — матрица перехода  $\{v_i\} \rightarrow \{v'_i\}$ ,  $B$  — матрица перехода  $\{v'_i\} \rightarrow \{v''_i\}$ ,  $C$  — матрица перехода от  $\{v_i\} \rightarrow \{v''_i\}$ . Тогда  $C = A \cdot B$ .



$$\begin{aligned} v''_j &= \sum_{i=1}^n c_{ij} v_i \\ v''_j &= \sum_{r=1}^n b_{rj} v'_r = \sum_{r=1}^n b_{rj} \left( \sum_{i=1}^n a_{ir} v_i \right) = \\ &= \sum_{r=1}^n \sum_{i=1}^n (b_{rj} a_{ir}) v_i = \sum_{r=1}^n \sum_{i=1}^n a_{ir} b_{rj} v_i = \\ &= \sum_{i=1}^n \underbrace{\left( \sum_{r=1}^n a_{ir} b_{rj} \right)}_{c_{ij}} v_i \Rightarrow c_{ij} = \sum_{r=1}^n a_{ir} b_{rj} \\ & C = AB \end{aligned}$$



*Следствие 2.6.1.1.* Матрица перехода от базиса к базису является обратимой и обратная к ней — это матрица перехода от  $\{v'_i\}$  к  $\{v_i\}$ .



$$\{v_i\} \xrightarrow[A]{\leftarrow} \{v'_i\} \xrightarrow[B]{\leftarrow} \{v_i\}$$

$A \cdot B$  — матрица перехода от  $\{v_i\}$  к  $\{v_i\}$ .

$$v_i = 0 \cdot v_1 + \dots + 1 \cdot v_i + \dots + 0 \cdot v_n$$

т.е. единичная матрица.  $AB = E \wedge BA = E \Rightarrow B = A^{-1}$



*Пример 2.6.3.*  $\mathbb{R}^2$ , стандартный базис и базис повернутый на  $\varphi$ . Матрица перехода от  $\{v'_1, v'_2\}$  к  $\{v_1, v_2\}$ :

$$\begin{pmatrix} \cos \varphi & -\sin \varphi \\ \sin \varphi & \cos \varphi \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} \cos \varphi & \sin \varphi \\ -\sin \varphi & \cos \varphi \end{pmatrix}$$

Получили поворот на  $-\varphi$ .

**Теорема 2.6.2.**  $V$  — векторное пространства над  $K$ .  $v_1, \dots, v_n, v'_1, \dots, v'_n$  — базисы  $V$ .

$\begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$  — координаты  $v$  в базисе  $\{v_1, \dots, v_n\}$ ,  $\begin{pmatrix} b'_1 \\ \vdots \\ b'_n \end{pmatrix}$  — координаты  $v$  в базисе  $\{v'_1, \dots, v'_n\}$ . Тогда

$$\begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix} = A \cdot \begin{pmatrix} b'_1 \\ \vdots \\ b'_n \end{pmatrix}$$



$$\begin{aligned} v &= \sum_{i=1}^n b_i v_i \\ v &= \sum_{j=1}^n b'_j v'_j = \sum_{j=1}^n b'_j \left( \sum_{i=1}^n a_{ij} v_i \right) = \sum_{i=1}^n \underbrace{\left( \sum_{j=1}^n a_{ij} b'_j \right)}_{b_i} v_i \\ b_i &= \sum_{j=1}^n a_{ij} b'_j \end{aligned}$$



## 2.7. Сумма и пересечение подпространств

**Теорема 2.7.1.**  $V$  — векторное пространство над  $K$ ,  $U, W < V$ . Тогда

1.  $U \cap W < V$  (упражнение).
- 2.

$$\begin{aligned} U + W &= \{u + w \mid u \in U, w \in W\} \\ U + W &< V \end{aligned}$$

Объединение подпространством быть не обязано.

► Достаточно проверить замкнутость относительно операций.

$$\begin{aligned} (\underbrace{u}_{\in U} + \underbrace{w}_{\in W}) + (\underbrace{u'}_{\in U} + \underbrace{w'}_{\in W}) &= \underbrace{(u + u')}_{\in U} + \underbrace{(w + w')}_{\in W} \in U + W \\ c(\underbrace{u}_{\in U} + \underbrace{w}_{\in W}) &= \underbrace{cu}_{\in U} + \underbrace{cw}_{\in W} \in U + W \\ U + W &\neq \emptyset \\ 0_v &= 0_u + 0_w \in U + W \end{aligned}$$



**Теорема 2.7.2.** Пусть в обозначениях выше  $\dim U = n < \infty$ ,  $\dim W = m < \infty$  Тогда  $U + W$  и  $U \cap W$  конечномерны и

$$\dim(U + W) + \dim(U \cap W) = \dim U + \dim W$$



$$U \cap W < U \quad U \cap W < W$$

Так как  $\dim U < \infty$ , то и  $\dim(U \cap W) < \infty$ .

$v_1, \dots, v_r$  — базис  $U \cap W$ .  $\{v_1, \dots, v_r\} < U$ , дополним до базиса  $U$ :

$$\{v_1, \dots, v_r, u_{r+1}, \dots, u_n\} \quad n = \dim U$$

Аналогично дополним до базиса  $W$ :

$$\{v_1, \dots, v_r, w_{r+1}, \dots, w_m\} \quad m = \dim W$$

Утверждаем, что

$$v_1, \dots, v_r, u_{r+1}, \dots, u_n, w_{r+1}, \dots, w_m$$

— базис  $U + W$ .

$$\begin{aligned} v &\in U + W \\ v &= u + w, u \in U, w \in W \\ u &= \sum_{i=1}^r a_i v_i + \sum_{i=r+1}^n b_i u_i \\ w &= \sum_{i=1}^r c_i v_i + \sum_{i=r+1}^m d_i w_i \\ v &= \sum_{i=1}^r (a_i + c_i) v_i + \sum_{i=r+1}^n b_i u_i + \sum_{i=r+1}^m d_i w_i \end{aligned}$$

Таким образом, это — система образующих  $U + W$ . Проверим линейную независимость.

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^r a_i v_i + \sum_{i=r+1}^n b_i u_i + \sum_{i=r+1}^m c_i w_i &= 0 \\ v &= \underbrace{\sum_{i=1}^r a_i v_i + \sum_{i=r+1}^n b_i u_i}_{\in U} = - \underbrace{\sum_{i=r+1}^m c_i w_i}_{\in W} \\ v = U \cap W &\Rightarrow v = \sum_{i=1}^r d_i v_i = \sum_{i=1}^r d_i v_i + \sum_{i=r+1}^n 0 u_i \end{aligned}$$

$\{v_i, u_i\}$  — базис  $U$ , следовательно разложение должно быть единственным, значит  $b_i = 0$ .

$$\sum_{i=1}^r a_i v_i + \sum_{i=r+1}^m c_i w_i = 0$$

$\{v_i, w_i\}$  — базис  $W$ , значит  $a_i = 0$  и  $c_i = 0$ .

Таким образом,  $v_1, \dots, v_r, u_{r+1}, \dots, u_n, w_{r+1}, \dots, w_m$  — линейно независимы, а значит они — базис  $U + W$ .

$$\dim(U + W) + \dim(U \cap W) = r + (n - r) + (m - r) + r = n + m = \dim(U) + \dim(W)$$



## 2.8. Линейные отображения

**Def 2.8.1.**  $U, V$  — векторные пространства над  $K$ .  $f: U \rightarrow V$  называется линейным отображением, если

$$\forall u_1, u_2 \in U, c_1, c_2 \in K, f(c_1u_1 + c_2u_2) = c_1f(u_1) + c_2f(u_2)$$

— линейность.

*Замечание 2.8.1.* •  $\forall u_1, u_2 \in U, f(u_1 + u_2) = f(u_1) + f(u_2)$  — адитивность.

•  $\forall c \in K, \forall u \in U, f(cu) = cf(u)$  — однородность степени 1.

**Def 2.8.2.**  $f: U \rightarrow V$  — линейное отображение.  $f(U) = \text{Im}(f)$  — образ  $f$ .

$$f^{-1}(0_v) = \{u \in U \mid f(u) = 0_v\} = \ker f$$

— ядро  $f$ .

**Упражнение:**

$$\text{Im } f < V \quad \ker f < U$$

*Следствие 2.8.0.1.* Свойства линейного отображения

1.  $f(0_u) = 0_v$
2.  $f(0_k u) = 0_k f(u) = 0_v$ : ядро не пусто (всегда содержит ноль).

**Лемма 2.8.1.**  $f: u \rightarrow v$  — линейное отображение.

$$f \text{ — инъективно} \Leftrightarrow \ker f = \{0_u\}$$

►  $\Rightarrow$ :  $f$  — инъективно.

$$\forall x \in V \mid f^{-1}(V) \mid \leq 1 \Rightarrow \mid f^{-1}(0) \mid \leq 1$$

$$\text{но } 0 \subset f^{-1}(0) \Rightarrow \ker f = \{0\}$$

◀:

$$\begin{aligned} u_1, u_2 \in U: f(u_1) &= f(u_2) \\ f(u_1 - u_2) &= f(u_1) - f(u_2) = 0 \\ u_1 - u_2 \in \ker f &= \{0\} \Rightarrow u_1 = u_2 \end{aligned}$$

В силу произвольности  $u_1$  и  $u_2$ ,  $f$  инъективно. ◀

**Def 2.8.3.**  $U, V$  — векторные пространства над  $K$ .  $f: U \rightarrow V$  — изоморфизм, если

1.  $f$  — линейное отображение.
2.  $f$  — биекция.

Говорим, что  $U$  и  $V$  изоморфны:  $U \cong V$ .

*Замечание 2.8.2.* Линейное отображение  $f: U \rightarrow V$  — изоморфизм, если

1.  $\ker f = \{0\}$
2.  $\text{Im } f = f(U) = V$

**Def 2.8.4.**  $U, V$  — векторное пространство.  $\text{Hom}(U, V)$ ,  $\mathcal{L}(U, V)$  — пространство линейных отображений из  $U$  в  $V$ .

**Теорема 2.8.1.**  $\mathcal{L}(U, V)$  — векторное пространство над  $K$ :  
 $f, g \in \mathcal{L}(U, V)$

$$\begin{aligned}\forall u \in U, (f + g)(u) &= f(u) + g(u) \\ (\alpha f)(u) &= \alpha f(u)\end{aligned}$$

$f + g, \alpha f$  — линейные отображения.



$$\begin{aligned}(f + g)(\beta_1 u_1 + \beta_2 u_2) &= f(\beta_1 u_1 + \beta_2 u_2) + g(\beta_1 u_1 + \beta_2 u_2) = \\ &= \beta_1 f(u_1) + \beta_2 f(u_2) + \beta_1 g(u_1) + \beta_2 g(u_2) = \\ &= \beta_1 (f(u_1) + g(u_1)) + \beta_2 (f(u_2) + g(u_2)) = \\ &= \beta_1 (f + g)(u_1) + \beta_2 (f + g)(u_2) \Rightarrow f + g \in \mathcal{L}(U, V)\end{aligned}$$



Когда два конечномерных векторных пространства изоморфны?

**Лемма 2.8.2.**  $U \cong V, f: U \rightarrow V$  — изоморфизм,  $\dim U < \infty, u_1, \dots, u_n$  — базис  $U$ .  
 Тогда  $f(u_1), \dots, f(u_n)$  — базис  $V$ .



$$\begin{aligned}\alpha_1 f(u_1) + \dots + \alpha_n f(u_n) &= 0 \\ f(\underbrace{\alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_n u_n}_{\in \ker f = \{0\}}) &= 0\end{aligned}$$

$\alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_n u_n = 0$  и  $u_1, \dots, u_n$  — базис  $U$ , поэтому

$$\alpha_1 = \dots = \alpha_n = 0$$

откуда  $f(u_1), \dots, f(u_n)$  — линейно независимы.

Рассмотрим  $v \in V$ : так как  $f$  — сюръекция, то  $\exists u \in U, f(u) = v$ . Говорим, что  $U$  и  $V$  изоморфны  $U \cong V$ .

$$\begin{aligned}\exists \alpha_1, \dots, \alpha_n \in K, u &= \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_n u_n \\ v = f(u) &= \alpha_1 f(u_1) + \dots + \alpha_n f(u_n)\end{aligned}$$

Верно, что  $\forall v \in V, f(u_1), \dots, f(u_n)$  — семейство порождающих. Значит,  $f(u_1), \dots, f(u_n)$  — базис  $V$ .



**Следствие 2.8.1.1.**  $U, V$  — векторное пространство над  $K$ , конечномерное.

$$U \cong V \Leftrightarrow \dim U = \dim V$$

►  $\Rightarrow$ : Переводим базис в базис, получаем  $\dim U = \dim V$ .

