

1. Базис векторного пространства. Четыре эквивалентных переформулировки определения базиса.

Опр

$V$  - в.п. над полем  $K$

$\{v_\alpha\}_{\alpha \in A}$  - лин. незав., если

$$0 = \sum c_\alpha v_\alpha \Rightarrow \text{все } c_\alpha = 0$$

Опр

$\{v_\alpha\}_{\alpha \in A}$  - сем-во образующих, если

$$\forall v \in V \quad v = \sum c_\alpha v_\alpha$$

Опр

Базис - лин. незав. сем-во образующих ( $\bar{0} \notin$  базису)

Опр

лин. независ. сем-во назыв. максимальным по включению, если при добавлении  $\forall$  нового вектора сем-во явл-ся ЛЗ

Опр

Сем-во образующих назыв. минимальным по включению, если при выбрасывании  $\forall$  вектора сем-во не является сем-вом образующих

Теор (Равносильные утверждения)

1.

$\{v_\alpha\}$  - базис  $V$  над полем  $K$

2.

$\{v_\alpha\}$  - макс. ЛНЗ сем-во

3.

$\{v_\alpha\}$  - мин. семейство образующих

4.  $\forall v \in V$  единственным образом представим в виде лин. комбинации векторов из  $\{v_\alpha\}$

2. Конечномерные пространства. Всякое линейно независимое семейство конечномерного пространства можно дополнить до базиса. Существование базиса конечномерного пространства.

### Опр

$V$  - в.п. над полем  $K$ ,  $V$  называется конечномерным, если в  $V$  есть конечное сем-во образующих.

### Теор

Всякое линейно независимое сем-во конечномерного пространства можно дополнить до базиса.

### След

Во всяком конечномерном в.п. есть базис.

### Док-во

Пустое сем-во ЛН

Дополним до базиса

3. Всякое семейство образующих конечномерного пространства содержит базис.  
Существование базиса конечномерного пространства.

### Теор

*$V$  - конечномерное в.п. над  $K$  Всякое сем-во образующих содержит базис.*

### Док-во

$\{u_1, \dots, u_k\}$  - сем-во

если  $\{u_1, \dots, u_k\}$  - ЛНЗ, то это базис

иначе  $\exists i : v_i$  - лин. комб. остальных

$\Rightarrow \{u_1, \dots, u_{i-1}, u_{i+1}, \dots, u_k\}$  - сем-во образующих

сем-во конечно  $\Rightarrow$  процесс оборвется  $\Rightarrow$

$\Rightarrow$  получим ЛНЗ подсемейство, явл. образующим

### Теор

*Во всяком конечномерном в.п. есть базис*

### Док-во

*Пустое сем-во ЛНЗ*

*Дополним до базиса*

4. Подпространства векторного пространства. Подпространство конечномерного пространства конечномерно.

Опр

$V$  - в.п над полем  $K$

$\emptyset \neq U \subseteq V$   $U$  - подпр-во  $V$ , если

$U$  - само явл. в.п. над  $K$

Предп (1)

$\emptyset \neq U \subseteq V$   $U$  - подпр-во  $V \Leftrightarrow$

1.

$$\forall u_1, u_2 \in U \quad u_1 + u_2 \in U$$

2.

$$\forall u \in U \quad \forall a \in K \quad au \in U$$

(Операции, которые должны быть определены в векторном пр-ве)

$\Rightarrow$  раз  $U$  - в.п. над полем  $K$ , эти операции определены

$\Leftarrow$  Операции определены, но в.п ли это? Надо проверить аксиомы в.п (комм., ассоц. сложения,  $\exists \bar{0}$ , обратного отно-но сложения, ассоц. умножения,  $\exists 1$ , две дистрибутивности)

Предп (2)

$V$  - конечномерное в.п над  $K$

$U \subseteq V \Rightarrow U$  - конечномерное

Док-во

$$\{ \quad \} \subseteq U$$

Будем добавлять к этом сем-ву вектора с сохранением условия ЛН до тех пор, пока не получим семейство образующих  $U$

$B \subseteq V$  есть конечное сем-во образующих

$U \subseteq V$  не может быть больше, чем векторов в сем-ве образующих  $V \Rightarrow$  процесс оборвется, и мы найдем конечный базис

5. Теорема о мощности базиса конечномерного пространства. Размерность пространства.

### Теор

$V$  - конечномерное пространство

$\{v_1, \dots, v_n\}, \{u_1, \dots, u_m\}$  - базисы  $V$  над  $K$

$\Rightarrow n = m$

### Док-во

$u_1, \dots, u_m$  - лин.комб  $v_1, \dots, v_n$

по т. о линейной зависимости лин. комбинаций

$m \leq n$  и обратно  $m \geq n \Rightarrow m = n$

### Опр

Размерность конечномерного в.п - кол-во векторов в базисе

$\dim V$

Если  $V$  не конечномерно,  $\dim V = \infty$

6. Координаты вектора в данном базисе. Матрица перехода от одного базиса к другому. Преобразование координат при замене базиса. Матрица преобразования координат.

## Опр

$V$  - в.п. над полем  $K$

$$n = \dim V < \infty$$

$v_1, \dots, v_n$  - базис  $V$  над  $K$

$v \in V \quad \exists$  единственный набор  $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in K$

$$v = \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n$$

$$\begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} \quad \alpha_i \forall i - \text{координаты вектора } v \text{ в базисе } \{v_1, \dots, v_n\}$$

$$v = (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \begin{pmatrix} v_1 \\ \vdots \\ v_n \end{pmatrix}$$

Пусть  $v_1, \dots, v_n$  - базис  $V$

$v'_1, \dots, v'_n$  - другой базис  $V$

$$v'_i = c_{1i} v_1 + \dots + c_{ni} v_n$$

$$C = \begin{pmatrix} c_{11} & c_{21} & \dots & c_{n1} \\ c_{12} & \ddots & & \\ & & \ddots & \\ c_{1n} & & & c_{nn} \end{pmatrix} - \text{матрица перехода от базиса}$$

$(v_1, \dots, v_n)$  к базису  $(v'_1, \dots, v'_n)$

$$\begin{pmatrix} v'_1 \\ \vdots \\ v'_n \end{pmatrix} = C \begin{pmatrix} v_1 \\ \vdots \\ v_n \end{pmatrix} \quad \begin{pmatrix} v_1 \\ \vdots \\ v_n \end{pmatrix} = B \begin{pmatrix} v'_1 \\ \vdots \\ v'_n \end{pmatrix}$$

$$v_i = b_{1i} v'_1 + \dots + b_{ni} v'_n$$

$$B = \begin{pmatrix} b_{11} & & b_{n1} \\ b_{12} & & \\ & & \\ b_{1n} & & b_{nn} \end{pmatrix} - \text{матрица перехода от базиса } (v'_1, \dots, v'_n)$$

к базису  $(v_1, \dots, v_n)$

$$v = a_1 v_1 + \dots + a_n v_n$$

$$v = a'_1 v'_1 + \dots + a'_n v'_n$$

$C$  - матрица перехода от  $(v_1, \dots, v_n)$  к  $(v'_1, \dots, v'_n)$

$$C^T = \begin{pmatrix} c_{11} & c_{1i} & c_{1n} \\ & \ddots & \\ c_{n1} & & c_{nn} \end{pmatrix} = D - \text{матрица преобразования координат}$$

Теор (В указанных выше обозначениях)

$$\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} = D \begin{pmatrix} a'_1 \\ \vdots \\ a'_n \end{pmatrix}$$

Док-во

$$v = (a'_1, \dots, a'_n) \begin{pmatrix} v'_1 \\ \vdots \\ v'_n \end{pmatrix} = (a'_1, \dots, a'_n) \cdot C \begin{pmatrix} v_1 \\ \vdots \\ v_n \end{pmatrix}$$

$$v = (a_1, \dots, a_n) \begin{pmatrix} v_1 \\ \vdots \\ v_n \end{pmatrix}$$

В силу единственности разложения по базису

$$(a_1, \dots, a_n) = (a'_1, \dots, a'_n) \cdot C$$

$$\begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} = C^T \begin{pmatrix} a'_1 \\ \vdots \\ a'_n \end{pmatrix}$$

7. Сумма и пересечение подпространств. Теорема о размерностях суммы и пересечения.

