

1 Базис векторного пространства. Четыре эквивалентных переформулировки определения базиса.

Опр

Пусть V - векторное пространство над полем K , тогда:

1. $\{v_\alpha\}_{\alpha \in A}$ - линейно независима, если $\sum_{\text{почти все } c_\alpha = 0} c_\alpha v_\alpha = 0 \Rightarrow \text{все } c_\alpha = 0$
2. $\{v_\alpha\}$ - семейство образующих V , если любой $v \in V$ - есть линейная комбинация $\{v_\alpha\}$, если любой $v \in V$ есть $\sum_{\text{почти все } c_\alpha = 0} c_\alpha v_\alpha$

Опр

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

Опр

Линейно независимое семейство векторов называется максимальным (по включению), если при добавлении \forall вектора новое семейство ЛЗ

Опр

Сем-во образующих называется минимальным по включению, если при выбрасывании \forall вектора сем-во не является семейством образующих

Теорема (Равносильные утверждения)

V - в.п. над K , $\{v_\alpha\}_{\alpha \in A}$, следующие условия равносильны:

1. $\{v_\alpha\}$ - базис V над K
2. $\{v_\alpha\}$ - max ЛН семейство
3. $\{v_\alpha\}$ - min семейство образующих
4. $\forall v \in V$ единственным образом представим в виде лин. комбинации векторов из $\{v_\alpha\}$

Док-во

(1 \Rightarrow 2):

Базис \Rightarrow ЛН.

Добавим $v \in V$ к $\{v_\alpha\}$: $v = \sum_{\text{Почти все } c_\alpha = 0} c_\alpha v_\alpha$,

но тогда $-v + \sum_{\text{Почти все } c_\alpha = 0} c_\alpha v_\alpha = 0 \Rightarrow$ новое семейство ЛЗ $\Rightarrow \{v_\alpha\}$ - ЛЗ

(2 \Rightarrow 1):

$\{v_\alpha\}$ - max ЛН

\Rightarrow при добавлении $\forall v \in V \exists c \neq 0 : 0 = cv + \sum_{\text{Почти все } c_\alpha = 0} c_\alpha v_\alpha$

$\Rightarrow v = \sum_{\text{Почти все } c_\alpha = 0} (c^{-1} c_\alpha) v_\alpha$ в силу произвольности v , $\{v_\alpha\}$ - базис.

(1 \Rightarrow 3):

$\{v_\alpha\}$ - базис \Rightarrow семейство образующих. Пусть $v \in \{v_\alpha\}$.

Если бы $\{v_\alpha\}$ без v было бы семейством образующих,

то $v = \sum_{\text{п.в. } c_\alpha = 0, v \notin \{v_\alpha\}} c_\alpha v_\alpha$, но тогда $0 = -v + \sum_{\text{п.в. } c_\alpha = 0, v \notin \{v_\alpha\}} c_\alpha v_\alpha$

(3 \Rightarrow 1):

$\{v_\alpha\}$ - min семейство образующих, нужно проверить что ЛН.

Пусть ЛЗ, тогда $\sum_{\text{п.в. } c_\alpha = 0} c_\alpha v_\alpha = 0 \Rightarrow c_{\alpha_0} \neq 0$.

Но тогда $v_{\alpha_0} = \sum_{\text{п.в. } c_\alpha = 0} (c_{\alpha_0}^{-1} c_\alpha) v_\alpha$, противоречие с min сем-ом обр.

(4 \Rightarrow 1):

4 формально сильнее

(1 \Rightarrow 4):

$$v = \sum_{\text{п.в. } c_\alpha = 0} c_\alpha v_\alpha = \sum_{\text{п.в. } c'_\alpha = 0} c'_\alpha v_\alpha \Rightarrow 0 = \sum_{\text{п.в. } c_\alpha - c'_\alpha = 0} (c_\alpha - c'_\alpha) v_\alpha$$

В силу единственности разложения нуля получаем $c_\alpha = c'_\alpha \forall \alpha$

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.

Пример

\mathbb{C} - ВП не являющееся конечномерным.

$V = \{(c_1, c_2, \dots), \text{ не все } c_i = 0\}$

Сложение, умножение на скаляр - некоординатно.

V - ВП над \mathbb{C} , пусть $v_1, \dots, v_k \in V$, $v_i = (c_{i1}, c_{i2}, \dots)$, почти все $c_{ij} = 0$

$\exists N : \forall j > N, \forall i \ c_{ij} = 0$

Теорема

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

Док-во

1) $\{v_\alpha\}$ - ЛН \Rightarrow либо порождает V , либо можно дополнить с сохранением условия ЛН.