$\Leftarrow$ :  $\dim U = \dim V$ . Рассмотрим функцию  $f: U \rightarrow V: u_1, \dots, u_n$  — базис  $U, v_1, \dots, v_n$  — базис  $V$ .

$$\begin{aligned}u &= \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_n u_n \\ f(u) &= \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n\end{aligned}$$

$f$  — линейно (упражнение).

Покажем, что  $f$  сюръективно:

$$\begin{aligned}\exists \alpha_1, \dots, \alpha_n: v &= \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n \\ v &= f(\alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_n u_n)\end{aligned}$$

$f$  — сюръективно.

Покажем, что  $f$  инъективно:

$$u \in \ker f = \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_n u_n, f(u) = 0, \alpha v_1 + \dots + \alpha_n v_n = 0$$

$v_1, \dots, v_n$  — базис  $V$ , значит  $\alpha_1 = \dots = \alpha_n = 0$ , откуда  $\ker f = \{0\}$ , и  $f$  — инъективно. ◀

*Следствие 2.8.1.2.*  $\dim U = n \Rightarrow U \cong K^n$

► Фиксируем базис в  $U$ :  $u_1, \dots, u_n$ :

$$u = \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_n u_n \rightarrow \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix}$$

Зависит от выбора базиса. ◀

*Замечание 2.8.3.* В общем случае, если два векторных пространства изоморфны, то мощность их базисов совпадает.

*Замечание 2.8.4.*  $U, V, \{u_i\}_{i \in I}$  — базис  $U$ ,  $f \in \mathcal{L}(U, V)$ . Тогда  $f$  полностью определяется своими значениями на базисных векторах:

$$\begin{aligned}u &= \sum_{i \in I} \alpha_i u_i \quad \text{почти все } \alpha_i = 0 \\ f(u) &= \sum_{i \in I} \alpha_i f(u_i)\end{aligned}$$

*Пример 2.8.1.*  $U = K^n, V = K^m, A \in M(n, m, K)$ .  $f: U \rightarrow V; u \mapsto Au$ .  $f$  — линейное отображение:

$$A(\alpha_1 u_1 + \alpha_2 u_2) = \alpha_1 A u_1 + \alpha_2 A u_2$$

Общая ситуация  $\dim U = m, \dim V = n$ . Фиксируем  $u_1, \dots, u_m$  — базисы  $U$ ,  $v_1, \dots, v_n$  — базисы  $V$

*Замечание 2.8.5.* Если  $U = V$ , то базисы могут быть различными.

$$f \in \mathcal{L}(U, V)$$

**Def 2.8.5.** Матрицей  $f$  в базисах  $\{u_1, \dots, u_m\}, \{v_1, \dots, v_n\}$  называется следующая матрица  $A \in M(n, m, K)$ :

$$\begin{aligned}f(u_j) &= \sum \alpha_{ij} v_i \\ A &= (\alpha_{ij})_{i=1..n, j=1..m}\end{aligned}$$

*Пример 2.8.2.*  $\mathbb{R}^2$ . Поворот на угол  $\varphi$  вокруг начала координат — линейное отображение.

$$\begin{aligned}u_1 &= \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} & u_2 &= \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \\ v_1 &= \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} & v_2 &= \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \\ f(u_1) &= \begin{pmatrix} \cos \varphi \\ \sin \varphi \end{pmatrix} & f(u_2) &= \begin{pmatrix} -\sin \varphi \\ \cos \varphi \end{pmatrix}\end{aligned}$$

Матрица поворота на  $\varphi$  в этих базисах

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

Пример 2.8.3.  $U = \{f \in \mathbb{R}[x] \mid \deg f \leq n\}$ ,  $\dim_{\mathbb{R}} U = n + 1$ .

$$\frac{d}{dx}: U \rightarrow V = \{f \in \mathbb{R}[x] \mid \deg f \leq n - 1\}$$

$$u_0 = 1, \dots, u_n = x^n$$

$$v_0 = 1, \dots, v_{n-1} = x^{n-1}$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & 2 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & n \end{pmatrix}$$

$$A = [f]_{\{u_1, \dots, u_m\}, \{v_1, \dots, v_n\}}$$

Замечание 2.8.6.

$$u \in U, u \rightarrow \begin{pmatrix} \beta_1 \\ \vdots \\ \beta_m \end{pmatrix}, u = \sum_{j=1}^m \beta_j u_j$$

$$f(u) = \sum_{i=1}^n \gamma_i v_i, f(u) \rightarrow \begin{pmatrix} \gamma_1 \\ \vdots \\ \gamma_n \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \gamma_1 \\ \vdots \\ \gamma_n \end{pmatrix} = A \begin{pmatrix} \beta_1 \\ \vdots \\ \beta_m \end{pmatrix}$$

$$f(u) = f\left(\sum_{j=1}^m \beta_j u_j\right) = \sum_{j=1}^m \beta_j f(u_j) = \sum_{j=1}^m \beta_j \sum_{i=1}^n \alpha_{ij} v_i = \sum_{i=1}^n \left(\sum_{j=1}^m \alpha_{ij} \beta_j\right) v_i$$

$$\gamma_i = \sum_{j=1}^m \alpha_{ij} \beta_j$$

$U, V, \dim U = m < \infty, \dim V = n < \infty$ . Фиксируем базис. Хотим рассмотреть переход  $\mathcal{L}(U, V) \rightarrow M(n, m, K)$ .  $f \rightarrow [f]_{\{u_j\}, \{v_i\}}$  — линейное отображение.

$$[f_1 + f_2] = [f_1] + [f_2]$$

$$[\alpha f] = \alpha [f]$$

$j$ -ый столбец  $[f_1 + f_2]$  — координаты разложения  $(f_1 + f_2)(u_j)$  в базисе  $v_1, \dots, v_n$ .

$$f_1(u_j) + f_2(u_j)$$

$$A = (\alpha_{ij})$$

$$f(u_j) = \sum_{i=1}^n \alpha_{ij} v_i$$

Получили отображение  $f \rightarrow A$ . Нулевой матрице соответствует нулевое отображение  $f: U \rightarrow V: u \mapsto 0_v$ .

Следствие 2.8.1.3.

$$\mathcal{L}(U, V) \cong M(n, m, K)$$

### 2.8.1. Матрица композиции линейных отображений

**Теорема 2.8.2.**  $U \xrightarrow{g} V \xrightarrow{f} W$ ,  $g, f$  — линейные отображения,  $U, V, W$  — конечномерные.  $\{u_i\}_{i=1..m}$ ,  $\{v_i\}_{i=1..n}$ ,  $\{w_i\}_{i=1..k}$  — базисы  $U, V, W$ .

$$[f \circ g]_{\{u_i\}, \{w_i\}} = [f]_{\{v_i\}, \{w_i\}} [g]_{\{u_i\}, \{v_i\}}$$



$$A = (a_{ij}) = [f], B = (b_{js}) = [g]$$

$$C = (c_{is}) = [f \circ g]$$

$$C = m \times k$$

$$\begin{aligned} (f \circ g)(u_s) &= f(g(u_s)) = f\left(\sum_{j=1}^n b_{js} v_j\right) = \sum_{j=1}^n b_{js} f(v_j) = \\ &= \sum_{j=1}^n b_{js} \sum_{i=1}^k a_{ij} w_i = \sum_{i=1}^k \left(\sum_{j=1}^n b_{js} a_{ij}\right) w_i = \sum_{i=1}^k \underbrace{\left(\sum_{j=1}^n a_{ij} b_{js}\right)}_{c_{is}} w_i \end{aligned}$$

$$\Rightarrow c_{is} = \sum_{j=1}^n a_{ij} b_{js} \Rightarrow C = AB$$



### 2.8.2. Преобразование матрицы линейного отображения при замене базисов

**Теорема 2.8.3.**  $U, V$  — конечномерные векторные пространства,  $f: U \rightarrow V$  — линейное отображение.  $\{u_1, \dots, u_m\}$ ,  $\{u'_1, \dots, u'_m\}$  — базисы  $U$ ,  $\{v_1, \dots, v_n\}$ ,  $\{v'_1, \dots, v'_n\}$  — базисы  $V$ .  $C$  — матрица перехода от  $\{u_j\}$  к  $\{u'_j\}$ ,  $D$  — матрица перехода от  $\{v_i\}$  к  $\{v'_i\}$ ,  $A$  — матрица  $f$  в базисах  $\{u_j\}$ ,  $\{v_i\}$ ,  $A'$  — матрица  $f$  в базисах  $\{u'_j\}$ ,  $\{v'_i\}$ . Тогда

$$A' = D^{-1}AC$$

*Замечание 2.8.7.*  $\dim U = m$ ,  $\dim V = n$ .  $A, A' \in M(n, m, K)$ ,  $C \in M(m, m, K)$ ,  $D \in M(n, n, K)$ .

►  $A = (a_{ij})$ ,  $A' = (a'_{ij})$ ,  $C = (c_{js})$ .  $D^{-1}$  — матрица перехода от  $\{v'_r\}$  к  $\{v_r\}$ ,  $D^{-1} = (\check{d}_{ri})$ .

$$\begin{aligned} f(u'_s) &= \sum_r a'_{rs} v'_r \\ f(u'_s) &= f\left(\sum_{j=1}^m c_{js} u_j\right) = \sum_{j=1}^m c_{js} f(u_j) = \sum_{j=1}^m c_{js} \sum_{i=1}^n a_{ij} v_i = \sum_{j=1}^m c_{js} \sum_{i=1}^n a_{ij} \sum_{r=1}^n \check{d}_{ri} v'_r = \\ &= \sum_{r=1}^n \left(\sum_{j=1}^m \sum_{i=1}^n c_{js} a_{ij} \check{d}_{ri}\right) v'_r = \sum_{r=1}^n \left(\sum_{j=1}^m \sum_{i=1}^n \check{d}_{ri} a_{ij} c_{js}\right) v'_r \\ &\quad \sum_{j=1}^m \sum_{i=1}^n \check{d}_{ri} a_{ij} c_{js} = a'_{rs} \\ (A')_{rs} &= a'_{rs} = \left(\sum_{j=1}^m \sum_{i=1}^n (\check{d}_{ri} a_{ij}) c_{js}\right) = \sum_{j=1}^m (D^{-1}A)_{rj} c_{js} = (D^{-1}AC)_{rs} \Rightarrow A' = D^{-1}AC \end{aligned}$$





**Теорема 2.8.4.**  $U, V$  — конечномерные векторные пространства над  $K$ ,  $\dim U = m$ ,  $\dim V = n$ ,  $f: U \rightarrow V$  — линейное отображение. Тогда существуют базисы  $U$  и  $V$ , что

$$[f] = \begin{pmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$E_r$  — единичная матрица размера  $r$ .

► Пусть  $\dim \ker f = m - r$  для некоторого  $0 \leq r \leq m$ .  $u_{r+1}, \dots, u_m$  — базис  $\ker f$ . Дополним до базиса  $U$ :

$$u_1, \dots, u_r, \underbrace{u_{r+1}, \dots, u_m}_{\text{базис } \ker f}$$

Для  $i = 1..r$  возьмём  $v_i = f(u_i)$ . Утверждаем, что  $v_i$  — линейно независимые.

$$\begin{aligned} 0 &= \sum_{i=1}^r \alpha_i v_i = \sum_{i=1}^r \alpha_i f(u_i) = f\left(\sum_{i=1}^r \alpha_i u_i\right) \\ \sum_{i=1}^r \alpha_i u_i \in \ker f &\Rightarrow \sum_{i=1}^r \alpha_i u_i = \sum_{i=r+1}^m \beta_i u_i \\ \sum_{i=1}^r \alpha_i u_i - \sum_{i=r+1}^m \beta_i u_i &= 0 \end{aligned}$$

$u_1, \dots, u_m$  — базис  $U$ , значит  $\alpha_i$  и  $\beta_i$  равны 0 и  $f(u_i)$  линейно независимы. Значит  $v_1, \dots, v_r$  линейно независимы.