Теор

1. Сумма является подпространством

$$U_1 + \dots + U_m$$

$$0 = 0 + \dots + 0 \in U_1 + \dots + U_m \Rightarrow \text{сумма} \neq \emptyset$$

$$\forall u, v \in U_1 + \dots + U_m$$

$$u = u_1 + u_2 + \dots + u_m$$

$$v = v_1 + v_2 + \dots + v_m$$

$$u + v = \underbrace{(u_1 + v_1)}_{\in U_1} + \underbrace{(u_2 + v_2)}_{\in U_2} + \dots + \underbrace{(u_m + v_m)}_{\in U_m} \in U_1 + \dots + U_m$$

умножение на скаляр аналогично

2. Пересечение является подпространством

$$\bigcap_{i=1}^n U_i \ni u, v \quad a \in K$$

$$\begin{array}{ll} \forall i & u + v \in U_i \quad u + v \in \bigcap_{i=1}^n U_i \\ & au \in U_i \quad au \in \bigcap_{i=1}^n U_i \end{array}$$

не пусто, т.к.

$$0 \in \bigcap_{i=1}^n U_i \Rightarrow \bigcap_{i=1}^n U_i \subseteq V$$

$$\bigcap_{i=1}^n U_i \subseteq U_1 \subseteq U_1 + U_2 \supseteq U_2 \supset \bigcap_{i=1}^n U_i$$

Теор

$U_1, U_2 \subseteq V$   $U_1, U_2$  - конечномерные

Тогда  $U_1 \cap U_2$  и  $U_1 + U_2$  - конечномерны

$$\dim(U_1 \cap U_2) + \dim(U_1 + U_2) = \dim(U_1) + \dim(U_2)$$



$U_1 \cap U_2 \subseteq U_1$  - конечномерно

$\Rightarrow U_1 \cap U_2$  - конечномерно

$w_1, \dots, w_r$  - базис  $U_1 \cap U_2$ , ЛНЗ сем-во в  $U_1$

Дополним до базиса  $U_1$

$w_1, \dots, w_r, u_1, \dots, u_s$  - базис  $U_1$

Аналогично  $w_1, \dots, w_r$  дополним до базиса  $U_2$

$w_1, \dots, w_r, v_1, \dots, v_t$  - базис  $U_2$

Проверим, что  $w_1, \dots, w_r, u_1, \dots, u_s, v_1, \dots, v_t$  - базис  $U_1 + U_2$

1. Семейство образующих

$$z \in U_1 + U_2 \quad z = z_1 + z_2 \quad z_1 \in U_1 \quad z_2 \in U_2$$

$$z_1 = a_1 w_1 + \dots + a_r w_r + b_1 u_1 + \dots + b_s u_s$$

$$z_2 = c_1 w_1 + \dots + c_r w_r + d_1 v_1 + \dots + d_t v_t$$

$$z = (a_1 + c_1)w_1 + \dots + (a_r + c_r)w_r + b_1 u_1 + \dots + b_s u_s + d_1 v_1 + \dots + d_t v_t$$

$$\Rightarrow w_1, \dots, w_r, u_1, \dots, u_s, v_1, \dots, v_t - \text{сем-во образующих}$$

2. ЛНЗ

$$(*)0 = a_1 w_1 + \dots + a_r w_r + b_1 u_1 + \dots + b_s u_s + c_1 v_1 + \dots + c_t v_t$$

$$z = \underbrace{a_1 w_1 + \dots + a_r w_r + b_1 u_1 + \dots + b_s u_s}_{\in U_1} = \underbrace{-c_1 v_1 - \dots - c_t v_t}_{\in U_2}$$

$$z \in U_1 \cap U_2 \Rightarrow z = d_1 w_1 + \dots + d_r w_r =$$

$$= d_1 w_1 + \dots + d_r w_r + 0 \cdot u_1 + 0 \cdot u_2 + \dots + 0 \cdot u_s$$

В силу единственности разложения по базису  $U_1$

$$b_1 = b_2 = \dots = b_s = 0$$

$$\text{Из } (*) \Rightarrow a_1 w_1 + \dots + a_r w_r + c_1 v_1 + \dots + c_t v_t = 0$$

т.к.  $w_1, \dots, w_r, v_1, \dots, v_t$  - базис  $U_2$ , то

$$a_1 = \dots = a_r = c_1 = \dots = c_t = 0$$

$$\Rightarrow w_1, \dots, w_r, u_1, \dots, u_s, v_1, \dots, v_t - \text{ЛНЗ}$$

8. Прямая сумма подпространств. Эквивалентные переформулировки понятия прямой суммы подпространств.

### Опр

$V$  - в.п. над  $K$

$$U_1, \dots, U_m \subseteq V$$

$U_1 + \dots + U_m$  назыв. *прямой суммой*, если любой  $z \in U_1 + \dots + U_m$  единственным образом представим в виде суммы

$$z = u_1 + u_2 + \dots + u_m \quad u_i \in U_i \quad i = 1, \dots, m$$

Обозначение:  $U_1 \oplus U_2 \oplus \dots \oplus U_m$

### Замеч

Сумма  $U_1 + \dots + U_m$  - *прямая*  $\Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow 0 = u_1 + \dots + u_m \quad u_i \in U_i$$

$$\Rightarrow u_1 = \dots = u_m = 0$$

### Док-во

$\Rightarrow$  очевидно

$$\Leftarrow z \in U_1 + \dots + U_m$$

$$z = u_1 + \dots + u_m$$

$$z = v_1 + \dots + v_m$$

$$0 = z - z = \underset{\in U_1}{(u_1 - v_1)} + \dots + \underset{\in U_m}{(u_m - v_m)}$$

$$\forall i \quad u_i - v_i = 0 \text{ т.е. } u_i = v_i$$

### Предп (1)

$$\text{Сумма } U_1 + U_2 \text{ - прямая} \Leftrightarrow U_1 \cap U_2 = \{0\}$$

### Предп (2)

$$\text{Сумма } U_1 + U_2 \text{ - прямая} \Leftrightarrow \text{объединение базисов } U_1 \text{ и } U_2 \text{ - есть базис } U_1 + U_2$$

### Предп (3)

$U_1 + \dots + U_m$  - *прямая*  $\Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow \forall i = 1, \dots, m \quad U_i \cap (U_i + \dots + U_{i-1} + U_{i+1} + \dots + U_m) = \{0\}$$

### Предп (4)

*Сумма*  $U_1 + \dots + U_m$  - *прямая*  $\Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow \text{объединение базисов } U_i \quad i = 1, \dots, m \text{ - базис } U_1 + \dots + U_m$$

## 9. Построение кольца многочленов.

### Опр

$R$  - комм. кольцо с 1

$$R[x] = \{(a_0, a_1, a_2, \dots) : a_i \in R \quad i = 0, \dots, n. \text{ и } a_i = 0\}$$

$$(a_0, a_1, \dots), (b_0, b_1, \dots) \in R[x]$$

$$(a_0, a_1, \dots) + (b_0, b_1, \dots) = (a_0 + b_0, a_1 + b_1, \dots)$$

$$\forall n > N \quad a_i = 0$$

$$\forall m > M \quad b_i = 0 \Rightarrow \forall i > \max(N, M) \quad a_i + b_i = 0$$

$$(a_0, a_1, \dots) \cdot (b_0, b_1, \dots) = (c_0, c_1, \dots)$$

$$c_n = \sum_{i=0}^n a_i b_{n-i} = a_0 b_n + a_1 b_{n-1} + \dots + a_n b_0$$

$$\forall n > N \quad a_n = 0$$

$$\forall m > M \quad b_m = 0$$

$$\forall k > N + M \quad c_k = \sum_{i=0}^k a_i b_{k-i} = \sum_{i=0}^N a_i b_{k-i} + \sum_{i=N+1}^k a_i b_{k-i} = 0$$

$$i \leq N \quad k - i \geq k - N > N + M - N = M$$

### Теор

$(R[x], +, \cdot)$  - комм. кольцо с 1

### Опр

$$0 = (0, 0, \dots)$$

$$1 = (1, 0, \dots)$$

$R[x] \supset \{(a, 0, \dots); a \in R\}$  - подкольцо изоморфное  $R$

$$(a, 0, \dots) + (b, 0, \dots) = (a + b, 0, \dots)$$

$$(a, 0, \dots) \cdot (b, 0, \dots) = (ab, 0, \dots)$$

## Опр

$$(a, 0, \dots) = a \text{ (обозначение)}$$

$$x = (0, 1, 0, \dots)$$

$$x^i = (0, \dots, 0, \underset{i}{1}, 0, \dots)$$

$$\begin{aligned}(a_0, a_1, \dots, a_n, 0, \dots) &= (a_0, 0, \dots) + (0, a_1, 0, \dots) + \dots + (0, \dots, a_n, 0, \dots) = \\ &= a_0 \cdot 1 + a_1(0, 1, \dots) + \dots + a_n(0, \dots, 1, \dots) =\end{aligned}$$

$$= a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n = \sum_{i=0}^n a_ix^i$$

## 10. Степень многочлена. Свойства степени. Область целостности.

Кольцо многочленов над областью целостности есть область целостности.

### Опр

$$f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n \in R[x]$$

наиб.  $m$ , т.ч.  $a_m \neq 0$  назыв. степенью  $f$   
 $\deg f - degree$

$$\deg 0 = -\infty$$

### Опр

ком. кольцо  $R$  с 1 назыв. областью целостности (или кольцом без делителей 0)

$$\text{Если } \forall a, b \in R \quad (ab = 0 \Rightarrow a = 0 \text{ или } b = 0)$$

$$\forall a, b \in R (a \neq 0 \quad b \neq 0 \Rightarrow ab \neq 0)$$

$\mathbb{Z}$  - о.ц.