То есть линейная оболочка $\{\sum c_\alpha v_\alpha\}$ либо равна $\forall v \in V$, тогда $\{v_\alpha\}$ - семейство образующих V , либо неравна, тогда v и $\{v_\alpha\}$ ЛН и можно им дополнить

2) V - конечномерно, пусть u_1, u_2, \dots, u_m - конечное семейство образующих V , тогда если v_1, v_2, \dots, v_n - его ЛК и $m > n$, то $\{u_\alpha\}$ - ЛЗ \Rightarrow всякое ЛН семейство из V содержит $\leq m$ векторов. Значит добавление векторов оборвётся.

Следствие

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.

Теорема

V - конечномерное в.п. над K

Всякое конечномерное сем-во образующих содержит базис.

Док-во

Пусть v_1, v_2, \dots, v_k - семейство образующих V . Если оно ЛН, то базис.

Если ЛЗ, то $\exists i: v_i$ - линейная комбинация остальных

$\Rightarrow \{v_1, \dots, v_{i-1}, v_{i+1}, \dots, v_k\}$ - семейство образующих, а т.к. семейство конечно, то процесс выкидывания "оборвётся" и на каком-то шаге получится ЛН зависимое семейство, то есть базис.

Теорема

Во всяком конечномерном в.п. есть базис

Док-во

Возьмём конечное семейство образующих, по теореме оно содержит базис.

4 Подпространства векторного пространства. Подпространство конечномерного пространства конечномерно.

Опр

V - в.п над полем K , $U \neq \emptyset$ - подпр-во V (записывается $U \subseteq V$),
если U - само явл. в.п. над K

Предположение (1)

$$\emptyset \neq U \subseteq V \quad U \text{ - подпр-во } V \Leftrightarrow$$

1. $\forall u_1, u_2 \in U : \quad u_1 + u_2 \in U$
2. $\forall u \in U, \forall a \in K \quad au \in U$

Док-во

(\Rightarrow)

По определению ВП.

(\Leftarrow)

Операции сложения и умножения на скаляр определены на U . Осталось проверить аксиомы ВП:

1. $\forall x, y \in U \quad x + y = y + x$ по опр. сложения
2. $\forall x, y, z \in U \quad (x + y) + z = z + (y + z)$, аналогично
3. Т.к. $U \neq \emptyset$, то $\exists u \in U$. $0_V = u + (-1)u$.

По условию теоремы следует, что $0 \in U$, так как $u, (-1)u, u + (-1)u \in U$. $\forall u \in U: 0 + u = u, u + 0 = u$

4. $\forall u \in U \quad \exists -u = (-1)u, u - u = 0$

Остальные 4 аналогично.

Предположение (2)

V - конечномерное в.п над K

$$U \subseteq V \Rightarrow U \text{ - конечномерное}$$

Док-во

$\{\}$ - пустое семейство.

Будем добавлять к нему вектора из U с сохранением ЛН, пока не получим семейство образующих. Причем в V есть конечное семейство ЛН образующих.

Значит так как векторов в семействе U не может быть больше, чем в семействе V , то там тоже их конечное количество.

5 Теорема о мощности базиса конечномерного пространства. Размерность пространства.

Теорема

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

\Rightarrow по т. о линейной зависимости лин. комбинаций

$$m \leq n \text{ и аналогично } m \geq n \Rightarrow m = n$$

Опр

Размерность конечномерного пространства - размерность векторов в его базисе.

Обозначаем как $\dim_K V = \dim V$

Если пространство не конечно, то пишем $\dim V = \infty$

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

Теорема

Пусть V - ВП над K , $n = \dim_K V < \infty$, v_1, \dots, v_n - базис V над K .

Тогда если $v \in V$, то $\exists!$ набор $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in K : v = \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n$

Опр

$\alpha_1, \dots, \alpha_n$ будем называть координатами v в базисе $\{v_1, \dots, v_n\}$ и записывать как $\begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \dots \\ \alpha_n \end{pmatrix}$, причем $v = \begin{pmatrix} \alpha_1 & \dots & \alpha_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} v_1 \\ \dots \\ v_n \end{pmatrix}$

Док-во

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)

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

Теорема (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.