Дополним до базиса  $V$ :

$$\begin{aligned} v_1, \dots, v_r, v_{r+1}, \dots, v_n \\ \forall j = 1..r, f(u_j) = v_j \end{aligned}$$

Покажем, что для  $j = 1..r$   $j$ -ый столбец  $[f]$  есть  $\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ , а для прочих  $j$  — нулевой столбец:

$$\begin{aligned} v_j &= 0v_1 + \dots + 0v_{j-1} + 1v_j + 0v_{j+1} + \dots \\ \forall j: r < j \leq m, f(u_j) &= 0 = 0v_1 + \dots + 0v_n \end{aligned}$$

Откуда

$$[f] = \begin{pmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

**Следствие 2.8.4.1.** 1.  $A \in M(n, m, K)$ . Тогда существуют обратимые матрицы  $C \in M(m, m, K)$  и  $D \in M(n, n, K)$ , что

$$\begin{aligned} D^{-1}AC &= \begin{pmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \\ U &= K^m, V = K^n \\ f: U \rightarrow V: x &\mapsto Ax \end{aligned}$$

2.  $U, V$  — векторные конечномерные пространства над  $K$ .  $f: U \rightarrow V$  — линейное отображение.

$$\dim \operatorname{Im} f + \dim \ker f = \dim U$$

► В обозначениях из доказательства теоремы  $\dim \ker f = m - r$ .

$$\begin{aligned} \operatorname{Im} f &= \{f(u) \mid u \in U\} = \left\{ f \left( \sum_{j=1}^m \alpha_j u_j \right) \mid \alpha_j \in K \right\} = \\ &= \left\{ \sum_{j=1}^m \alpha_j f(u_j) \mid \alpha_j \in K \right\} = \left\{ \sum_{j=1}^r \alpha_j f(u_j) \mid \alpha_j \in K \right\} \\ &\Rightarrow \operatorname{Im} f = \langle f(u_1), \dots, f(u_r) \rangle = \langle v_1, \dots, v_r \rangle \end{aligned}$$

Доказываем линейную независимость  $v_1, \dots, v_r$ :  $v_1, \dots, v_r$  — базис  $\operatorname{Im} f$ ,  $\dim \operatorname{Im} f = r$ .

$$\dim \operatorname{Im} f + \dim \ker f = r + m - r = m = \dim U$$

## 2.9. Ранг матрицы

**Def 2.9.1.**  $A \in M(n, m, K)$ . Наибольшее  $r$  такое, что в  $A$  есть ненулевой минор размера  $r$ , называется рангом матрицы.

$$\operatorname{rang} A$$

**Def 2.9.2.** Строковый ранг  $A$  — это размерность пространства, порожденного строками  $A$ .

**Def 2.9.3.** Столбцовый ранг — это размерность пространства, порожденного столбцами  $A$ .

**Теорема 2.9.1.** Ранг матрицы, ее строковый ранг и столбцовый ранг совпадают.

*Замечание 2.9.1.* 1. Ранг — число ненулевых строк после приведения к ступенчатому виду.

2. Если существуют обратимые  $C, D$ , такие что

$$D^{-1}AC = \begin{pmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

то  $r$  — ранг.

3. Критерий разрешимости: после приведения к ступенчатому виду число ступенек равно числу ступенек расширенной матрицы (это утверждение равносильно теореме Кронера-Капелли).

► Докажем, что строковый ранг и обычный совпадают. План такой:

1. Не меняется при элементарном преобразование над строками.
2. Сравним оба ранга для ступенчатых. Столбцовый ранг  $A$  равен строковому рангу  $A^T$ . У обычного ранга  $A \sim A^T$ .

Докажем:

1. Ранг по строкам не меняется при элементарных преобразованиях.

$$A = \begin{pmatrix} A_1 \\ A_2 \\ \dots \\ A_n \end{pmatrix}$$

$A_1, \dots, A_n$  — строки.

$$\dim \langle A_1, \dots, A_n \rangle$$

Пространство  $\langle A_1, \dots, A_n \rangle$  не меняется при элементарных преобразованиях:

- (a)  $A_i \leftrightarrow A_j$  (Поменять две строки местами).
- (b)  $A_i \rightarrow cA_i$  (Домножить строчку на константу).
- (c)  $A_i \rightarrow A_i + \lambda A_j$  (Прибавить к строке другую строчку).



$$v = \sum_{k=1}^n c_k A_k = \sum_{k \neq i, j} c_k A_k + c_i A_i + c_j A_j = \sum_{k \neq i, j} c_k A_k + c_i (A_i + \lambda A_j) + (c_j - c_i \lambda) A_j$$



- 2. Ранг не меняется при элементарных преобразованиях. Подробно было доказано в книге Боровича «Определители и Матрицы», страница 67.
- 3. Строковый ранг и обычный совпадают. Любую матрицу можно привести к степенчатому виду.

$$A \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 & x & x & 0 & x & 0 & \dots & x \\ 0 & 1 & x & x & 0 & x & 0 & \dots & x \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & x & 0 & \dots & x \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix} = B$$

Достаточно показать, что ранг и строковый ранг  $B$  совпадают. В  $B$  есть  $r$  ненулевых строк, поэтому строковый ранг не больше  $r$ :

$$0 = \lambda_1 B_1 + \dots + \lambda_r B_r = (x, \lambda_1, x, x, \lambda_2, \dots, \lambda_r) \Rightarrow \lambda_1 = \dots = \lambda_r = 0 \\ \Rightarrow \dim \langle B_1, \dots, B_r, 0, \dots, 0 \rangle = \dim \langle B_1, \dots, B_r \rangle = r$$

Значит, строковый ранг есть ровно  $r$ .

$\text{rang } B \geq r$ : выбираем строки  $1..r$ , и соответствующие им столбцы.

$$\begin{vmatrix} 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 1 \end{vmatrix} = 1 \neq 0$$

Если  $\min\{\text{число строк } B, \text{число столбцов } B\} = r$ , тогда ранг, очевидно, равен  $r$ . Иначе любая квадратная подматрица  $B$  размера  $r + 1$  содержит нулевую строку, значит все миноры размера  $r + 1$  равны 0. Тогда  $\text{rang } B = r$ , значит строковой и обычный ранги совпадают.

- 4. Столбцовый ранг  $A$  равен строковому рангу  $A^T$  равен рангу  $A^T$  равен рангу  $A$  равен строковому рангу  $A$ .



*Следствие 2.9.1.1.* Строковой ранг не меняется при элементарных преобразованиях столбцов.

*Замечание 2.9.2.* Из доказательства следует, что  $\text{rang } A$  — число ненулевых строк после приведения к ступенчатому виду.

*Замечание 2.9.3.*  $A \in M(n, m, k)$ ,  $f: K^m \rightarrow K^n: x \mapsto Ax$ . Тогда  $\text{rang } A = \dim \text{Im } f$ ,  $A = (A_1, \dots, A_m)$ ,  $A_i$  — столбцы.

$$\text{Im } f = \{Ax \mid x \in K^m\} = \left\{ A \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_m \end{pmatrix} \mid x_i \in K \right\} = \\ = \{A_1 x_1 + \dots + A_m x_m \mid x_i \in K\} = \\ = \{x_1 A_1 + \dots + x_m A_m \mid x_i \in K\} = \langle A_1, \dots, A_m \rangle$$

Получили, что  $\dim \text{Im } f = \text{столбцовый ранг } A = \text{rang } A$ .

**Def 2.9.4.**  $U, V$  — конечномерные векторные пространства над  $K$ ,  $f: U \rightarrow V$  — линейное преобразование.

$$\begin{aligned}\text{rang } f &= \dim \text{Im } f \\ \text{rang } f &= \text{rang}[f]_{\{u_1, \dots, u_m\}, \{v_1, \dots, v_n\}}\end{aligned}$$

*Следствие 2.9.1.2.*

$$\begin{aligned}\text{rang} \begin{pmatrix} 1 & * \\ 0 & C \end{pmatrix} &= 1 + \text{rang } C \\ \text{rang} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ * & C \end{pmatrix} &= 1 + \text{rang } C\end{aligned}$$

## 2.10. Ранг произведения матриц

**Теорема 2.10.1.**  $A \in M(n, m, K)$ ,  $B \in M(m, l, k)$ .

$$\text{rang } A + \text{rang } B - m \leq \text{rang } AB \leq \min\{\text{rang } A, \text{rang } B\}$$

► 1.

$$A \cdot B = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1m} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{nm} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} B_1 \\ \vdots \\ B_m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11}B_1 + \cdots + a_{1m}B_m \\ a_{21}B_1 + \cdots + a_{2m}B_m \\ \vdots \\ a_{n1}B_1 + \cdots + a_{nm}B_m \end{pmatrix}$$

Строки произведения — это линейные комбинации строк  $B$ . Следовательно, пространство, порожденное  $AB$ , не больше пространства, порожденного строками  $B$ , и  $\text{rang } AB \leq \text{rang } B$ . Столбцы  $AB$  — линейная комбинация столбцов  $A$ , откуда  $\text{rang } AB \leq \text{rang } A$  и

$$\text{rang } AB \leq \min\{\text{rang } A, \text{rang } B\}$$

2.  $f: K^l \rightarrow K^m: x \mapsto Bx$ ,  $g: K^m \rightarrow K^n: y \mapsto Ay$ .

$$\begin{aligned}[g \circ f] &= A \cdot B \\ U &= \text{Im } f, h = g|_{\text{Im } f}\end{aligned}$$

$h: U \rightarrow V$  — линейное преобразование.

$$\begin{aligned}\dim \text{Im } h + \dim \ker h &= \dim U \\ \text{rang } AB &= \dim \text{Im}(g \circ f) = \dim \text{Im} \left( g|_{\text{Im}(f)} \right) = \dim \text{Im } f - \dim \ker \left( g|_{\text{Im } f} \right) \geq \\ &\geq \dim \text{Im } f - \dim \ker g = \dim \text{Im } f - (m - \dim \text{Im } g) = \\ &= \dim \text{Im } f + \dim \text{Im } g - m = \text{rang } A + \text{rang } B - m\end{aligned}$$

## 2.11. Ещё раз об элементарных преобразованиях и элементарных матрицах

Элементарные матрицы:

1. Элементарная диагональная — диагональная, один элемент диагонали заменили на  $c \neq 0$ :

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

2. Элементарная трансвекция  $E + \lambda e_{ij}$ ,  $i \neq j$ :

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

3. Элементарная транспозиция строк: берём единичную матрицу и меняем две строки местами:

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

Элементарное преобразование над строками матриц — умножение слева на элементарную матрицу нужного размера. Элементарное преобразование над столбцами матриц — умножение справа на элементарную матрицу.

**Теорема 2.11.1.**  $A \in M(n, n, K)$ ,  $\det A \neq 0$ . Тогда  $A$  есть произведение элементарных диагональных матриц и элементарных трансвекций.

► Привели к ступенчатому виду (верхней треугольной матрице):

$$A \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 & * & \dots & 0 \\ 0 & 1 & * & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix} = B$$

$\det A \neq 0 \Rightarrow \det B \neq 0$ , значит на диагонали  $B$  ненулевые элементы, и  $B = E$ .

Существует последовательность элементарных матриц  $C_1, \dots, C_k$ , что

$$C_k C_{k-1} \dots C_1 A = E \\ A = (C_k \dots C_1)^{-1} = C_1^{-1} \dots C_k^{-1}$$

Обратные к элементарным матрицам — элементарные.

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & c & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & c^{-1} & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\ (E + \lambda e_{ij})^{-1} = E - \lambda e_{ij}$$

Напоминание:  $A \in M(n, m, K)$ ,  $C \in M(m, m, K)$ ,  $D \in M(n, n, K)$  — невырожденные матрицы.

$$D^{-1}AC = \begin{pmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$D, C$  — обратимые матрицы.

$C, D^{-1}$  можно представить в виде произведения элементарных матриц.

Следствие 2.11.1.1.  $\exists C_1, \dots, C_k, D_1, \dots, D_l$  — элементарные матрицы, что

$$D_l \dots D_1 AC_1 \dots C_k = \begin{pmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Следствие 2.11.1.2.  $A \in M(n, m, K)$  элементарными преобразованиями над строками и столбцами может быть приведена к виду  $\begin{pmatrix} E_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ , где  $r = \text{rang } A$ .

Что изменится, если рассмотреть  $A \in M(n, m, R)$ ,  $R$  — евклидово кольцо?

В диагональных элементарных матрицах требуем, чтобы  $c \in R^\times$ , то есть можно домножать строки (столбцы) только на обратимые элементы  $c \in R^\times$ .

**Теорема 2.11.2.**  $A \in M(n, m, R)$ . Тогда существуют  $d_1, \dots, d_r \in R \setminus \{0\}$ , что  $d_i \mid d_{i+1}$  и матрица  $A$  может быть приведена элементарными преобразованиями над строками и столбцами к

$$\begin{pmatrix} d_1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \ddots & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & d_r & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}$$

причем  $d_i$  определены однозначно с точностью до ассоциативности.

Без доказательства.

### 2.11.1. Системы линейных уравнений над евклидовыми кольцами

Уравнение  $ax + by = c$  разрешимо тогда и только тогда, когда  $\text{gcd}(a, b) \mid c$ .

$A \in M(n, m, R)$ ,  $R$  — евклидово кольцо.  $B$  — столбец высоты  $n$  над  $R$ . Когда система  $AX = B$  разрешима над  $R$ ?

**Def 2.11.1.**  $\delta_i(A)$  — НОД всех миноров порядка  $i$  матрицы системы.  $\delta_i(A \mid B)$  — НОД всех миноров порядка  $i$  расширенной матрицы.