любое поле - о.ц

$\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$  - не о.ц.  $[a][b] = [m] = [0]$

### Теор (Свойства степени)

1.

$$\deg(f + g) \leq \max(\deg f, \deg g)$$

$$\text{Если } \deg f \neq g, \text{ то } \deg(f, g) = \max(\deg f, \deg g)$$

2.

$$\deg(fg) \leq \deg f + \deg g$$

$$\text{Если } R - \text{о.ц.}, \text{ то } \deg(fg) = \deg f + \deg g$$

### Док-во

1)

$$N = \deg f \quad M = \deg g$$

$$f = \sum_{i=0}^N a_i x^i \quad g = \sum_{i=0}^M b_i x^i$$

$$\forall n > \max(N, M) \quad a_n + b_n = 0 \Rightarrow \deg(f + g) \leq \max(N, M)$$

*Равенства в общ. случае нет*

$$\text{Если } N = M \quad a_N = -b_N \Rightarrow a_N + b_N = 0$$

$$\text{Если } N \neq M \quad \square \quad N < M$$

$$a_M + b_M = 0 + b_M = b_M \neq 0$$

2)

$$fg = \sum_{i=0} c_i x^i \quad c_i = 0 \text{ для всех } i > N + M$$

$$\deg(fg) \leq N + M = \deg f + \deg g$$

$$c_{N+M} = a_N b_M \quad \text{в общем случае:}$$

$$\text{Если } R \text{ не о.у, } a_N \neq 0 \quad b_M \neq 0 \text{ то } a_N \cdot b_M \text{ м.б } = 0$$

$$\text{Если } R - \text{о.у, то } a_N \neq 0 \quad b_M \neq 0 \Rightarrow c_{NM} \neq 0$$

$$\Rightarrow \deg fg = \deg f + \deg g$$

### След

$$\text{Если } R - \text{о.у, то } R[x] - \text{о.у}$$

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

$$\deg f \geq 0 \quad \deg g \geq 0$$

$$\deg(fg) = \deg f + \deg g \geq 0 \Rightarrow \text{в } fg \text{ есть хотя бы один ненулевой коэф.}$$

$$\Rightarrow fg \neq 0$$

$$\text{Если } K - \text{поле} \quad K[x] - \text{о.у}$$

### Опр

$$R \quad R[x_1]$$

$$R[x_1, x_2] = (R[x_1])[x_2]$$

$$R[x_1, \dots, x_n] = (R[x_1, \dots, x_{n-1}])[x_n]$$

$$R - \text{о.у} \Rightarrow R[x_1, \dots, x_n] - \text{о.у}$$

## 11. Теорема о делении с остатком в кольце многочленов.

### Теор

$R$  - комм. к. с ед.

$$f, g \in R[x]$$

$$g = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n, a_n \in R^* \text{ обр. элем.}$$

$\Rightarrow \exists!$  мн-ны  $q$  и  $r$  такие, что

$$f = qg + r \quad \deg r < \deg g$$

### Пример

В кольце  $\mathbb{Z}[x]$

$x^2 + 1$  нельзя поделить на  $2x + 1$



## 12. Корни многочлена. Теорема Безу.

### Опр

$R$  - ком. кольцо с 1

$$R[x] \ni f \quad f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$$

для данного мн-на опред. отображение

$$c \rightarrow a_0 + a_1c + \dots + a_nc^n = f(c)$$

отобр. из  $R$  в  $R$

### Замеч

Разные мн-ны могут задавать одно и то же отображение

$$\mathbb{Z}_2\mathbb{Z} \quad f = 0 \quad 0 \rightarrow 0 \quad 1 \rightarrow 0$$

$$f = x^2 + x \quad 0 \rightarrow 0 \quad 1 \rightarrow 0$$

### Опр

$$f \in R[x] \quad c - \text{корень } f$$

$$\text{Если } f(c) = 0$$

$$(f + g)(c) = f(c) + g(c)$$

$$(f \cdot g)(c) = f(c) \cdot g(c)$$

### Теор (Безу)

$$f \in R[x] \quad c \in R$$

$$\exists q \in R[x] \quad f = (x - c)q + f(c)$$

### Док-во

$g = x - c$  по т. о делении с остатком

$$\exists q, r \in R[x]$$

$$f = (x - c)q + r$$

$$\deg r < \deg g = 1$$

$$\deg r \leq 0 \Rightarrow r \in R$$

$$f(c) = (c - c) \cdot q(c) + r = r$$

$$r = f(c)$$

## След

$c$  - корень  $f \Leftrightarrow (x - c) \mid f$

## Док-во

$$\Rightarrow f(x) = (x - c)q(x) + f(c) = (x - c)q(x)$$

$$\Leftarrow f(x) = (x - c)q(x)$$

$$f(c) = (c - c)q(c) = 0$$

13. Кратные корни многочлена. Теорема о числе корней многочлена над полем.

### Опр

$K$  - поле       $K[x]$

$f \in K[x]$

$a$  - корень  $f$  кратности  $k$ , если  $(x - a)^k \mid f$  и  $(x - a)^{k+1} \nmid f$

$f(x) = (x - a)^k \cdot g(x) \quad (x - a) \nmid g$

$f(x) = (x - a)^k \cdot g(x) \quad g(a) \neq 0$

### Замеч

$a$  - корень  $f_1$  кратности  $k_1$

$a$  - корень  $f_2$  кратности  $k_2$

$\Rightarrow a$  - корень  $f_1 \cdot f_2$  кратности  $k_1 + k_2$

$f_1(x) = (x - a)^{k_1} g_1(x) \quad g_1(a) \neq 0$

$f_2(x) = (x - a)^{k_2} g_2(x) \quad g_2(a) \neq 0$

$f_1(x)f_2(x) = (x - a)^{k_1+k_2} g_1(x)g_2(x)$

$g_1(a)g_2(a) \neq 0 \quad \text{поле } K - \text{ о.ц.}$

### Лемма

$f, g, h \in K[x]$

$b \in K \quad b$  - не корень  $h$

$f(x) = h(x)g(x)$

$b$  - корень  $f \Rightarrow b$  - корень  $g$  той же кратности

### Теор

$K$  - поле,  $f \in K[x] \quad f \neq 0$

$\Rightarrow$  число корней с учетом их кратности не превосходит  $\deg f$

### Замеч

Теор. не верна для  $f \in R[x]$  (в случае произвольного комм. кольца  $R$ )

$$R = \mathbb{Z}/_8\mathbb{Z}$$

$$x^2 = [1] \in R[x]$$

$$\text{корни } 1, 3, 5, 7 \quad \deg f = 2$$

### След

$$\text{Если } f(a_1) = \dots = f(a_n) = 0$$

$$\text{для попарно различных } a_1, \dots, a_n; \quad n > \deg f, \text{ то } f = 0$$

14. Функциональное и формальное равенство многочленов.

Опр

$$f, g \in K[x] \quad |K| > \max(\deg f, \deg g)$$

*если  $f$  и  $g$  совп. функционально, то  $f = g$*

Замеч

*для беск. полей из функ. равенства мн-ов следует формальное*

## 15. Характеристика поля.

### Опр

$K$  - поле  $1 \in K$

$$n \cdot 1 = \underbrace{1 + \dots + 1}_n$$

Если  $n \cdot 1 \neq 0$  для всех  $n \geq 1$ , то говорят, что поле  $K$  имеет  $x$ -ку 0  
 $\text{char } K = 0$

Если  $\exists n \geq 1 \quad n \cdot 1 = 0$ , то наименьшее такое положительное  $n$  называют  $x$ -кой  $K$

### Примеры

$\text{char } \mathbb{Q} = 0, \text{char } \mathbb{R} = 0, \text{char } \mathbb{C} = 0$

$p$  - простое  $\text{char}(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})$

### Теор

Характеристика поля либо 0, либо простое число

### Док-во

1) не  $\exists n \geq 1 \quad n \cdot 1 = 0 \Rightarrow \text{char } K = 0$

2)  $n \cdot 1 = 0$  возьмем наим.  $n$  и покажем, что  $n$  - простое

$\square$   $n$  - сост.  $n = ab \quad 1 < a, b < n$

$$0 = \underbrace{1 + \dots + 1}_n = (\underbrace{1 + \dots + 1}_a)(\underbrace{1 + \dots + 1}_b)$$

$$\Rightarrow \underbrace{1 + \dots + 1}_a = 0 \text{ или } \underbrace{1 + \dots + 1}_b = 0$$

противоречие с  $\min n$

$$\Rightarrow n \text{ не сост.}; 1 \neq 0 \Rightarrow n \neq 1$$

$\Rightarrow n$  - простое

16. Производная многочлена. Свойства производной. Многочлены с нулевой производной.