**Теорема 2.11.3.** В введенных обозначениях  $AX = B$  разрешимо в  $R$  тогда и только тогда, когда

1.  $\text{rang } A = \text{rang}(A \mid B)$
2.  $\forall i, \delta_i(A) = \delta_i(A \mid B)$

Замечание 2.11.1. Рассмотрим линейный случай.

$$\begin{aligned} A &= (a, b), \delta_1(A) = \text{gcd}(a, b) \\ (A \mid B) &= (a, b, c), \delta_1(A \mid B) = \text{gcd}(a, b, c) \\ \text{gcd}(a, b) &= \text{gcd}(a, b, c) \xLeftrightarrow{a, b \neq 0} \text{gcd}(a, b) \mid c \end{aligned}$$

Без доказательства. Указание:  $\delta_i$  не меняется при элементарных преобразованиях. Пусть привели  $A$  к почти единичному виду.  $d_1 \mid \dots \mid d_r$

$$\begin{aligned} \delta_1 &= d_1 \\ \delta_2 &= d_1 d_2 \\ &\vdots \\ \delta_r &= d_1 d_2 \dots d_r \Rightarrow d_i = \frac{\delta_i}{\delta_{i-1}} \end{aligned}$$

## 2.12. Прямая сумма векторных подпространств

**Def 2.12.1.**  $V$  — векторное пространство над  $K$ ,  $U, W \subset V$ . Сумма  $U + W$  называется прямой суммой, если  $U \cap W = \{0\}$

$$U \oplus W$$

**Теорема 2.12.1.** Если пространство конечномерно, то  $U + W$  — прямая сумма тогда и только тогда, когда  $\dim(U + W) = \dim(U) + \dim(W)$ .

Сумма  $U + W$  прямая тогда и только тогда, когда всякий  $v \in U + W$  единственным образом представляется в виде  $v = u + w$ .

►  $\Rightarrow$ :  $v \in U + W$ ,  $v = u + w = u' + w'$  ( $u, u' \in U$ ,  $w, w' \in W$ ).

$$\begin{aligned} u - u' &= w - w' \\ \left\{ \begin{array}{l} u - u' \in U \\ w - w' \in W \end{array} \right. &\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} (u - u') \in (U \cap W) \\ (w - w') \in (U \cap W) \end{array} \right. \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} u = u' \\ w = w' \end{array} \right. \end{aligned}$$

$\Leftarrow$ :  $v \in U \cap W$ .

$$v = (v \in U) + (0 \in W) = (0 \in U) + (v \in W)$$

В силу единственности  $v = 0$ , значит пересечение тривиально. ◀

## 2.13. Двойственное пространство

**Def 2.13.1.**  $V$  — векторное пространство над  $K$ . Двойственное пространство

$$V^* = \{\Phi \mid \Phi: V \rightarrow K \text{ — линейное отображение}\}$$

— множество линейных отображений из  $V$  в  $K$  (пространство над  $K$ ).

**Def 2.13.2.** Линейное отображение  $f: V \rightarrow K = K^1$  называется линейным функционалом.  $V^*$  — пространство линейных функционалов на  $V$ .

*Замечание 2.13.1.* Всякий линейный функционал полностью определяется своими значениями на базисных элементах  $V$ . Пусть  $\{v_i\}_{i \in I}$  — базис  $V$ ,  $\Phi \in V^*$ :

$$\begin{aligned} v \in V, v &= \sum_{i \in I} \alpha_i v_i \quad \text{почти все } \alpha_i = 0 \\ \Phi(v) &= \Phi \left( \sum_{i \in I} \alpha_i v_i \right) = \sum_{i \in I} \alpha_i \Phi_i(v_i) \end{aligned}$$

Пусть  $\dim V = n < \infty$ . Зафиксируем базис  $v_1, \dots, v_n$

$$v_i^* \in V^*$$

$$v = \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i$$

$$v_i^*(v) \Leftarrow \alpha_i$$

$$v_i^*(v_j) = \begin{cases} 1 & i = j \\ 0 & i \neq j \end{cases}$$

**Теорема 2.13.1.**  $\dim V = n < \infty$ . В указанных выше обозначениях  $v_1^*, \dots, v_n^*$  — базис  $V^*$ .

►  $\Phi \in V^*: V \rightarrow K$  — линейное отображение,  $\beta_i = \Phi(v_i)$ . Нужно проверить, что  $\Phi = \sum_{i=1}^n \beta_i v_i^*$ :

$$\forall v \in V, \Phi(v) = \left( \sum_{i=1}^n \beta_i v_i^* \right) (v)$$

Достаточно проверить это равенство для  $v = v_1, \dots, v_n$ .  $\Phi(v_j) = \beta_j$ :

$$\left( \sum_{i=1}^n \beta_i v_i^* \right) (v_j) = \sum_{i=1}^n \beta_i v_i^*(v_j) = \beta_j$$

$$\forall j = 1..n, \Phi(v_j) = \left( \sum_{i=1}^n \beta_i v_i^* \right) (v_j) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \Phi = \sum_{i=1}^n \beta_i v_i^*$$

Получили, что  $v_1^*, \dots, v_n^*$  — семейство образующих. Необходимо проверить линейную независимость.

$$\sum_{i=1}^n \beta_i v_i^* = 0 \in V^*$$

$$\forall j, \left( \sum_{i=1}^n \beta_i v_i^* \right) (v_j) = 0$$

$$\sum_{i=1}^n \beta_i v_i^*(v_j) = \beta_j$$

Откуда  $\forall j, \beta_j = 0$  и  $v_1^* \dots v_n^*$  — линейно независимые. ◀

*Следствие 2.13.1.1.*

$$\dim V < \infty \Rightarrow V \simeq V^*$$

Изоморфизм может быть построен следующим образом:  $\Psi: V \rightarrow V^*$ .  $v_1, \dots, v_n$  — базис  $V$ . Отображение

$$\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n \mapsto \alpha_1 v_1^* + \dots + \alpha_n v_n^*$$

является изоморфизмом.

►  $\dim(V^*) = n = \dim V \Rightarrow V^* \cong V$ .  $\Psi$  — линейно.

$\Phi \in V^*$ ,  $\Phi$  — линейная комбинация  $v_1^*, \dots, v_n^*$ . Значит,  $\Psi$  сюръективно.

$$\Psi(\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n) = 0 \Leftrightarrow \alpha_1 v_1^* + \dots + \alpha_n v_n^* = 0 \Leftrightarrow \alpha_1 = \dots = \alpha_n = 0$$

$\ker(\Psi) = \{0\} \Rightarrow \Psi$  инъективно. Таким образом,  $\Psi$  — биекция. ◀



*Замечание 2.13.2.* Построенный изоморфизм зависит от выбора базиса в  $V$ .

*Замечание 2.13.3.*  $V = K^n$ , тогда всякий  $\varphi \in V^*$  может быть представлен в виде  $\varphi(v) = uv$ , где  $u$  — фиксированная строка  $u = (u_1, \dots, u_n)$ .

$$\Phi \begin{pmatrix} v_1 \\ v_2 \\ \vdots \\ v_n \end{pmatrix} = u_1 v_1 + \dots + u_n v_n$$

Базис  $V = \{e_1, \dots, e_n\}$  — стандартный базис.

$$\varphi = \sum_{i=1}^n u_i e_i^*, u = (u_1, \dots, u_n).$$

### 2.13.1. Второе двойственное пространство

$V, V^*, V^{**}$

$$V \rightarrow V^{**}, u \rightarrow \varphi_u (\varphi_u \in V^{**})$$

Определим  $\varphi_u$  на произвольном элементе  $\varphi_u(f) = f(u)$ , ( $f \in V^*$ )

1.  $\varphi_u$  — линейный функционал на  $V^*$ .

$$\begin{aligned} \varphi_u(\alpha_1 f_1 + \alpha_2 f_2) &= (\alpha_1 f_1 + \alpha_2 f_2)(u) = \\ &= \alpha_1 f_1(u) + \alpha_2 f_2(u) = \alpha_1 \varphi_u(f_1) + \alpha_2 \varphi_u(f_2) \end{aligned}$$

2.  $u \rightarrow \varphi_u$  линейное отображение

$$\beta_1 u_1 + \beta_2 u_2 \rightarrow \varphi_{\beta_1 u_1 + \beta_2 u_2}$$

$$\begin{aligned} \varphi_{\beta_1 u_1 + \beta_2 u_2}(f) &= f(\beta_1 u_1 + \beta_2 u_2) = \\ &= \beta_1 f(u_1) + \beta_2 f(u_2) = \beta_1 \varphi_{u_1}(f) + \beta_2 \varphi_{u_2}(f) \end{aligned}$$

Построили гомоморфизм из  $V$  в  $V^{**}$ ,  $u \rightarrow \varphi_u$

3. Инъективность. Достаточно проверить, что ядро тривиально.

Для каких  $u$   $\varphi_u = 0 \in V^{**}$ ?

$$\forall f \in V^* \varphi_u(f) = 0 \Rightarrow f(u) = 0$$

Если  $u \neq 0$ , то можно дополнить  $\{u\}$  до базиса  $V$ .

Рассмотрим  $f: f(u) = 1, f(u_j) = 0$  для остальных векторов из этого базиса и доопределим на всем  $V$  по линейности.

$$\varphi_u(f) = f(u) = 1 \neq 0$$

Если  $u \neq 0$ , то и  $\varphi_u \neq 0$ .

Значит, ядро отображения  $u \rightarrow \varphi_u$  состоит только из  $0$ , то есть имеется инъективный гомоморфизм из  $V$  в  $V^{**}$ .

4. Пусть  $\dim(V) = n < \infty$

$$\dim(V^*) = n, \dim(V^{**}) = n$$

$V \rightarrow V^{**}(u \rightarrow \varphi_u)$  — инъективный гомоморфизм.

$\Rightarrow \dim$  образа есть  $n$ , то есть это отображение на все  $V^{**}$ , значит это сюръекция, то есть это изоморфизм.

Пример 2.13.1.  $V$  — пространство финитных (начиная с какого-то места только 0) над полем  $K$ .

$$V = \{(a_1, a_2, \dots) : \text{почти все } a_i = 0\}$$

$B = (b_1, b_2, \dots)$  — бесконечная последовательность.

$$f_B: V \rightarrow K$$

$$(a_1, a_2, a_3, \dots) \rightarrow f_B(a_1, a_2, \dots) = \sum_{i=1}^{\infty} a_i b_i \in K$$

$f_B$  корректно определено на множестве финитных последовательностей (так как любая сумма превращается в конечную).

$f_B$  линейно:

$$f_B(\alpha(a_1, a_2, \dots) + \alpha'(a'_1, a'_2, \dots)) = \alpha f_B(a_1, a_2, \dots) + \alpha' f_B(a'_1, a'_2, \dots)$$

$f_B \in V^*$  — линейное отображение со значением в поле  $K$ .

Если  $B \neq B'$ , то  $f_B \neq f_{B'}$

Зафиксируем координату, по которой они отличаются. Пусть  $b_i \neq b'_i$

$$f_B(0, \dots, 1, \dots) = b_i \neq b'_i = f_{B'}(0, \dots, 1, \dots)$$

**Рассмотрим случай, когда  $K$  — конечное или счетное**

$V^*$  гораздо больше  $V$ .

$K$  —  $K$  конечно или счетно, то  $V$  — счетно. (Представим  $V$  в виде счетного объединения конечной степени  $K$ ).

Мощность  $V^*$  не меньше, чем мощность всех бесконечных последовательностей из 0 и 1 (из  $K$ )  $\Rightarrow$  не меньше, чем мощность множества подмножеств в  $\mathbb{N} \Rightarrow$  не меньше мощности континуума.

То есть  $V^*$  не счетно (даже нет счетного базиса).

**Итог:** в случае  $K$  — конечное или счетное

$V$  — счетное.

$V^*$  — не счетное (даже нет счетного базиса).

Линейные функционалы могут иметь достаточно хитрую природу об этом следующие примеры.

Пример 2.13.2.  $V = C([a, b] \rightarrow \mathbb{R})$

1. Интегральные функционалы:  $f \rightarrow \int_a^b f(x) dx (f \in V)$

2. Весовая функция  $\rho$   $f \rightarrow \int_a^b f(x) \rho(x) dx$

Мера определения весовой функции.

3.  $f \rightarrow \int_a^b f(x) d\mu$

$\mu$  — мера на отрезке  $[a, b]$ .

4. Мера сконцентрирована в 1 точке.

$\mu(c) = 1, \mu(x) = 0$  — во всех остальных точках.

$f \rightarrow f(c) = \delta_c(f)$

$v = C'(\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R})$

5.  $f \rightarrow f(a) + f'(b)$

## 2.14. Линейные операторы, собственные числа, собственные векторы и характеристический многочлен

$V$  — векторное пространство над  $K$ .

$End(V)$  — пространство линейных отображений из  $V$  в  $V$ , то есть пространство линейных операторов на  $V$ .

(endomorphisms)

**Цель:** найти наиболее простой вид матрицы линейного оператора.

Найти один базис в  $V$ , в котором матрица линейного оператора имеет наиболее простой вид.

$\dim(V) = n < \infty$   $f \in End(V)$

$v_1, \dots, v_n, f \rightarrow [f]_{\{v_1, \dots, v_n\}, \{v_1, \dots, v_n\}}$

Если  $C$  — матрица перехода к другому базису.

$C^{-1}[f]_{\{v\}}C = [f]_{\{v'\}}$

**Def 2.14.1.** (работает и при бесконечномерном случае)

$f \in End(v)$

$\lambda$  — собственное число оператора  $f$ , если  $\exists v \neq 0, f(v) = \lambda v, \lambda \in K$ .

**Def 2.14.2.** Если  $\lambda$  — собственное число  $f$ , то всякий  $v$ , такой что  $f(v) = \lambda v$ , называется собственным вектором.

*Замечание 2.14.1.*  $v_1, v_2$  — собственные векторы  $f$ , отвечающие  $\lambda$ , тогда  $\alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2$  — собственный вектор  $f$ , отвечающий  $\lambda$  (их линейная комбинация).

$$\begin{aligned} f(\alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2) &= \alpha_1 f(v_1) + \alpha_2 f(v_2) = \\ &= \alpha_1 \lambda v_1 + \alpha_2 \lambda v_2 = \lambda(\alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2) \end{aligned}$$

$[f]_{v_i}$

Множество собственных векторов  $f$ , отвечающих  $\lambda$  — подпространство в  $V$ .

$$U_1(\lambda) = \{\delta : f(\delta) = \lambda \delta\}$$

$$U_1(\lambda) \leq V$$

$\lambda$  — собственное число  $\Leftrightarrow \dim(U_1(\lambda)) > 0$

В этом случае говорим, что  $U_1(\lambda)$  — пространство собственных векторов, отвечающих  $\lambda$ .

$V = K^n$

$End(V) \cong M(n, n, K)$

$A \in M(n, n, K)$

$\lambda$  — собственное число  $A$ , если  $\exists v \neq 0, Av = \lambda v$

Если  $\lambda$  — собственное число  $A$ , то  $v: Av = \lambda v$  называется собственным вектором матрицы  $A$ .

Пусть  $\dim V = n < \infty$  зафиксируем базис  $v_1, \dots, v_n$

$$f \in End(v)$$

$$f(v) = \lambda v$$

$$A = [f]_{\{v_i\}}$$

$$X = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

$$v = x_1 v_1 + \dots + x_n v_n$$

$$[f]_{v_i} \cdot [V]_{\{v_i\}} = \lambda [V]_{\{v_i\}}$$

$$AX = \lambda X$$

**Def 2.14.3.** Теперь перейдем к характеристическому многочлену:

$A \in M(n, n, K)$   $\chi_A(t) = \det(A - tE) \in K[t]$  — характеристический многочлен матрицы  $A$ .

$\dim V = n < \infty$

$f \in \text{end}(v)$

$\chi_f(t)$  — характеристический многочлен матрицы  $f$  в некотором базисе.

*Замечание 2.14.2.*  $\chi_f$  не зависит от выбора базиса в пространстве  $V$ .

►  $A$  — матрица  $f$  в каком-то базисе.

В другом базисе:  $C^{-1}AC$ , где  $C$  — матрица перехода от базиса к базису.

$$\begin{aligned} \chi_{C^{-1}AC}(t) &= \det(C^{-1}AC - tE) = \det(C^{-1}AC - C^{-1}(tE)C) = \\ &= \det(C^{-1}(A - tE)C) = \det(C^{-1}) \det(A - tE) \det(C) = \det(A - tE) \cdot \det(C^{-1}) \det C = \\ &= \det(A - tE) \det(C^{-1}C) = \det(A - tE) = \chi_A(t) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \chi_A(t) &= \det(A - tE) = \det \begin{pmatrix} a_{11} - t & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} - t \end{pmatrix} = \\ &= (-1)^n t^n + (-1)^{n-1} (a_{11} + a_{nn}) t^{n-1} + \cdots + \det(A) \end{aligned}$$

$a_{11} + a_{22} + \cdots + a_{nn}$  — след  $A$  (trace)  
 $\text{Tr}(A)$ .

**Теорема 2.14.1.**  $\dim V = n < \infty, f \in \text{End}(V)$

Тогда собственные числа  $f$  — это, в точности, корни  $\chi_f(t)$

► Пусть  $A$  — матрица  $f$  в некотором базисе.

Собственные числа  $f$  совпадают с собственными числами  $A$ .

$\exists x \neq 0, AX = \lambda X$

$$AX = \lambda EX$$

$$(A - \lambda E)X = 0$$

$\lambda$  — собственное число  $\Leftrightarrow (A - \lambda E)X = 0$  имеет нетривиальное решение  $\Leftrightarrow \det(A - \lambda E) = 0 \Leftrightarrow \chi_A(\lambda) = 0 \Leftrightarrow \lambda$  — корень  $\chi_A = \chi_f$ .

Наиболее простое описание следует ожидать, когда  $K$  — алгебраически замкнутое поле (тогда  $\chi_A$  полностью раскладывается на множители)

Далее предполагаем, что  $K$  — алгебраически замкнуто.

$$\begin{aligned} \chi_f(t) &= \chi_A(t) = (-1)^n \prod (t - \lambda_i)^{a_i} \\ \sum a_i &= n \end{aligned}$$

$\lambda_i$  — попарно различны.

$a_i$  — алгебраическая кратность собственного числа  $\lambda_i$

$\dim U_1(\lambda_i) = b_i$  — геометрическая кратность собственного числа  $\lambda_i$ .

Пример 2.14.1.

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi_A(t) = (2-t)(-t) - 1(-1) = t^2 - 2t + 1 = (t-1)^2$$

алгебраическая кратность = 2

$$A - E = \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}$$

$$(A - E)X = \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} X = 0$$

$$X = \begin{pmatrix} C \\ C \end{pmatrix}$$

$$U_1(1) = \left\{ \begin{pmatrix} C \\ C \end{pmatrix}, c \in K \right\}$$

$$b = 1 = \dim(U_1(1))$$

Позднее увидим, что геометрическая кратность всегда не больше арифметической.

## 2.15. Формулировка теоремы о каноническом виде матрицы линейного оператора

**Def 2.15.1.**  $\mathcal{J}_k(\lambda) = \begin{pmatrix} \lambda & 1 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & \lambda \end{pmatrix}$

$\mathcal{J}_k(\lambda)$  — Жорданова клетка, размера  $k$ , отвечает  $\lambda$ .

$$\mathcal{J}_1(\lambda) = (\lambda)$$

**Теорема 2.15.1.**  $K$  — алгебраически замкнутое поле,  $V$  — векторное пространство над  $K$ ,  $f \in \text{End}(V)$ .

Тогда существует базис  $V$ , в котором матрица  $f$  имеет блочно диагональный вид.

Причем, диагональные блоки — это какие-то клетки Жордана, отвечающие собственным числам  $f$ .

Причем такое представление единственное с точностью до перестановки блоков. Кроме того, число клеток, отвечающих одному и тому же  $\lambda$ , равно геометрической кратности  $\lambda$ , а суммарный размер клеток, отвечающих  $\lambda$ , равен алгебраической кратности  $\lambda$ .

**Def 2.15.2.** Матрица из предыдущей теоремы называется канонической жордановой формой матрицы линейного оператора, а соответствующий базис — жорданов базис.

*Следствие 2.15.1.1.* Геометрическая кратность  $\leq$  алгебраической кратности.

*Следствие 2.15.1.2.*  $A \in M(n, n, K)$ ,  $K$  — алгебраически замкнуто.

$$\exists C \det C \neq 0$$

$C^{-1}AC$  — жорданова форма.

$$V = K^n$$

$f(v) = Av$ ,  $C$  — матрица перехода от стандартного базиса к жорданову базису.

*Пример 2.15.1.* Пусть  $\lambda$  — единственное собственное число  $f$   $\chi_f(t) = (-1)^n(t - \lambda)^n$

1.  $n = 1$ , клетка размера 1, алгебраическая кратность = геометрической кратности.
2.  $n = 2$ ,
  - (a)  $1 + 1$ , алгебраическая кратность = геометрической кратности = 2
  - (b)  $2$ , алгебраическая кратность = 2, геометрическая кратность = 1.

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

Если  $v_1, v_2$  — жорданов базис, то  $v_1$  — собственный вектор.

$$Av_2 \rightarrow v_1 + \lambda v_2$$

$$(f - \lambda E) = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

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

3.  $n = 3$ 
  - (a)  $1 + 1 + 1$ , геометрическая кратность = 3
  - (b)  $2 + 1$ , геометрическая кратность = 2
  - (c)  $3$ , геометрическая кратность = 1

4.  $n = 7$   $3 + 2 + 2$   
 $3 + 3 + 1$

Геометрическая кратность совпадает, максимальная размерность совпадает.

## 2.16. Применение жордановой формы

1. Вычисление  $A^m$

$C^{-1}AC = B$  — жорданова форма.

$$A = CBC^{-1}$$

$$A^m = (CBC^{-1})^m = CB^mC^{-1}$$

Достаточно возвести жордановы клетки в степень  $m$ .

$$\mathcal{J}_k(\lambda)^m = (\lambda E + \begin{pmatrix} 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}) = (\lambda E + \mathcal{J})^m =$$

$$= \sum_{r=0}^m C_m^r \lambda^{m-r} \mathcal{J}^r$$

$$\mathcal{J}^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\mathcal{J}^k = 0$$

$$(\mathcal{J}_k(\lambda))^m = \sum_{r=0}^{k-1} C_m^r \lambda^{m-r} \mathcal{J}^r$$

$$\begin{pmatrix} \lambda^m & C_m^1 \lambda^{m-1} & \dots & C_m^{k-1} \lambda^{m-k+1} \\ 0 & \ddots & \ddots & \ddots \\ 0 & \ddots & \ddots & C_m^2 \lambda^{m-2} \\ 0 & \ddots & \ddots & C_m^1 \lambda^{m-1} \\ 0 & \ddots & \ddots & \lambda^m \end{pmatrix}$$

2.  $A^m, g(A), g \in K[t]$   $C^{-1}AC = B$  — жорданова форма.  $g(A) = Cg(B)C^{-1}$

3. Вычисление некоторых специальных функций

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$v_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$v_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^m = \begin{pmatrix} 1 & m \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 2 & -1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^m = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & m \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & m+1 \\ 1 & m \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} m+1 & -m \\ m & -m+1 \end{pmatrix}$$

$$\exp(t) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{t^k}{k!}$$

$$A \in M(n, n, \mathbb{C})$$

$$\exp(A) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{A^k}{k!}$$

$$A = a_{ij}$$

$$M = \max |a_{ij}|$$

$$|(A^k)_{ij}| \leq n^{k-1} M^k \leq (nM)^k$$

$$\left( \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(A^k)_{ij}}{k!} \right) \leq \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(nM)^k}{k!} \leq \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(nM)^k}{k!} < e^{nM}$$

$$C^{-1}AC = B \text{ (— жорданова форма)}$$

$$\exp(A) = C \exp(B) C^{-1}$$

## 2.17. Инвариантные подпространства

**Def 2.17.1.**  $V$  — векторное пространства над  $K$ ,  $\dim V = n < \infty$ ,  
 $U < V$  инвариантно относительно  $f$ , если  $\forall u \in U: f(u) \in U$

*Пример 2.17.1.* 1.  $\lambda$  — собственное число  $f$ ,  $U_1(\lambda)$  —  $f$ -инвариант

2.  $\{0\}, V$  — также  $f$ -инвариантны.

**Теорема 2.17.1.** Пусть  $V = U \oplus W$  и  $U$  —  $f$ -инвариантное, тогда  $\exists$  базис  $u_1, \dots, u_k \in U$ ,  
 $w_1, \dots, w_{n-k} \in W$ , в котором матрица  $f$  имеет вид  $\begin{pmatrix} * & * \\ 0 & * \end{pmatrix}$  (Первый квадрат  $k \times k$ ).

Если же оба  $U$  и  $W$  инвариантны, то матрица  $f$  в этом базисе имеет вид:  $\begin{pmatrix} * & 0 \\ 0 & * \end{pmatrix}$  Более того, это верно для любого базиса  $V$ , где первая часть векторов из  $U$ , а вторая — из  $W$ .