Опр

$K$  - поле

$$f(x) \in K[x]$$

$$f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k$$

$$f'(x) = \sum_{k=1}^n (k a_k) x^{k-1}$$

$$k \cdot a_k = \underbrace{a_k \cdot \dots \cdot a_k}_k$$

Теор (Свойства)

1.

$$(f + g)' = f' + g'$$

2.

$$c \in K \quad (c \cdot f') = c f'$$

3.

$$(f \cdot g)' = f'g + g'f$$

(a)

$$f = x^n \quad g = x^m$$

$$(x^{n+m})' = (n+m)x^{n+m-1}$$

$$(x^n)'x^m + x^n(x^m)' = nx^{n-1} \cdot x^m + mx^n \cdot x^{m-1} = (n+m)x^{n+m-1}$$

(b)

$$f = x^n \quad g = \sum_{k=0}^m a_k x^k$$

$$\begin{aligned}
(f \cdot g)' &= \left( \sum_{k=0}^m a_k x^n x^k \right)' = \sum_{k=0}^m a_k (x^n \cdot x^k)' = \\
&= \sum_{k=0}^m a_k ((x^n)' \cdot x^k + x^n (k x^{k-1})) = \\
&(x^n)' \sum_{k=0}^m a_k x^k + x^n \left( \sum_{k=0}^m k a_k x^k \right) = f'g + fg'
\end{aligned}$$

(c)

$f, g$  - произвольные

$$\begin{aligned}
f &= \sum_{k=0}^n b_k x^k \\
(fg)' &= \sum_{k=0}^n b_k (x^k g)' = \left( \sum_k b_k \cdot k x^{k-1} \cdot g \right) + \left( \sum_k b_k x^k \cdot g' \right) = \\
&= f'g + fg'
\end{aligned}$$

(d) Ф-ла Лейбница

$$(f \cdot g)^{(k)} = \sum_{i=0}^k C_k^i f^{(i)} g^{(k-i)}$$

(e) Если  $\text{char } K = 0 \Rightarrow f' = 0 \Leftrightarrow f \in K$   
 Если  $\text{char } K = p > 0$  то  $f' = 0 \Leftrightarrow f \in K[x^p]$

$$(m.e \ f = a_0 + a_p x^p + \dots + a_{kp} x^{kp})$$



## 17. Теорема о кратности

### Теор

$K$  - поле  $\text{char } K = 0$

$$f \in K[x] \quad a - \text{корень } f \text{ кр. } l \geq 1$$

тогда  $a$  - корень  $f'$  кр  $l - 1$

### Замеч

Если  $\text{char } K = p > 0$ , то теор. не верна

$$\mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \quad f = x^{2p+1} \quad O - \text{корень кр. } p$$

$$f' = (2p+1)x^{2p} + px^{p-1} = x^{2p} \quad O - \text{корень кр. } 2p$$

18. Интерполяционная задача. Существование и единственность решения. для интерпол. задачи

$$\begin{array}{c|ccc} x & a_1 & \dots & a_n \\ \hline f & y_1 & \dots & y_n \end{array}$$

$\exists!$  решение  $f$  степени  $< n$

Док-во

1) ед

$f, h$  - решают одну и интер. задачу

$$\deg f, \deg h < n$$

$$\forall i = 1, \dots, n \quad f(a_i) = h(a_i) = y_i \quad f(a_i) - h(a_i) = 0$$

$f - h$  имеет  $\geq n$  корней, а степ.  $< n$

$$f - h = 0 \Rightarrow f = h$$

(теорема о числе корней мн-на)

2) существование

$$1 \text{ сл } f(x) = c_0 + c_1x + \dots + c_{n-1}x^{n-1}$$

$$c_0 + c_1a_i + \dots + c_{n-1}a_i^{n-1} = y_i$$

$$\begin{pmatrix} 1 & a_1 & a_1^2 & \dots & a_1^{n-1} \\ \vdots & & & & \vdots \\ 1 & a_n & a_n^2 & \dots & a_n^{n-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} c_0 \\ \vdots \\ c_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

$$A \begin{pmatrix} c_0 \\ \vdots \\ c_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

$$\det A = \prod_{j>i} (a_j - a_i) \neq 0$$

$A$  - обр.

$$\begin{pmatrix} c_0 \\ \vdots \\ c_{n-1} \end{pmatrix} = A^{-1} \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

# 19. Интерполяционный метод Ньютона.

**Опр**

$x$	$a_1$	$a_i \dots a_n$
$f(x)$	$y_1$	$y_i \dots y_n$

$f_{i-1}$  - интерпол. мн-ен степени  $\leq i-1$

и решающий интерпол. задачу для первых  $i$  точек

$$f_0(x) = y_1$$

$$f_0(a_1) = y_1$$

$\square$  построили  $f_{i-1}$  Ищем  $f_i$

$$(f_i - f_{i-1})(a_j) = 0 \quad j = 1, \dots, i$$

$$f_i(x) = f_{i-1}(x) + c_i \cdot (x - a_1) \dots (x - a_i)$$

$$\deg f_i \leq i$$

$$y_{i+1} = f_i(a_{i+1}) = f_{i-1}(a_{i+1}) + c_i(a_{i+1} - a_1) \dots (a_{i+1} - a_i)$$

$$c_i = \frac{y_{i+1} - f_{i-1}(a_{i+1})}{(a_{i+1} - a_1) \dots (a_{i+1} - a_i)}$$

## 20. Интерполяционный метод Лагранжа.

Опр

$x$	$a_1$	$a_{j-1}$	$a_j$	$a_{j+1}$	$a_n$
$f(x)$	0	0	1	0	0

$$L_j(x) = a_j(x - a_1) \dots (x - a_{j-1})(x - a_{j+1}) \dots (x - a_n)$$

$$L_j(a_j) = 1$$

$$L_j(x) = \frac{(x - a_1) \cdot \dots \cdot (x - a_{j-1})(x - a_{j+1}) \cdot \dots \cdot (x - a_n)}{(a_j - a_1) \cdot \dots \cdot (a_j - a_{j-1})(a_j - a_{j+1}) \cdot \dots \cdot (a_j - a_n)}$$

$L_j(x)$  - интерп. мн-ен Лагранжа

$$L_j(a) = \begin{cases} 1, & i = j \\ 0, & i \neq j \end{cases} \quad \begin{matrix} \deg L_j(x) = n - 1 \\ \deg f \leq n - 1 \end{matrix}$$

$x$	$a_1$	$a_n$
$f(x)$	$y_1$	$y_n$

$$f(x) = \sum_{j=1}^n y_j L_j(x) \quad f(a_i) = \sum_{j=1}^n y_j L_j(a_i) = y_i L_i(a_i) = y_i$$

Мн-ен Лагранжа исп. в алг. быстрого умножения

$\forall \varepsilon > 0 \quad \exists$  алг. умн., который для  $n$ -разрядных чисел требует  $O(n^{1+\varepsilon})$  поразрядных операций

21. Делимость и ассоциированность в кольце многочленов над полем.

### Опр

$K$  - поле,  $K[x]$

$f, g \in K[x]$  ассоциирован, если

$$f \mid g \text{ и } g \mid f$$

$$f \sim g \quad : \quad f \text{ и } g \text{ ассоц.}$$

$$0 \sim 0$$

$0$  с другими не ассоц.

$$f \neq 0 \quad g \neq 0 \quad f \mid g \quad g \mid f$$

$$\deg f \leq \deg g \quad \deg g \leq \deg f$$

$$\Rightarrow \deg f = \deg g$$

$$f = c \cdot g \quad c \in K^* = K \setminus \{0\}$$

$$0 = 1 \cdot 0$$

$$\text{Если } f = c \cdot g, c \in K^* \quad g = c^{-1}f \Rightarrow g \mid f, \quad f \mid g$$

### След

$$f \sim g \Leftrightarrow \exists c \in K^* \quad f = cg$$

Если  $f \neq 0$ , то в классе ассоц. с  $f$  мн-нов всегда можно выбрать мн-ен со старшим коэф. 1.

Мн-ен со старшим коэф. 1 назыв. унитарным, приведенным

### Замеч

$$f \mid g \quad f \sim f_1 \quad g \sim g_1$$

$$\Rightarrow f_1 \mid g_1$$

$$g = f \cdot h$$

$$cg = f(ch)$$

$$g = (cf)(c^{-1}h)$$

22. Наибольший общий делитель в кольце многочленов над полем.  
Существование и линейное представление.

### Опр

$K$  - поле,  $K[x]$

$f_1, \dots, f_n \in K[x]$

$g$  - НОД  $f_1, \dots, f_n$ , если

$g \mid f_1, \dots, g \mid f_n$

и  $\forall h \quad (h \mid f_1, \dots, h \mid f_n) \Rightarrow h \mid g$

### Замеч

НОД опред. не однозначно, а с точностью до ассоц.