► 1.

$$[f]_{u_1, \dots, u_k, w_1, \dots, w_{n-k}} \\ f(u_i) \in U$$

$$f(u_i) = \sum_{j=1}^k \alpha_{ji} u_j + 0w_1 + \dots + 0w_{n-k}$$

2. Если  $W$  инвариантно

$$f(w_i) = 0u_1 + \dots + 0u_n + \sum_{j=1}^{n-k} B_{ji} w_j$$

*Следствие 2.17.1.1.* Если пространство  $V$  раскладывается в прямую сумму подпространств  $f$ -инвариант подпространств, то выбрав в каждом из подпространств по базису, получаем, что матрица  $f$  в этом базисе блочно-диагональная.

► индукция по число инвариантных подпространств. (упражнение) ◀

$$f \in \text{End}(V)$$

$$f^k = f \circ f \circ \dots \circ f$$

$$H \in K[t], H = a_0 + a_1 t + \dots + a_k t^k$$

$$H(f) = a_0 \text{id} + a_1 f + \dots + a_k f^k \in \text{End}(V)$$

**Теорема 2.17.2.**  $V$  — конечномерное векторное пространство над  $K$ ,  $f \in \text{End}(V)$ ,  $H \in K[t]$ . Тогда  $\ker H(f)$  и  $\text{Im } H(f)$  есть  $f$ -инвариантные подпространства  $V$ .

►

$$H(t) = a_0 + a_1 t + \dots + d_n t^n \\ H(f) = a_0 \text{id} + a_1 f + \dots + d_n f^n \\ f^k = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_k$$

**Лемма 2.17.1.**  $H_1, H_2 \in K[x]$

$$H_1(f)H_2(f) = H_2(f)H_1(f)$$



► 1.

$$f^k \circ f^e = f^e \circ f^k = f^{k+e}$$

2.

$$\begin{aligned} H(f) \circ f^l &= \left( \sum_{i=0}^n a_i f^i \right) f^l = \sum_{i=0}^n a_i f^i f^l = \\ &= \sum_{i=0}^n a_i f^{i+l} = f^l \sum_{i=0}^n a_i f^i = f^l \circ H(f) \end{aligned}$$

3.

$$\begin{aligned} H_1(f)H_2(f) &= H_1(f) \left( \sum_{i=0}^m b_i f^i \right) = \sum_{i=0}^m b_i H_1(f) f^i = \\ &= \sum_{i=0}^m b_i f^i H_1(f) = H_2(f)H_1(f) \end{aligned}$$

$$U = \text{Im } H(f) = \{v \in V \mid \exists w \in V : H(f)w = v\}$$

$$f(U) \stackrel{?}{=} U$$

$$u \in U, w \in V, H(f)w = u$$

$$f(u) = f(H(f)(w)) = (f \circ H(f))(w) = (H(f) \circ f)(w) = H(f)(f(w)) \in \text{Im } H(f) = U$$

Про  $U$  доказали.

$$f \in \text{End}(V), H(f) \in \text{End}(V), V \xrightarrow{H(f)} V.$$

$$U = \ker H(f) = \{v \in V \mid H(f)(v) = 0\}$$

$$u \in U$$

$$H(f)(f(u)) = (H(f) \circ f)(u) = (f \circ H(f))(u) = f(\underbrace{H(f)(u)}_{u \in U = \ker H(f)}) = f(0) = 0$$

Замечание 2.17.1.  $f$  — обратим,  $\text{Im } f = V$ ,  $\ker f = \{0\}$ .Если  $H(f)$  — обратимый оператор, то  $\text{Im } H(f) = V$ ,  $\ker H(f) = \{0\}$ .

## 2.18. Теорема Гамильтона—Кэли

Вопрос: найти  $H$  такое, чтобы  $\ker H(f)$  было «как можно больше».

$$\ker H(f) = V \Leftrightarrow H(f) = 0$$

**Теорема 2.18.1** (Гамильтона—Кэли).  $\dim V = n < \infty$ ,  $f \in \text{End}(V)$ . Тогда

$$\chi_f(f) = 0_{\text{в кольце операторов}}$$

► Зафиксируем базис  $V$ .  $A = [f]$  — матрица  $f$  в этом базисе.

$$H[f] = H(A)$$

$$\chi_f = \chi_A$$

Нулевому оператору отвечает нулевая матрица.

Перешли к равносильному утверждению в матрицах:

$$\chi_A(A) = 0$$

Докажем его:

$$\chi_A = \det(A - tE)$$

$$A - tE \in M(n, n, K[t])$$

$$B = (A - tE)^{\text{взаимная}} \in M(n, n, K[t])$$

$$(A - tE)B = B(A - tE) = (\det(A - tE))E$$

При вычислении алгебраического дополнения считаем определитель размера  $n - 1$  и каждый элемент — многочлен от  $t$  степени не более 1. Таким образом, каждое алгебраическое дополнение есть многочлен от  $t$  степени не более  $n - 1$ . Разложим  $B$  как многочлен по степеням  $t$ :

$$B(t) \equiv B_0 + tB_1 + \dots + t^{n-1}B_{n-1}$$

$$B_i \in M(n, n, K)$$

$$(A - tE)(B_0 + tB_1 + \dots + t^{n-1}B_{n-1}) = \det(A - tE)E = (a_0 + a_1t + \dots + a_nt^n)E$$

$$AB_0 = a_0E$$

$$AB_1 - B_0 = a_1E$$

$$\vdots$$

$$AB_k - B_{k-1} = a_kE$$

$$\vdots$$

$$-B_{n-1} = a_nE$$

Сложив эти строки с коэффициентами  $E, A^1, \dots, A^n$ , получим

$$AB_0 + (A^2B_1 - AB_0) + (A^3B_2 - A^2B_1) + \dots + (A^{k+1}B_k - A^k B_{k-1}) + \dots + (0 - A^n B_{n-1}) =$$

$$= a_0E + a_1A + \dots + a_nA^n = \chi_A(A)$$

$$0 = \chi_A(A)$$

Замечание 2.18.1.  $f \in \text{End}(V)$ . Аннулятор:

$$\text{Ann}(f) = \{H \in K[t] \mid H(f) = 0\}$$

Это множество замкнуто по сумме, разности и умножению на произвольный многочлен, то есть идеал в кольце  $K[t]$ .  $K[t]$  — область главных идеалов. Тогда

$$\text{Ann}(f) = (\mu_f(t))$$

$\mu_f$  — минимальный аннулятор.

Как мы знаем,  $\chi_f \in \text{Ann}(f)$ , тогда  $\mu_f \mid \chi_f$ .

Пример 2.18.1.  $f = \lambda id$ . Тогда

$$\chi_f = (\lambda - t)^n$$

$$\mu_f = t - \lambda$$

## 2.19. Разложение в прямую сумму корневых

**Теорема 2.19.1.**  $H_1, H_2 \in K[t]$ ,  $f \in \text{End}(V)$ ,  $H_1$  и  $H_2$  взаимно просты. Тогда

$$\ker((H_1H_2)(f)) = \ker H_1(f) \oplus \ker H_2(f)$$

► 1.  $v \in \ker H_i(f)$ ,  $H_i(f)(v) = 0$ .

$$(H_1H_2(f))(v) = (H_1(f) \circ H_2(f))(v) = (H_2(f) \circ H_1(f))(v)$$

Если  $H_i(f)(v) = 0$ , то и  $(H_1H_2(f))(v) = 0$ . Получили, что  $\ker H_i(f) \subset \ker(H_1H_2)(f)$

2.  $v \in \ker H_1(f) \cap \ker H_2(f)$ .

$$\begin{aligned} 1 &= G_1H_1 + G_2H_2 \\ id &= G_1(f) \circ H_1(f) + G_2(f) \circ H_2(f) \\ v = id(v) &= G_1(f) \circ H_1(f)(v) + G_2(f) \circ H_2(f)(v) = G_1(f)(0) + G_2(f)(0) = 0 \end{aligned}$$

Таким образом,  $\ker H_1(f) \cap \ker H_2(f) = \{0\}$  и сумма — прямая.

3.  $v \in \ker(H_1H_2)(f)$ .

$$\begin{aligned} 1 &= H_1G_1 + H_2G_2 \\ id &= H_1(f) \circ G_1(f) + H_2(f) \circ G_2(f) \\ v = id(v) &= \underbrace{(G_1(f) \circ H_1(f))(v)}_{v_2} + \underbrace{(G_2(f) \circ H_2(f))(v)}_{v_1} \\ v &= v_2 + v_1 \end{aligned}$$

Проверим, что  $v_1 \in \ker H_1(f)$

$$H_1(f)(v_1) = (H_1H_2G_2)(f)(v) = (G_2(f) \circ (H_1H_2)(f))(v) = G_2(f)(\underbrace{(H_1H_2)(f)(v)}_{=0}) = 0$$

Аналогично  $v_2 \in \ker H_2(f)$ .

*Следствие 2.19.1.1.*  $H(t) = H_i(t) \circ \dots \circ H_k(t)$ ,  $H_i$  попарно взаимно просты. Тогда

$$\ker H(f) = \bigoplus_{i=1}^k \ker H_i(f)$$

$\dim V = n < \infty$ ,  $K$  алгебраически замкнуто. Тогда

$$\begin{aligned} V &= \ker 0 = \ker \chi_f(f) \\ \chi_f(f) &= \prod_{i=1}^k (t - \lambda_i)^{a_i} \quad \lambda_i \neq \lambda_j \\ V &= \bigoplus_{i=1}^k \ker(f - \lambda_i id)^{a_i} \end{aligned}$$

**Def 2.19.1.**  $k$ -корневое пространство, отвечающее  $\lambda$

$$U_k(\lambda) = \ker(f - \lambda id)^k$$

Соответственно,  $U_1(\lambda)$  есть собственные вектора  $f$ .

Как можно заметить,

$$U_1(\lambda) \subset U_2(\lambda) \subset \dots$$

Причём оно стабилизируется, потому что размерность ограничена сверху размерностью пространства  $V$ , а при каждом включении, меняющем пространство, размерность тоже увеличивается.

**Def 2.19.2.** Корневое пространство, отвечающее  $\lambda$

$$U(\lambda) = \bigcup_{k=1}^{\infty} \ker(f - \lambda id)^k$$

**Def 2.19.3.** Корневой вектор — вектор корневого пространства. Если он при этом лежит в  $U_k(\lambda)$ , но не лежит в  $U_{k-1}(\lambda)$ , его называют корневым вектором высоты  $k$ .

## 2.20. Жорданова форма оператора с единственным собственным числом

**Теорема 2.20.1.** Мы уже умеем представлять  $V$  в виде:

$$V = \bigoplus_{i=1}^n \ker(f - \lambda_i id)^{a_i}$$

Сужим оператор  $f$ :

$$f \Big|_{U_{a_i}(\lambda_i)}$$

В такой ситуации  $\lambda$  — единственное собственное число суженного оператора  $f$ .

► Возьмём некоторое собственное число  $\gamma \neq \lambda$  и посмотрим на оператор

$$f - \gamma id = f - \lambda id + (\lambda - \gamma)id$$

Покажем, что он обратим (тогда ядро тривиально, тогда  $\gamma$  не может быть собственным числом).

Обратимость не зависит от домножения на ненулевой скаляр. Домножим оператор на  $\frac{1}{\lambda - \gamma}$ :

$$(f - \gamma id) \cdot \frac{1}{\lambda - \gamma} = \frac{f - \lambda id + (\lambda - \gamma)id}{\lambda - \gamma} = \frac{f - \lambda id}{\lambda - \gamma} + id = id - \underbrace{\frac{f - \lambda id}{\gamma - \lambda}}_g$$

Т.к.  $(f - \lambda id)^{a_i} = 0$  (так как мы живём в соответствующем корневом пространстве), то  $g^{a_i} = 0$ , то есть  $g$  — нильпотентный. А тождественное минус нильпотентный всегда обратимо, можно явно предъявить:

$$(id - g)(id + g + \dots + g^{a-1}) = id - g^a = id$$

Пусть  $V$  — векторное пространство и есть подпространство  $U < V$ .

**Def 2.20.1.** Набор векторов  $v_1, \dots, v_k$  называется относительно линейно независимым относительно подпространства  $U$ , если следующее равенство выполняется только при  $\alpha_i = 0$ :

$$\alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2 + \dots + \alpha_k v_k + u = 0 \\ \alpha_i \in K, u \in U$$

*Замечание 2.20.1.* Обычная линейная независимость — это относительная относительно подпространства из нуля.

**Def 2.20.2.** Относительное семейство образующих, если любой  $v \in V$  можно представить в виде

$$\alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2 + \dots + \alpha_k v_k + u = v$$

$$a_i \in K, u \in U$$

**Def 2.20.3.** Относительный базис — если относительно линейно независимо и заодно является относительным семейством образующих (всё относительно одного фиксированного  $U$ ).