$\text{НОД}(0, \dots, 0) = 0$

Если хотя бы один  $f_1 \dots f_n \neq 0$ , то в классе ассоц. с НОД можно выбрать приведенный

### Теор

$\forall f_1, \dots, f_n \in K[x]$

Существует  $g = \text{НОД}(f_1, \dots, f_n)$  и он допускает лин. предствление

$g = f_1 h_1 + \dots + f_n h_n$  для нек.  $h_1 \dots h_n \in K[x]$

### Док-во

1)

$f_1 = f_2 = \dots = f_n = 0 \quad \text{НОД}(0, \dots, 0) = 0$

Положим  $h_1 = \dots = h_n = 1$

2)

$\exists i \quad f_i \neq 0$

$I = \{f_1 h_1 + \dots + f_n h_n : h_1 \dots h_n \in K[x]\}$

$I \neq \{0\} \quad 0 \neq f_i \in I$

$g$  - минимальная степень в  $I \setminus \{0\}$

Утверждается, что  $g$  - НОД( $f_1, \dots, f_n$ )

$$\begin{aligned} f_j &= g \cdot u_j + r_j & r_j &= 0 \text{ или} \\ r_j &= -g \cdot u_j + f_i = & \deg r_j &< \deg g \\ &= -h_1 u_j f_1 - h_2 u_j f_2 + (-h_j u_j + 1) f_i - \dots \\ g &= h_1 f_1 + \dots + h_n f_n & r_j &\in I \end{aligned}$$

Т.к.

$\deg r_j < \deg g$  а степень  $g$  минимальная в  $I \setminus \{0\}$

то  $r_j = 0$

$$f_j = g u_j \quad g \mid f_j \quad j = 1, \dots, n$$

$$h \mid f_i, \dots, h \mid f_n$$

$$g = \underbrace{f_1 h_1 + \dots + f_n h_n}_{\substack{\vdots \\ h}} \div h \Rightarrow h \mid g$$

23. Взаимно простые многочлены. Свойства взаимно простых многочленов.  
Если многочлен делит произведение двух многочленов и взаимно прост с первым сомножителем, то он делит второй сомножитель.

### Опр

$f_1, \dots, f_n \in K[x]$  назыв. взаимно простыми, если  $\text{НОД}(f_1, \dots, f_n) \sim 1$

### Теор (Свойства)

1. Если  $g \sim \text{НОД}(f_1, \dots, f_n)$  (не все  $f_i = 0$ )

то  $\frac{f_1}{g}, \dots, \frac{f_n}{g}$  - взаимно просты

2.  $f_1, \dots, f_n$  - вз. просты  $\Leftrightarrow 1$  допускает лин. представление

$$1 = h_1 f_1 + \dots + h_n f_n \quad h_i, \dots, h_n \in K[x]$$

### Док-во

См. док-ва для  $\mathbb{Z}$  (Спасибо, Всемировов)

### Теор

$f \mid gh$  и  $f$  и  $g$  - вз. просты  $\Rightarrow f \mid h$

### Док-во

$$\exists u, v \in K[x]$$

$$fu + gv = 1$$

$$\begin{array}{ccc} fuh + ghv = h & \Rightarrow & h \vdots f \\ \text{f} & & \text{f} \end{array}$$



24. Неприводимые многочлены. Теореме о разложении многочлена в произведение неприводимых (существование).

### Опр

$$K[x] = \{0\} \cup K^* \cup \{\text{мн-ны ст} \geq 1\}$$

$f \in K[x] \setminus K$  назыв *сост*, если (или *приводимым*)

$$f = gh \quad 1 \leq \deg g, \deg h < \deg f$$

в противном случае  $f$  - назыв. *неприводимым*

$f$  - *неприводим*, если  $(f = gh \Rightarrow \deg h = 0 \text{ или } \deg g = 0)$

### Опр

$f$  - *неприв.*  $\Leftrightarrow$  все делители  $f$  - это константы и мн-ны  $\sim f$

### Примеры

$x - a$  неприводим при любом  $a$

$x^2 + 1$  неприводим в  $\mathbb{R}[x]$

$x^2 + 1$  в  $\mathbb{C}[x]$  приводим  $x^2 + 1 = (x + i)(x - i)$

В  $\mathbb{R}[x]$   $(x^2 + 1)(x^2 + 2)$  - приводим, но корней нет

Если  $gf \quad \deg f \geq 2$  есть корень в  $K$ ,

то  $f$  - приводим в  $K[x]$

$f = (x - a)g$  (по т. Безу)

Обратное неверно. Но для мн-нов степени 2 и 3 неприводимость в  $K[x]$  равносильна отсутствию корней в  $K$

### Теор

$f \in K[x] \quad f$  - неприводим

$$f \mid g_1 \cdot \dots \cdot g_n \Rightarrow \exists i : f \mid g_i$$

## Теор (Основная теорема арифметики в кольце многочленов.)

Всякий ненулевой  $f \in K[x]$  может быть представлен в виде

$$c \cdot \prod_{i=1}^n g_i$$

$c \in K^*$ , а все  $g_i$  - приведенные неприводимые мн-ны. Причем такое произведение ед. с точностью до порядка сомножителей.

### Замеч

Для  $f = c \in K^* \quad n = 0$

### Лемма (1)

Всякий  $f \quad \deg f \geq 1$  делится хотя бы на один неприводимый.

### Док-во

$f$  - непр - все доказано

Если приводим, то  $f = f_1 \cdot g_1 \quad 1 \leq \deg f_1 < \deg f$

Если  $f_1$  неприв, то делитель найден

Если приводим  $f_1 = f_2 g_2 \quad q \leq \deg f_2 \leq \deg f_1$

$\deg f > \deg f_1 > \dots$  процесс оборвется

$\Rightarrow$  Найдем неприв. делитель  $f$

### Док-во (Существование)

Инд. по  $\deg f$

1)

$$\deg f = 0 \quad f = c \in K^* \quad f = c \cdot \left( \prod_{i=1}^0 g_i \right)$$

инд. переход  $\deg f > 0$

по лемме  $\exists$  неприв.  $g_1 \quad g_1 \mid f$

не умоляя общности  $g_1$  - приведенный (с коэф. 1)

$$f = g_1 f_1 \quad \deg f_1 < \deg f - \deg g_1 < \deg f$$

По инд. предп.

$$f_1 = c \prod_{i=2}^n g_i \quad g_i - \text{прив. неприв.}$$

$$f = f_1 g_1 = c \prod_{i=1}^n g_i$$

25. Теорема о разложении многочлена в произведение неприводимых (единственность).

Док-во

$$(*) \quad f = c \prod_{i=1}^n g_i = \tilde{c} \prod_{i=1}^m \tilde{g}_i$$

$\Rightarrow n = m \quad c = \tilde{c}$  иначе перенумеруем сомнож.  $g_i = \tilde{g}_i$

Не умоляя общ.  $n \leq m$

Инд. по  $n$

$$n = 0 \quad c = \tilde{c} \prod_{i=1}^n \tilde{g}_i$$

$$\Rightarrow m = 0 \quad \tilde{c} = c$$

Инд. переход

$$g_n \mid \tilde{c} \prod_{i=1}^m \tilde{g}_i \Rightarrow \exists i \quad g_n \mid \tilde{g}_i$$

$$\tilde{c} \neq 0$$

Не умоляя общности  $i = m$  (иначе перенумеруем)

$$g_n \mid \widetilde{g_m} \Rightarrow g_n = \widetilde{g_m}$$

В  $(*)$  сократим на  $g_n$

$$c \prod_{i=1}^{n-1} g_i = \tilde{c} \prod_{i=1}^{m-1} \tilde{g}_i \quad n-1 \leq m-1$$

По инд. предп.  $n-1 = m-1 \quad (\Rightarrow n = m)$

$c = \tilde{c}$  (после перенумерования)

$$g_i = \tilde{g}_i \quad i = 1, \dots, n-1$$

$$g_n = \tilde{g}_n$$

26. Алгебраически замкнутые поля. Эквивалентные переформулировки.  
Алгебраическая замкнутость поля комплексных чисел. (б.д.)

### Теор

$\square K$  - поле, рассмотрим  $K[x]$

Следующие условия равносильны

1. Все неприводимые в  $K[x]$  - это в точности линейные мн-ны
2. Всякий мн-н  $f \in K[x], \deg f > 0$  раскладывается в произведение лин. множителей
3. Всякий  $f \in K[x], \deg f > 0$  делится на линейный
4. Всякий  $f \in K[x], \deg > 0$  имеет в  $K$  хотя бы 1 корень
5. Всякий  $f \in K[x], \deg f > 0$  имеет в  $K$  в точности  $n = \deg f$  корней с учетом кратности

### Опр

Если для  $K \quad K[x]$  выполнено любое из равносильных усл., то  $K$  назыв. алгебр. замкн.

### Примеры

$\mathbb{R}, \mathbb{Q}$  не алг. замкнуты

Любое конечное поле не алг. замкнуто

$$|F| = q \quad \deg f = n > q$$

### Теор (б.д.)

$\mathbb{C}$  - алг. замк.

### След

$$f \in \mathbb{C}[x] \quad \deg f > 0$$

$$f = c \prod_{i=1}^k (x - a_i)^{d_i} \quad a_i, c \in \mathbb{C}$$

27. Уеприводимые многочлены над полем вещественных чисел. Теорема о разложении многочлена с вещественными коэффициентами в произведение неприводимых над  $\mathbb{R}$ .