*Замечание 2.20.2.* Такая конструкция уже возникала: когда мы брали базис  $U (u_i)$  и дополняли его до базиса  $V (v_i)$ , мы дополняли его именно относительным базисом, то есть эти вот  $v_i$  — относительный базис  $V$  относительно  $U$ . Так что почти ничего нового.

Рассмотрим цепочку корневых пространств:

$$0 \subset U_1(\lambda) \subset U_2(\lambda) \subset \dots \subset U_a(\lambda) = V$$

(на  $U_a$  закончили, так как  $f - \lambda id$  занулилось и ядром стало всё пространство).

Теперь найдём место стабилизации, то есть такое наибольшее  $m$ , что  $U_{m-1}(\lambda) \subsetneq U_m(\lambda)$ . То есть у нас есть корневые вектора высоты  $m$ , но больше высоты — уже нет. В частности, отсюда следует, что  $U_m(\lambda) = V$ .

Найдём относительный базис  $U_m(\lambda)$  относительно  $U_{m-1}(\lambda)$ :  $v_1^{(m)}, \dots, v_j^{(m)}$ .

**Лемма 2.20.1.** При  $r \geq 2$ : Пусть  $u_1, \dots, u_s \in U_r(\lambda)$  и относительно линейно независимы относительно  $U_{r-1}(\lambda)$ . Тогда на эти вектора можно подействовать оператором  $f - \lambda id$  и получим:

$$(f - \lambda id)u_1, \dots, (f - \lambda id)u_s \in U_{r-1}(\lambda)$$

Также они относительно линейно независимы относительно  $U_{r-2}(\lambda)$ .

- • Чтобы показать, что они лежат в  $(r - 1)$ -м корневом пространстве, надо применить оператор  $(f - \lambda id)$   $(r - 1)$  раз:

$$(f - \lambda id)^{r-1}((f - \lambda id)u_i) = (f - \lambda id)^r u_i = 0$$

Так как  $u_i$  лежало в  $r$ -м корневом пространстве, то последний переход верен.

- От противного: предположим линейную зависимость. Имеем:

$$\alpha_1 (f - \lambda id)u_1 + \dots + \alpha_s (f - \lambda id)u_s + \underbrace{w}_{\in U_{r-2}(\lambda)} = 0$$

Подействуем на это дело  $(r - 2)$  степенью оператора, тогда  $w$  занулится:

$$\alpha_1 (f - \lambda id)^{r-1}u_1 + \dots + \alpha_s (f - \lambda id)^{r-1}u_s + 0 = 0$$

$$(f - \lambda id)^{r-1} \underbrace{(\alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_s u_s)}_{\tilde{w}} = 0$$

$$\tilde{w} \in \ker(f - \lambda id)^{r-1} = U_{r-1}(\lambda)$$

Так как  $u_i$  относительно линейно независимы относительно  $U_{r-1}(\lambda)$ , то  $\alpha_i = 0$ , что и требовалось доказать. ◀



- Параметр  $t$  отвечает максимальному размеру клетки.
- Количество клеток есть в точности геометрическая кратность собственного числа  $\lambda$  (число векторов на последнем уровне).
- Количество клеток размера  $k$  и выше — число векторов на  $k$ -м снизу уровне нашей диаграммы. Перефразируя: число векторов в относительном базисе  $U_k(\lambda)$  относительно  $U_{k-1}(\lambda)$ , то есть  $\dim U_k(\lambda) - \dim U_{k-1}(\lambda)$ .
- Количество клеток размера в точности  $k$ :

$$(\dim U_k(\lambda) - \dim U_{k-1}(\lambda)) - (\dim U_{k+1}(\lambda) - \dim U_k(\lambda)) = 2 \dim U_k(\lambda) - \dim U_{k-1}(\lambda) - \dim U_{k+1}(\lambda)$$

*Следствие 2.20.1.1.* Мы выразили количество клеток размера в точности  $k$  через размерности корневых пространств, которые от базиса не зависят. Значит, количество клеток однозначно определяется оператором.

*Следствие 2.20.1.2.* Так как количество клеток неотрицательно, можно написать:

$$2 \dim U_k(\lambda) \geq \dim U_{k-1}(\lambda) + \dim U_{k+1}(\lambda)$$

То есть последовательность размерностей корневых пространств вогнута.

**Лемма 2.20.2.** Пусть  $A$  матрица в Жордановой форме.  $\lambda$  — собственное число. Алгебраическая кратность  $\lambda$  = суммарному размеру всех клеток, отвечающих данному собственному числу.

►  $\chi_f(t)$ . Кратность  $\lambda$  как кратность корня  $\chi_f(t)$ .

$\chi_f(t)$  не зависит от выбора базиса.

Характеристический многочлен матрицы в Жордановой форме:  $\prod_{\lambda_i} (\lambda_i - t)^{a_i}$ .

$a_i$  — количество  $\lambda_i$  на диагонали Жордановой формы. То есть суммарный размер всех клеток, отвечающих данному собственному числу. ◀

## 2.21. Диагонализуемый оператор

**Def 2.21.1.**  $f \in \text{End}(V)$ ,  $\dim(V) < \infty$

$f$  — диагонализуем, если существует базис  $V$ , в котором матрица  $f$  имеет диагональный вид.

**Теорема 2.21.1.**  $f$  — диагонализуем  $\Leftrightarrow$  существует базис  $V$ , состоящий из собственных векторов  $f$ .

►  $\Rightarrow$

$f$  — диагонализуем.

Существует базис  $v_1, \dots, v_n$ :  $[f]_{v_1, \dots, v_n} = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{pmatrix}$

( $\lambda$  не обязательно различные).

$f(v_i) = 0 \cdot v_1 + \dots + 0 \cdot v_{n-1} + \lambda_i v_i + 0 \cdot v_{i+1} + \dots + 0 v_n = \lambda_i v_i \Rightarrow v_i$  собственный вектор отвечающий  $\lambda_i \Rightarrow$  базис  $v_1, \dots, v_n$  состоит из собственных векторов.

$\Leftarrow$

$\exists v_1, \dots, v_n: f(v_i) = \lambda_i v_i$

$[f]_{v_1, \dots, v_n} = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{pmatrix}$

То есть в базисе  $v_1, \dots, v_n$  матрица  $[f]$  диагональная, то есть  $f$  — диагонализуемая. ◀

*Замечание 2.21.1.* Не всякий оператор диагонализуем.

Если у  $f$  лишь одно собственное число ( $K$  — алгебраически замкнуто), то геометрическая кратность меньше алгебраической кратности

$$\dim U_1(\lambda) < \dim V$$

$$U_1 \subsetneq V$$

$\Rightarrow f$  не диагонализуем.

$$\text{End}(V)$$

$$\dim_{\mathbb{C}}(V) = n < \infty$$

$$M(n, n, \mathbb{C})$$

$$\dim_{\mathbb{C}}(M(n, n, \mathbb{C})) = n^2$$

$$\dim_{\mathbb{R}}(M(n, n, \mathbb{C})) = 2n^2$$

Множество недиагонализуемых операторов есть множество меры 0.



# Глава 3

## Пространства со скалярным произведением

### 3.1. Билинейные и полуторалинейные формы

**Def 3.1.1.**  $V$  — векторное пространство над  $K$ .

$B: V \times V \rightarrow K$ ,  $B$  — билинейная форма, если  $B$  линейно по каждому аргументу.

$$B(\alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2, y) = \alpha_1 B(x_1, y) + \alpha_2 B(x_2, y)$$

$$B(x, \alpha_1 y_1 + \alpha_2 y_2) = \alpha_1 B(x, y_1) + \alpha_2 B(x, y_2)$$

**Def 3.1.2.**  $B$  — билинейная форма.

1.  $B$  — симметрическая, если  $\forall x, y \in V, B(x, y) = B(y, x)$ .

2.  $B$  — кососимметрическая, если

(a)  $\forall x, y \in V B(x, y) = -B(y, x)$

(b)  $\forall x \in V, B(x, x) = 0$

*Замечание 3.1.1.* Если  $\text{char}K \neq 2$ , то  $a \Rightarrow b$ .

$$B(x, x) = -B(x, x) \Rightarrow 2B(x, x) = 0 \Rightarrow B(x, x) = 0$$

*Замечание 3.1.2.* Для произвольного поля  $b \rightarrow a$ .

$$0 = B(x + y, x + y) = B(x + y, x) + B(x + y, y) = B(x, x) + B(y, x) + B(x, y) + B(y, y)$$

$$B(y, x) + B(x, y) = 0$$

$$B(x, y) = -B(y, x)$$

$$B(0, y) = B(0 + 0, y) = B(0, y) + B(0, y)$$

$$\forall y \in V: 0 = B(0, y)$$

$$\forall x \in V: 0 = B(x, 0)$$

**Def 3.1.3.**  $B$  — невырожденная, если

$$\forall x \neq 0 \exists y: B(x, y) \neq 0$$

$$\forall y \neq 0 \exists x: B(x, y) \neq 0$$

**Def 3.1.4.** Пусть  $K = \mathbb{R}$ ,  $V$  — векторное пространство над  $\mathbb{R}$ .

$B: V \times V \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $B$  — билинейная форма.

$B$  — положительно определена, если  $\forall x: B(x, x) \geq 0$  и  $B(x, x) = 0 \Leftrightarrow x = 0$

**Def 3.1.5.**  $B$  — неотрицательно определена, если  $\forall x: B(x, x) \geq 0$

*Замечание 3.1.3.* Положительная определенность  $\Rightarrow$  невырожденность.

*Пример 3.1.1.* 1.  $\mathbb{R}^n$

$$x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, y = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

$$B(x, y) = x^T y = \sum_{i=1}^n x_i y_i$$

$B$  — симметричный положительный оператор.

2.  $a_1, \dots, a_n \in \mathbb{R}$   $B(x, y) = \sum_{i=1}^n a_i x_i y_i$   $B$  — симметричная

$B$  — положительно определенная  $\Leftrightarrow$  все  $a_i > 0$

3.  $K$  — произвольное

$$A \in M(n, n, K), V = K^n$$

$$B: V \times V \rightarrow K$$

$$B(x, y) = x^T A y$$

Если  $A = A^T$ , то  $B$  — симметричная.

$$B(x, y) = x^T A y = (x^T A y)^T = y^T A^T (x^T)^T = y^T A^T x = y^T A x = B(y, x)$$

Верно и обратное. Если  $A \neq A^T \exists i, j, a_{ij} \neq a_{ji}$

$$x = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1(-i) \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$y = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1(-j) \\ 0 \end{pmatrix}$$

$x^T A y = a_{ij}$ ,  $y^T A x = a_{ji} \Rightarrow B$  не симметричная.

$B$  — кососимметричная  $\Leftrightarrow$

(a)  $A = -A^T$

(b) на диагонали  $A$  нули.

4.

$$V = C([a, b], \mathbb{R})$$

$$B(f, g) = \int_a^b f(t)g(t)dt$$

$B$  — симметричная

$$\int_a^b f^2(t) dt \geq 0$$

$$\int_a^b f^2(t) dt = 0 \Leftrightarrow f = 0$$

Положительно определен.

5.  $V = C([a, b], \mathbb{R})$   $\rho$  — непрерывная функция на  $[a, b]$ .  $B(f, g) = \int_a^b \rho(t) f(t) g(t) dt$   
 $B$  — симметрична.

Если  $\rho > 0$ , на  $[a, b]$ , то  $B$  — положительно определено.

(Упражнение. Когда  $B$  — невыражена?)

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

$$B(f, g) = \int_0^{\infty} e^{-t} f(t) g(t) dt$$

$$B(f, g) = \int_{-\infty}^{\infty} e^{-t^2} f(t) g(t) dt$$

**Def 3.1.6.**  $V$  — векторное пространство над  $R$ ,  $\dim_{\mathbb{R}} V < \infty$

$B: V \times V \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $B$  — симметрична, положительно определенная.

Тогда  $(V, B)$  называется евклидовым пространством.

**Def 3.1.7.**  $K$  — поле.

$-\: K \rightarrow K$  — изоморфизм поля  $K$ .

$- \neq id$

$-^2 = id$

$\forall a \in K: \bar{\bar{a}} = a$  — инволюция на поле  $K$ .

*Пример 3.1.2.*  $\mathbb{C}$  и комплексное сопряжение.

**Def 3.1.8.**  $V$  — векторное пространство над  $K$ .

$B: V \times V \rightarrow K$   $B$  — полуторолинейная форма если:

1.  $B(x_1 + x_2, y) = B(x_1, y) + B(x_2, y)$

2.  $B(x, y_1 + y_2) = B(x, y_1) + B(x, y_2)$

3.  $B(\alpha x, y) = \alpha B(x, y)$

4.  $B(x, \alpha y) = \bar{\alpha} B(x, y)$

**Def 3.1.9.**  $B$  — называется эрмитово симметричная если  $B(x, y) = \overline{B(y, x)}$

**Def 3.1.10.** Если  $B$  — эрмитова симметричная.  $B(x, x) \in \mathbb{R}$

и если  $\forall x \in V, B(x, x) \geq 0, B(x, x) = 0 \Leftrightarrow x = 0$ , то  $B$  — положительно определенная.

**Def 3.1.11.**  $B$  — невырожденная, если

$$\forall x \neq 0 \exists y B(x, y) \neq 0$$

$$\forall y \neq 0 \exists x B(x, y) \neq 0$$

Положительно определенная  $\Rightarrow$  невырожденная.

**Def 3.1.12.**  $K = \mathbb{C}, \dim_{\mathbb{C}} V = n < \infty$

$B: V \times V \rightarrow K, B$  — эрмитово симметрично, положительно определенное, тогда  $(V, B)$  — называется унитарным пространством.

*Пример 3.1.3.*

$\mathbb{C}^n$

$$B(x, y) = \sum_{i=1}^n x_i \bar{y}_i$$

$$B(x, \lambda y) = \bar{\lambda} B(x, y)$$

эрмитово симметрично, положительно определено.

$B(x, y) = x^T A \bar{y}$  (Упражнение  $B$  — эрмитово симметрично  $\Leftrightarrow A = \bar{A}^T$ )

$V = C([a, b] \rightarrow \mathbb{C})$

$$B(f, g) = \int_a^b f(t) \overline{g(t)} dt$$

$$B(f, f) = \int_a^b |f|^2 dt$$

$B$  — положительно определенный.

$B(u, v)$  — полуторолинейно эрмитово симметрично.

$K$  — поле с инволюцией.

Если  $K = \mathbb{C}$

$$B(u, v) = \overline{B(u, v)} \Rightarrow B(u, v) \in \mathbb{R}$$

Выше было: — инволюция на  $K$  (то есть, в частности,  $- \neq id$ )

$$B(u_1 + u_2, v) = B(u_1, v) + B(u_2, v)$$

$$B(u, v_1 + v_2) = B(u, v_1) + B(u, v_2)$$

$$B(\lambda u, v) = \lambda B(u, v)$$

$$B(u, \lambda v) = \bar{\lambda} B(u, v)$$

Далее — либо инволюция на  $K$ , либо  $id$ .

$B$ , соответственно, полуторолинейная или билинейная форма.

## 3.2. Матрица Грама

**Def 3.2.1.**  $\dim_k V < \infty$

$B: V \times V \rightarrow K$  (полуторолинейная (билинейная форма))  $v_1, \dots, v_n$  — базис  $V$ .

$\Gamma = (B(v_i, v_j))_{i,j=1,n}$  — матрица Грама формы  $B$ , отвечающая базису  $v_1, \dots, v_n$ .

Почему нам достаточно  $\Gamma$ , чтобы восстановить значение билинейной формы на всем пространстве.

$$x, y \in V$$

$$x = \sum_{i=1}^n x_i v_i$$

$$y = \sum_{i=1}^n y_i v_i$$

$$\begin{aligned}
B(x, y) &= B\left(\sum_{i=1}^n x_i v_i, \sum_{j=1}^n y_j v_j\right) = \\
&= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n x_i \overline{y_j} B(v_i, v_j) = \\
&= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n x_i B(v_i, v_j) \overline{y_j} = \\
&= (x_1, \dots, x_n) B(v_i, v_j) \begin{pmatrix} \overline{y_1} \\ \vdots \\ \overline{y_n} \end{pmatrix}
\end{aligned}$$

*Замечание 3.2.1.* Замечание о бесконечно мерном случае.  $x = \sum x_i v_i$ , где почти все  $x_i = 0$   $y = \sum y_j v_j$ , где почти все  $y_j = 0$

$$B(x, y) = \sum_i \sum_j x_i B(v_i, v_j) \overline{y_j}, \text{ почти все } x_i, y_j = 0$$

**Лемма 3.2.1.** Матрица Грама эрмитово симметрична  $\Leftrightarrow$  форма эрмитово симметрична.

► Эрмитово симметрична  $B(x, y) = \overline{B(y, x)}$

$$\Gamma = B(v_i, v_j)$$

$\Gamma^T = \overline{\Gamma}$  — эрмитовски симметричная матрица.

Верно и обратное.

$$x \rightarrow \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

$$y \rightarrow \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

$$B(x, y) = x^T \Gamma \overline{y}$$

$$\overline{B(x, y)} = \overline{(x^T \Gamma \overline{y})} = (\overline{x^T \Gamma \overline{y}})^T =$$

$$(x^{-T} \overline{\Gamma} y)^T = y^T \overline{\Gamma}^T (\overline{x^T})^T = y^T \Gamma \overline{x} = B(y, x)$$

$$B(x, y) = \overline{B(y, x)}$$

**Лемма 3.2.2.** 1.  $B$  — эрмитово симметрична полуторолинейная  $\Leftrightarrow$  ее матрица Грама эрмитово симметрична. ◀

2.  $B$  — симметрична билинейная форма  $\Leftrightarrow$  ее матрица Грама (в любом базисе) симметричная матрица.

3.  $B$  — кососимметричная билинейная форма  $\Leftrightarrow$  ее матрица Грама — кососимметричная матрица с нулевой диагональю.

► 1,2 смотрите выше. 3

$$\forall x, y B(x, y) = -B(y, x)$$

$$\forall x B(x, x) = 0$$

$$\Gamma^T = -\Gamma \Rightarrow B(x, y) = -B(y, x) \forall (x, y)$$

$$B(x, y) = x^T \Gamma y = (x^T \Gamma y)^T = y^T \Gamma^T x = -y^T \Gamma x = -B(y, x)$$

В обратную сторону, если верно для  $\forall x, y$ , то, в частности, верно и для базисных векторов. Если  $B(x, x) = 0 \forall x$   $B(v_i, v_j) = 0 \Rightarrow$  диагональ  $\Gamma$  — нулевая.

$\Gamma^T = -\Gamma$  + нулевая диагональ.

$$B(x, x) = x^T \Gamma x = \sum_{i,j} x_i \Gamma_{ij} x_j = \sum_i \Gamma_{ii} x_i^2 + \sum_{i<j} (\Gamma_{ij} + \Gamma_{ji}) x_i x_j = 0$$

Лемма 3.2.3.  $B$  — невырожденная  $\Leftrightarrow \Gamma$  невырожденная.

►

$$\forall x \neq 0 \exists y B(x, y) \neq 0$$

$$\forall x \neq 0 \exists \bar{y} x^T \Gamma \bar{y} \neq 0$$

$\Leftrightarrow$  для строки  $x^T \Gamma$  найдется столбец  $\bar{y}$ , такой что  $x^T \Gamma \bar{y} \neq 0$

$$(c_1, \dots, c_n)$$

$$\exists y c_1 \bar{y}_1 + \dots + c_n \bar{y}_n \neq 0 \Leftrightarrow \forall x (c_1, \dots, c_n) \neq (0, \dots, 0) \Leftrightarrow \forall x \neq 0 x^T \Gamma \neq 0$$

Отображение из пространства строк в пространство строк.

$$x^T \rightarrow x^T \Gamma$$

Невырожденно  $\Leftrightarrow$  ядро отображения тривиально  $\Leftrightarrow \det \Gamma \neq 0$

$$x \rightarrow \Gamma^T x$$

Невырожденно  $\Leftrightarrow \det(\Gamma^T) \neq 0 \Leftrightarrow \det(\Gamma) \neq 0$

Аналогично,  $\forall \bar{y} \exists x B(x, y) \neq 0 \Leftrightarrow \det(\Gamma) \neq 0$

Def 3.2.2.  $K = \mathbb{R}$ ,  $B$  — симметричная положительно определенная.  $\forall x \neq 0, x^T \Gamma x > 0$  Матрица  $\Gamma$  с таким свойством называется положительно определенной матрицей.

Def 3.2.3.  $K = \mathbb{C}$   $B$  — полуторалинейная эрмитово симметричная положительно определенная

$$\forall x \neq 0, x^T \Gamma \bar{x} > 0$$

$$\Gamma^T = \bar{\Gamma}$$

Лемма 3.2.4.  $v_1, \dots, v_n; v'_1, \dots, v'_n$  — базисы  $V$

$B$  — полуторалинейная (билинейная) форма на  $V$ .

$\Gamma, \Gamma'$  — матрица Грама в соответствующих базисах.

$C$  — матрица переходов от  $v_1, \dots, v_n$  к  $v'_1, \dots, v'_n$ , тогда

$$\Gamma' = C^T \Gamma \bar{C}$$

- $x, y$  — столбцы координат в старом базисе.  
 $x', y'$  — столбцы координат в новом базисе.

$$\begin{aligned} u &= \sum x_i v_i = \sum x'_i v'_i \\ v &= \sum y_i v_i = \sum y'_i v'_i \\ x &= Cx', y = Cy' \\ x'^T C^T \Gamma \overline{C} \overline{y} &= x^T \Gamma \overline{y} = B(u, v) = x^T \Gamma' \overline{y}' \end{aligned}$$

∀ столбцов  $x', y'$

$$\begin{aligned} x'^T \Gamma' \overline{y}' &= x'^T C^T \Gamma \overline{C} \overline{y}' \\ \Gamma' &= C^T \Gamma \overline{C} \\ \forall i, j (\Gamma')_{ij} &= (C^T \Gamma \overline{C})_{ij} \Rightarrow \Gamma = C^T \Gamma \overline{C} \end{aligned}$$

### 3.3. Процесс ортогонализации

**Def 3.3.1.**  $B$  — полуторалинейная (билинейная) форма на  $V$ .

$v_1, \dots, v_n$  пространства  $V$  называется ортогональным базисом, если  $B(v_i, v_j) = 0$  для всех  $i \neq j$ .  
 Базис ортонормирован, если он ортогонален и  $B(v_i, v_i) = 1$  для всех  $i$ .

**Def 3.3.2.**

$$x \perp y$$

$x, y \in V$  ортогональны, если  $B(x, y) = 0$

**Замечание 3.3.1.**  $B$  — эрмитова симметрична (симметрична, кососимметрична).

$$x \perp y \Rightarrow y \perp x$$

**Замечание 3.3.2.** Не для всякой билинейной формы (даже невырожденной) существует ортогональный базис.

**Пример 3.3.1.**  $B$  — кососимметрична, невырожденная.

$v_1, \dots, v_n$  — ортогональный базис?

$$v_1 \perp v_2, \dots, v_1 \perp v_n$$

Но и  $v_1 \perp v_1 \Rightarrow v_2$  ортогонален ∀ вектору из  $V \forall i B(v_1, v_i) = 0$   
 $\forall y \in V, B(v_1, y) = 0$  противоречие с невырожденностью.

**Теорема 3.3.1.**  $K = \mathbb{C}$  (или  $\mathbb{R}$ )  $V, \dim V < \infty$ .  $B$  — эрмитова симметричная положительно определенная.

Тогда существует ортогональный базис.

- **Шаг 1** Строим ортогональный базис.

Пусть  $v_1, \dots, v_n$  — базис  $V$ .

Найдем новый базис  $u_1, \dots, u_n$

$$1. \langle u_1, \dots, u_i \rangle = \langle v_1, \dots, v_i \rangle, i = 1, \dots, n$$

2.  $u_i \perp u_j, i \neq j$

$$u_1 = v_1$$

Предположим, что построили  $u_1, \dots, u_i < u_1, \dots, u_i > = < v_1, \dots, v_i >$  и добавляем  $u_{i+1}$  в виде линейной комбинации  $v_{i+1}$  и  $u_1, \dots, u_i$

$$u_{i+1} = v_{i+1} + \sum_{j=1}^i \alpha_j u_j$$

$$< u_1, \dots, u_{i+1} > = < v_1, \dots, v_{i+1} >$$

Условие ортогональности:  $u_{i+1} \perp u_1 \dots u_i$

$$\begin{aligned} 0 &= B(u_{i+1}, \dots, u_k) = B(v_{i+1}, u_k) + \sum_{j=1}^i \alpha_j B(u_j, u_k) = \\ &= B(v_{i+1}, u_k) + \alpha_k B(u_k, u_k) \end{aligned}$$

$B(u_k, u_k) > 0$  в силу положительной определенности  $u_k \neq 0$  (так как  $u_1, \dots, u_k$  — линейно независимые).

Нашли  $u_{i+1}$

Шаг 2 Нормируем  $u_1, \dots, u_n$  — ортогональный базис.

$$w_i = \lambda_i u_i$$

$$1 = B(w_i, w_i) = \lambda_i \overline{\lambda_i} B(u_i, u_i)$$

$|\lambda_i|^2 = \frac{1}{B(u_i, u_i)} > 0$  В силу положительной определенности.

$$\lambda_i = \frac{1}{\sqrt{B(u_i, u_i)}}$$

Процесс ортогонализации Грама-Шмидта.