### Опр

*Неприводимы:*

$$x - c, \quad c \in \mathbb{R}$$

$$x^2 + ax + b \quad a^2 - 4b < 0 \quad a, b \in \mathbb{R} \text{ (нет корней)}$$

### Теор

*Всякий неприв. в  $R[x]$  ассоциирован с лин. или квадратичным с отр. дискр.*

### След

$$f \in \mathbb{R}[x] \quad f \neq 0$$

$$f = c \prod_{i=1}^m (x - c_i)^{d_i} \prod_{j=1}^k (x^2 + a_j x + b_j)^{l_j} \quad a_j^2 - 4b_j < 0$$

### Лемма

$$f \in \mathbb{R}[x] \subseteq \mathbb{C}[x]$$

*Если  $z \in \mathbb{C}$  - корень  $f$ , то  $\bar{z}$  - корень  $f$*

### Док-во

$$f = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n$$

$$a_0 + a_1 z + \dots + a_n z^n = 0$$

$$\overline{a_0 + a_1 z + \dots + a_n z^n} = \bar{0} = 0 \text{ (сопряжение)}$$

$$\overline{a_0} + \overline{a_1 z} + \dots + \overline{a_n} (\bar{z})^n$$

$$a_0 + a_1 \bar{z} + \dots + a_n (\bar{z})^n = f(\bar{z})$$

28. Поле частных области целостности. Поле частных кольца многочленов (поле рациональных функций).

### Опр

$R$  - комм. кольцо с 1, о.ц.

Хотим построить поле  $K$ , содержащее подкольцо изоморфное  $R$ , состоящее из "дробей"

$$X = R \times (R \setminus \{0\}) = \{(a, b) : a \in R, b \in R, b \neq 0\}$$

На  $X$  введем отношение эквив.

$$(a, b) \sim (c, d) \text{ если } ad = bc$$

$\sim$  - отношение эквив.

$$(a, b) \sim (a, b)$$

$$(a, b) \sim (c, d) \Rightarrow (c, d) \sim (a, b)$$

$$\begin{aligned} (a, b) \sim (c, d) \\ (c, d) \sim (e, f) \end{aligned} \Rightarrow (a, b) \sim (e, f)$$

$$\frac{a}{b} = [(a, b)] \text{ - класс эквив.}$$

$K = X_{/\sim}$  На  $K$  введем структуру поля

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} = \frac{ac}{bd} \quad b \neq 0 \quad d \neq 0 \Rightarrow bd \neq 0 \quad (ac, bd) \in X$$

$$\frac{a}{b} + \frac{c}{d} = \frac{ad + bc}{bd} \quad (ad + bc, bd) \in X$$

Корректность определения (независимость от выбора представителя в классе)

$$\frac{a}{b} = \frac{a_1}{b_1} \quad \frac{c}{d} = \frac{c_1}{d_1} \quad \begin{aligned} ab_1 &= ba_1 \\ cd_1 &= dc_1 \end{aligned}$$

$$(ac, bd) \sim (a_1c_1, b_1d_1) \quad acb_1d_1 = bda_1c_1$$

$$(ad + bc, bd) \sim (a_1d_1 + b_1c_1, b_1d_1)$$

$$adb_1d_1 + bcb_1d_1 = bda_1d_1 + bdb_1c_1$$

$$\begin{aligned} + \quad ab_1 &= ba_1 \quad | \cdot dd_1 \\ + \quad cd_1 &= dc_1 \quad | \cdot bb_1 \end{aligned}$$

### Теор

$K, +, \cdot$  - поле

### Опр

Поле  $K$  назыв. *полем частных* кольца  $R$

### Примеры

$\mathbb{Q}$  - поле частных  $\mathbb{Z}$

$K[x]$  - о.ц

Поле частных  $K[x]$  обознач.  $K(x)$  и назыв. *полем рац. дробей* или *полем рац. функций*

Рац. функ. не есть функции в смысле отобр.

29. Простейшие дроби. Разложение рациональной функции в сумму многочлена и простейших дробей. (существование).

Опр

$K(x)$   $K$  - поле

$$0 \neq \frac{f}{g} \in K(x) \quad f, g \in K[x]$$

$\frac{f}{g}$  - правильная, если  $\deg f < \deg g$

Лемма (1)

$$\frac{f}{g}; \quad \frac{f_1}{g_1} - \text{прав. дроби} \Rightarrow \frac{f}{g} \cdot \frac{f_1}{g_1}; \quad \frac{f}{g} + \frac{f_1}{g_1} - \text{прав. дроби}$$

Док-во

$$\deg(f \cdot f_1) = \deg f + \deg f_1 < \deg g + \deg g_1 = \deg(g \cdot g_1)$$

$$\frac{f}{g} + \frac{f_1}{g_1} = \frac{fg_1 + gf_1}{gg_1}$$

$$\deg(fg_1 + gf_1) \leq \max\{\deg(fg_1), \deg(gf_1)\} < \deg(gg_1)$$

$$\deg(fg_1) = \deg f + \deg g_1 < \deg g + \deg g_1 = \deg(gg_1)$$

$$\deg(gf_1) = \deg g + \deg f_1 < \deg g + \deg g_1 = \deg(gg_1)$$

Опр

Правильная дробь  $\frac{f}{g}$  называется примарной, если  $g = q^a$ ,  $q$  - неприв. многочлен

$$\frac{f}{g} = \frac{f}{q^a} \quad \deg f < a \deg q$$

Опр

Дробь назыв. простейшей, если она имеет вид

$$\frac{f}{q^a} \quad q - \text{неприв} \quad a \geq 1$$

$$\deg f < \deg q$$



## Теор

$$\frac{f}{g} \in K(x) \text{ тогда } \frac{f}{g}$$

единственным образом (с точностью до порядка слагаемых) представима  
в виде суммы многочлена и простейших дробей

## Лемма (2)

$$\frac{f}{g} \in K(x) \quad \text{Тогда } \frac{f}{g} = h + \frac{f_1}{g}, \quad h \in K(x), \quad \frac{f_1}{g} - \text{прав дробь}$$

## Док-во

$$\text{Делим с остатком: } f = gh + f_1, \quad \deg f_1 < \deg g$$

$$\frac{f}{g} = h + \frac{f_1}{g} \quad \frac{f_1}{g} - \text{прав. дробь}$$

## Лемма (3)

$$\frac{f}{g} - \text{прав. дробь}, \quad g = g_1 \cdot g_2, \quad \text{НОД}(g_1, g_2) = 1$$

$$\text{Тогда } \frac{f}{g} = \frac{f_1}{g_1} + \frac{f_2}{g_2}, \quad \frac{f_1}{g_1}, \frac{f_2}{g_2} - \text{прав. дроби}$$

## Док-во

По теореме о линейном представлении НОД в  $K[x]$

$$\exists u_1, u_2 \in K[x]$$

$$g_1 u_2 + g_2 u_1 = 1 \mid \cdot f$$

$$g_1(u_2 f) + g_2(u_1 f) = f$$

$$g_2(u_1 f) = f - g_1(u_2 f)$$

$$u_1 f = g_1 h_1 + f_1 \quad (\text{делим с остатком})$$

$$f = g_1(u_2 f) + g_2(u_1 f) = g_1(u_2 f) + g_2(g_1 h_1 + f_1) = g_1 \underbrace{(u_2 f + g_2 h_1)}_{=f_2} + g_2 f_1 =$$

$= g_1 f_2 + g_2 f_1$  - надо убедиться, что правильное

$$g_1 f_2 = f - g_2 f_1$$

$$\deg g_1 + \deg f_2 \leq \max\{\deg f; \deg g_2 + \deg f_1\} < \deg g_1 + \deg g_2$$

$$\deg f_2 < \deg g_2$$

$$\frac{f}{g} = \frac{f_2}{g_2} + \frac{f_1}{g_1}$$

30. Разложение рациональной функции в сумму многочлена и простейших дробей. (единственность).

### Док-во

Не умоляя общности можно считать, что в обоих разложениях одни и те же неприводимые

$$\frac{f}{g} = h + \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^{a_i} \frac{f_{ij}}{q_i^j}, \deg f_{ij} < \deg q_i = \widetilde{h} + \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^{a_i} \frac{\widetilde{f}_{ij}}{q_i^j}, \deg \widetilde{f}_{ij} < \deg q_i$$

Не умоляя общности  $a_i$  одни и те же в обеих суммах.

$$h - \widetilde{h} - \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^{a_i} \frac{f_{ij} - \widetilde{f}_{ij}}{q_i^j} = 0 \quad (*)$$

$$\text{Положим не все } f_{ij} - \widetilde{f}_{ij} = 0 \Rightarrow \exists i, j : f_{ij} - \widetilde{f}_{ij} \neq 0$$

Для такого  $i$  выберем наибольшее  $j$  из возможных. В (\*) наиб. степени  $q_i$  в дроби с ненулевым числителем равна  $q_i^j$

Домножим (\*) на общее кратное знаменателей  $\text{НОК} = q_i^j \cdot ()$  - произв. ост  $q$  в каких-то степенях

$$q_i(\dots) + q_i(\dots) + (f_{ij} - \widetilde{f}_{ij}) = 0 \Rightarrow$$

$$\deg(f_{ij} - \widetilde{f}_{ij}) \leq \max(\deg f_{ij}, \deg \widetilde{f}_{ij}) < \deg q_i$$

$$f_{ij} - \widetilde{f}_{ij} = 0?! \Rightarrow \text{ в } (*) \text{ все } f_{ij} = \widetilde{f}_{ij}, \quad h = \widetilde{h}$$

### 31. Факториальные кольца. Содержание многочлена над факториальным кольцом. Содержание произведения многочленов.

Опр

$R$  - о.ц

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

называет неприводимым, если

$$a = bc \Rightarrow b \in R^* \text{ и } c \sim a$$

$$\text{или } c \in R^* \text{ и } b \sim a$$

(все делители  $a$  есть либо обр. элем  $R$  либо ассоц. с  $a$ )

Опр

О.ц.  $R$  называется факториальным кольцом, если в нем справедлива т-ма об однозначном разложении на множ., а именно, всякий ненулевой необр. элемент  $R$  есть произведение неприводимых элементов, причем это разложение ед. с точностью до порядка сомножителей и ассоциированности

$$a = p_1 \cdot \dots \cdot p_n = q_1 \cdot \dots \cdot q_m \quad q_i, p_i - \text{неприв} \Rightarrow n = m \text{ и}$$

$$\exists \text{ биекция } \sigma \text{ на } \{1, \dots, n\}$$

$$p_i = q_{\sigma(i)}$$

$$\mathbb{Z}, K[x] - \text{факт. кольца}$$

В факториальных кольцах можно определить НОД

$$a = \varepsilon_1 \prod_{i=1}^k q_i^{k_i} \quad b = p_1 \prod_{i=1}^n q_i^{l_i} \quad \varepsilon_1, p_1 \in R^* \quad q_i - \text{попарно ассоц. неприв}$$

$$\text{НОД}(a, b) = \prod_{i=1}^n q_i^{\min(k_i, l_i)}$$

$$ab = \varepsilon_1 p_1 \prod_{i=1}^n q_i^{(k_i + l_i)}$$

Опр

Содержание многочлена  $f$

$$\text{cont}(f) = \text{НОД}(a_1, a_2, \dots, a_n)$$

## Опр

$f \in R[x]$  называется примитивным, если  $\text{cont}(f) \sim 1$

В факториальном кольце  $\forall$  многочлен  $f \in R[x]$  можно записать как  $f(x) = \text{cont}(f) \cdot f_1$  - примитивный

## Лемма (Гаусса)

$$\text{cont}(f) = \text{cont}(f) \cdot \text{cont}(g)$$

32. Теорема Гаусса о факториальности кольца многочленов над факториальным кольцом. Факториальность колец  $K[x_1, \dots, x_n], \mathbb{Z}[x_1, \dots, x_n]$

### Теор

$R$  - факториальное кольцо  $\Rightarrow R[x]$  - факториальное

### Лемма (Гаусса)

$f, g \in R[x]$   $f, g$  - примитивны  $\Rightarrow f \cdot g$  - примитивный

### След

$\mathbb{Z}[x_1, \dots, x_n], K[x_1, \dots, x_n]$  - факториальны

33. Неприводимость над  $\mathbb{Q}$  и над  $\mathbb{Z}$ . Методы доказательства неприводимости многочленов с целыми коэффициентами (редукция по одному или нескольким простым модулям).

$$f \in \mathbb{Q}[x]$$

Хотим доказать, что  $f$  неприв над  $\mathbb{Q}$

Не умоляя общности  $f \in \mathbb{Z}[x]$  (можно домножить на знаменатель)

$\text{cont}(f) = 1$  коэфф. в совокупности вз. просты

Идея:

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

$p$  - простое  $p \nmid a_n$

$$\mathbb{Z}[x] \rightarrow \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}[x]$$

каждый коэфф. заменяем на соотв. вычет

$$f \rightarrow \bar{f} = [a_0] + \dots + [a_n] \cdot x^n$$

Если  $p \nmid a_n$   $\deg(\bar{f}) = \deg f$

Если  $f$  приводим над  $\mathbb{Q}$ , то по т. Гаусса

$$f = gh \quad g, h \in \mathbb{Z}[x]$$

$$\deg g, \deg h < \deg f$$

$$\bar{f} = \bar{g} \cdot \bar{h}$$

Если  $p$  не делит страш. коэфф  $f$ , то  $p \nmid$  страш. коэфф.  $g$  и  $h$

$$\deg \bar{g} = \deg g \quad \text{и} \quad \deg \bar{h} = \deg h$$

Тогда приводимость  $f$  влечет приводимость  $\bar{f}$

### Предп

$$\text{Если } p \nmid a_n \quad f = a_0 + \dots + a_n x^n \quad \text{cont } f = 1$$

и  $\bar{f}$  - неприводим над  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ , то  $f$  неприводим над  $\mathbb{Z} (\Rightarrow$  и над  $\mathbb{Q})$

### 34. Критерий неприводимости Эйзенштейна.

#### Теор

$$f \in \mathbb{Z}[x] \quad f = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n \quad \text{cont}(f) = 1$$

$p$  - простое

Если  $*p \nmid a_n$

$*p \mid a_i \quad i = 0, \dots, n-1$ , то  $f$  неприводим над  $\mathbb{Z} (\Rightarrow$  и над  $\mathbb{Q})$

$*p^2 \nmid a_0$

#### Док-во

$$\square f = gh \quad g, h \in \mathbb{Z}[x] \quad \deg g, \deg h < n$$

$$\overline{f} = \overline{g} \cdot \overline{h}$$

$$\overline{f} = [a_n]x^n$$

$$\overline{g} \sim x^m \quad \overline{h} \sim x^{n-m} \quad 0 < m < n$$

$$g = b_mx^m + \dots + b_0 \quad b_m \not\equiv p, \quad b_{m-1}, \dots, b_0 \equiv p$$

$$h = c_{n-m}x^{n-m} + \dots + c_0$$

$$c_{n-m} \not\equiv p \quad c_{n-m}, \dots, c_0 \equiv p$$

$$\text{но усл. } a_0 = \underset{\substack{\not\equiv \\ p^2}}{b_0} \cdot \underset{\substack{\equiv \\ p}}{c_0} \cdot \underset{\substack{\equiv \\ p}}{c_0} - \text{противоречие}$$



39. Линейные отображения векторных пространств. Линейное отображение полностью задается своими значениями на базисных векторах.

### Опр

$K$  - поле       $V$  - в.п. над  $K$

$f : U \rightarrow V$        $f$  - линейное, если  $\forall u_1, u_2 \in U \quad \forall \alpha_1, \alpha_2 \in K$

1.

$$f(\alpha u_1 + \alpha u_2) = \alpha_1 f(u_1) + \alpha_2 f(u_2)$$

2. (a)

$$\forall u_1, u_2 \in U \quad f(u_1 + u_2) = f(u_1) + f(u_2)$$

(b)

$$\forall u \in U \quad \forall \alpha \in K \quad f(\alpha u) = \alpha f(u)$$

лин. отображ  $\equiv$  гомеоморфизм вект пр-в

### Теор (св-ва)

$f$  - лин. отображ.

$$f(0_u) = 0_v$$

$$f(-u) = -f(u)$$

### Пример

$$K[x] \rightarrow K[x]$$

$$f \rightarrow f'$$

$$U - \text{в.п.} \quad \{u_i\}_{i \in I} - \text{базис } U$$

Достаточно задать лин. отображ. на базисных векторах

$$f - \text{лин. отображ} \quad f : U \rightarrow V$$

$$u \in U \quad u = \sum \alpha_i u_i$$

$$f(u) = f\left(\sum \alpha_i u_i\right) = f\left(\sum_{\alpha_i \neq 0} \alpha_i u_i\right) = \sum_{\alpha_i \neq 0} \alpha_i f(u_i)$$

40. Сумма линейных отображений, умножение на скаляр. Пространство линейных отображений.

41. Матрица линейного отображения для данных базисов. Матрица суммы отображений. Изоморфизм пространства линейных отображений и пространства матриц.

$$\dim U = m < \infty \quad \dim V = n < \infty$$

$u_1, \dots, u_m$  - базис  $U$ ;  $v_1, \dots, v_n$  - базис  $V$

$$f(u_i) = \sum_{j=1}^n a_{ij} v_j$$

$\alpha : U \rightarrow V$  - лин. отобр.

$$A = (a_{ij}) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & & \\ a_{21} & & \ddots & \\ & & & a_{nm} \end{pmatrix}$$

- коэфф разложения  $f(u_i)$  по базису  $\{v_1, \dots, v_n\}$

$A$  - матрица лин. отобр в базисах  $\{u_1, \dots, u_m\}, \{v_1, \dots, v_n\}$

$$A = [f]_{\{v_j\}}^{\{u_j\}}$$

$$f(u) = c_1 f(u_1) + \dots + c_m f(u_m) = \sum_{j=1}^m c_j f(u_j) =$$

$$= \sum_{j=1}^m c_j \sum_{i=1}^n a_{ij} v_i = \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=1}^m c_j a_{ij} \right) v_i$$

где  $u = c_1 u_1 + \dots + c_m u_m$

$$\begin{pmatrix} c_1 \\ \dots \\ c_m \end{pmatrix} = [u]_{\{u_i\}} \quad [v]_{\{v_i\}} = A \cdot [u]_{\{u_i\}}$$

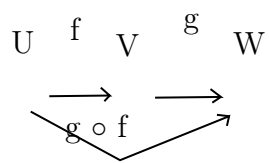
$$[f+g]_{\{v_i\}}^{\{u_j\}} = [f]_{\{v_i\}}^{\{u_j\}} + [g]_{\{v_i\}}^{\{u_j\}}$$

$u, v$  назыв. изоморфными, если  $\exists f : U \rightarrow V$  1)  $f$  - лин.

2)  $f$  - биекция

42. Композиция линейных отображений. Матрица композиции.

Опр



43. Преобразование матрицы линейного отображения при замене базисов.

### Опр

$f : U \rightarrow V$  - лин

$u_1, \dots, u_m$  - базисы  $U$        $v_1, \dots, v_n$  - базисы  $V$   
 $u'_1, \dots, u'_m$        $v'_1, \dots, v'_n$

$$A = [f]_{\substack{\{u_i\} \\ \{v_j\}}} \quad A' = [f]_{\substack{\{u'_i\} \\ \{v'_j\}}}$$

$C$  - матрица замены координат при переходе от  $\{u_i\}$  к  $\{u'_i\}$

$D$  - матрица замены координат при переходе от  $\{v_j\}$  к  $\{v'_j\}$

$i$  - ый столбец  $C$  - это коорд.  $u'_i$  в базисе  $u_1, \dots, u_m$

$i$  - ый столбец  $D$  - это коорд.  $v'_j$  в базисе  $v_1, \dots, v_k$

$$[u]_{\{u_i\}} = C[u]_{\{u'_i\}}, \text{ аналогично для } D$$

### Теор

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

44. Ядро и образ линейного отображения, их свойства. Критерий инъективности и сюръективности линейного отображения в терминах ядра и образа.

### Опр

$f : U \rightarrow V$   $f$  - *лин.*

$f(U) = \{v \in V \mid \exists u \in U : v = f(u)\} = \text{Im} f$  (*образ*  $f$ )

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

### Предп

$\text{Im} f \subseteq V; \quad \ker f \subseteq U$

### Предп

а) *лин. отобр.*  $f : U \rightarrow V$  *сюръективно*  $\Leftrightarrow \text{Im} f = V$

б) *инъективно*  $\Leftrightarrow \ker f = \{0_u\}$

45. Выбор базисов, для которых матрица линейного отображения имеет почти единичный вид. Следствие для матриц. Теорема о размерности ядра и образа.

### Теор

$U, V$  - конечномерные;  $f : U \rightarrow V$  - лин. Тогда  $\exists$  базисы пр-в  $U$  и  $V$ ,  
в которых матрица  $f$  - почти единичная

$$[f]_{\substack{\{u_i\} \\ \{v_j\}}} = \begin{pmatrix} E_2 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

### След (1)

$A \in M(n, m, K)$  Тогда  $\exists$  обрат. матрицы  $C \in M(m, n, K)$  и

$$D \in M(n, m, K), \text{ такие, что } D^{-1}AC = \begin{pmatrix} E_2 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

### След (2)

$\dim U < \infty$ ;  $V$  - произв.

$$f : U \rightarrow V$$

Тогда  $\dim U = \dim \ker f + \dim \operatorname{Im} f$



#### 46. Критерий изоморфности конечномерных пространств

##### Опр

$U, V$  изоморфны, если  $\exists$  биект. лин. отображение (изоморфизм)  $f : U \rightarrow V$

$$U \cong V$$

##### Теор

$U, V$  - конечномерные в.п. над  $K$

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

##### Док-во

$\Rightarrow f : U \rightarrow V, \quad f$  - биекция, лин.

$f$  - инъект.  $\Rightarrow \ker f = \{0\}$

$f$  - сюръект.  $\Rightarrow \operatorname{Im} f = V$

$$\dim V = \dim \operatorname{Im} f = \dim U - \dim \ker f = \dim U - 0 = \dim U$$

$$\Leftarrow \dim U = \dim V = n$$

$u_1, \dots, u_n$  - базис  $U$

$v_1, \dots, v_n$  - базис  $V$

Любой  $u \in U$  единственным образом раскладывается в сумму

$$u = \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_n u_n \quad \alpha_i \in K$$

$$f(u) = \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n$$

$$\tilde{u} = \tilde{\alpha}_1 u_1 + \dots + \tilde{\alpha}_n u_n$$

$$u + \tilde{u} = (\alpha_1 + \tilde{\alpha}_1) u_1 + \dots + (\alpha_n + \tilde{\alpha}_n) u_n$$

$$f(\tilde{u}) = \tilde{\alpha}_1 v_1 + \dots + \tilde{\alpha}_n v_n$$

$$f(u + \tilde{u}) = (\alpha_1 + \tilde{\alpha}_1) v_1 + \dots + (\alpha_n + \tilde{\alpha}_n) v_n$$

$$f(u + \tilde{u}) = f(u) + f(\tilde{u})$$

$$\text{Аналогично } f(\alpha u) = \alpha f(u)$$

Значит  $f$  - лин. отобра

*т.к.  $v_1, \dots, v_2$  - сем-во образующих  $\Rightarrow f$  - сюръект.*

$$v \in V \quad v = \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n$$

$$u = \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_n u_n \quad f(u) = v$$

*т.к.  $v_1, \dots, v_n$  - ЛНЗ, то  $f$  - инъект.*

*достаточно проверить, что  $\ker f = \{0\}$*

$$u = \alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_n u_n$$

$$0 = f(u) = \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n \Rightarrow \alpha_1, \dots, \alpha_n = 0, u = 0 \Rightarrow \ker f = \{0\}$$

*$\Rightarrow f$  - изоморфизм*

47. Двойственное пространство. Двойственный базис. Изоморфность конечно-мерного пространства и его двойственного. Пример пространства не изоморфного своему двойственному.

### Опр

$V$  - в.п. над  $K$

$V^* = L(V, K)$  - двойственное пр-во к  $V$

(пр-во линейных отображений из  $V$  в  $K$ )

элементы  $V^*$  - лин. функционалы  $V$  (лин. отобр)

### Пример

$V_{\mathbb{R}} = C([0; 1] \rightarrow \mathbb{R})$

$f \rightarrow \int_0^1 f(x)dx$

$a \in [0; 1] \quad f \rightarrow f(a)$

### Опр

$e_1, \dots, e_n$  - базис  $V$

$c_1, \dots, c_n$  - двойственный базис  $V$ , если

$$f(e_i, c_j) = \begin{cases} 1 & i = j \\ 0 & i \neq j \end{cases}$$

### Теор

$$\dim V = n < \infty \Rightarrow V^* \cong V$$

### Док-во

$v_1, \dots, v_n$  - базис  $V$

49. Линейные операторы. Кольцо линейных операторов. Изоморфность кольца линейных операторов и кольца матриц.

$V$  - в.п. над  $K$

$L(v, v)$  эл-ты этого пр-ва назыв. линейными операторами на  $V$

$End(V) = L(V, V)$

На  $End(V)$  определена композиция (умножение операторов)

$\square \dim V = n$

зафиксируем базис  $v_1, \dots, v_n$  пр-ва  $V$

$End(V) \rightarrow M_n(K)$  изморфизм в.п.

$f \rightarrow [f]_{\{v_i\}}$  - матрица оператора в базисе

### Теор

$(End(V), \cdot, +)$  - *кольцо*

50. Многочлены от оператора. Коммутирование многочленов от одного оператора.

$$V - \text{в.п. над } K \quad \phi \in \text{End}(V)$$

$$h = a_0 + a_1 t + \dots + a_m t^m \in K[t]$$

$$h(\phi) = a_0 \text{id} + a_1 \phi + \dots + a_m \phi^m \in \text{End}(V)$$

Умножение = композиция операторов

$$A \in M_n(K)$$

$$h(A) = a_0 E + a_1 A + \dots + a_m A^m - \text{мн-н от матрицы}$$

$$(hg)(\phi) = h(\phi) \cdot g(\phi)$$

51. Характеристический многочлен матрицы и оператора. Независимость характеристического многочлена оператора от выбора базиса.

Опр

$$A \in M_n(K)$$

*Характеристический многочлен  $A$*

$$\det(A - tE) = \mathcal{X}_A(t)$$

$$\begin{vmatrix} a_{11} - t & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & \ddots & & \\ \vdots & & \ddots & \\ a_{n1} & & & a_{nn} - t \end{vmatrix} = (-1)^n t^n + (-1)^{n-1} (a_{11} + \dots + a_{nn}) t^{n-1} + \dots + \det A$$