Опр

V - ВП над K , $U_1, \dots, U_m \subseteq V$

Пересечение: $\bigcap_{i=1}^n U_i = \{v \in V | v \in U_1, \dots, v \in U_n\}$

Сумма: $U_1 + \dots + U_n = \{v \in V | \exists u_1 \in U_1, \dots, u_n \in U_n : v = u_1 + \dots + u_n\}$

Теорема

1. Сумма $U_1 + \dots + U_m$ является подпространством

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

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

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

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

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

умножение на скаляр аналогично

2. Пересечение является подпространством

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

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

не пусто, т.к.:

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

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

Теорема

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

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

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

Док-во

$U_1 \cap U_2 \subseteq U_1$, 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

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

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

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

$$= d_1 w_1 + \dots + d_2 w_2 + 0 \cdot u_1 + 0 \cdot u_2 + \dots + 0 \cdot u_s$$

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

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

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

Знаем,

$$\dim(U_1) = r + s$$

$$\dim(U_2) = r + t$$

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

$$\dim(U_1 + U_2) = r + t + s$$

Значит,

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

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

V - в.п. над K , $U_1, \dots, U_m \subseteq V$

Опр

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

Замечание

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)

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

$$z = u_1 + \dots + u_m = v_1 + \dots + v_m$$

$$0 = z - z = (u_1 - v_1) + \dots + (u_m - v_m)$$

$\in U_1 \qquad \qquad \qquad \in U_m$

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

Предположение (1)

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

Предположение (2)

Сумма $U_1 + U_2$ - прямая \Leftrightarrow

\Leftrightarrow объединение базисов U_1 и U_2 - есть базис $U_1 + U_2$

Предположение (3)

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

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

Предположение (4)

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

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

9 Построение кольца многочленов.

Опр

R - комм. кольцо с 1

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

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

Сложение:

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

Замечание:

$$\begin{aligned} \forall n > N \quad a_i = 0 \\ \forall m > M \quad b_i = 0 \end{aligned} \Rightarrow \forall i > \max(N, M) \quad a_i + b_i = 0$$

Умножение:

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

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

Замечание:

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

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

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

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

Теорема

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

Док-во (ассоциативность умножения)

$$A = (a_0, a_1, \dots), \quad B = (b_0, b_1, \dots), \quad C = (c_0, c_1, \dots)$$

$$(AB)C \stackrel{?}{=} A(BC)$$

$$\text{Пусть } AB = D, \quad BC = E, \quad (AB)C = F, \quad A(BC) = G$$

$$\begin{aligned}
f_n &= \sum_{i=0}^n d_i c_{n-i} = \sum_{i=0}^n \left(\sum_{j=0}^i a_j b_{i-j} \right) c_{n-i} = \\
&= \sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^i a_j b_{i-j} c_{n-i} = \sum_{j=0}^n a_j \left(\sum_{i=j}^n b_{i-j} c_{n-i} \right) \underset{\text{напр. движения индекса изменилось}}{=} \\
&= \sum_{j=0}^n a_j \left(\sum_{k=0}^{n-j} b_k c_{n-j-k} \right) = \sum_{j=0}^n a_j e_{n-j} = g_n
\end{aligned}$$

Упр

Остальное д-ть самостоятельно

Опр

Введем 0 и 1:

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

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

Нетрудно проверить, что они уд-ют необходимым свойствам

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

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

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

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

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

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

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

$$= a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n = \sum_{i=0}^n a_i x^i$$

10 Степень многочлена. Свойства степени. Область целостности. Кольцо многочленов над областью целостности есть область целостности.

Опр

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

Наибольшее m , т.ч. $a_m \neq 0$ называется степенью f ($\deg f - degree$)
 $\deg 0 = -\infty$

Опр

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

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

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

Примеры

1. \mathbb{Z} - о.ц.
2. Любое поле - о.ц
3. $\mathbb{Z}_m\mathbb{Z}$ - не всегда о.ц. $[a][b] = [m] = [0]$

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

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

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

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

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

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

$$2) fg = \sum_{i=0} c_i x^i \quad c_i = 0 \text{ для всех } i > N + M$$

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

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

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

$$\text{Если } R - \text{о.ц, то } a_N \neq 0 \quad b_M \neq 0 \Rightarrow c_{N+M} \neq 0$$

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

Следствие

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

Док-во

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

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

$$\deg(fg) = \deg f + \deg g \geq 0$$

$$\Rightarrow \text{в } fg \text{ есть хотя бы один ненулевой коэф.}$$

$$\Rightarrow fg \neq 0$$

Замечание

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

Замечание

$$R \rightarrow R[x_1] \text{ с помощью индукции сделаем вывод}$$

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

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

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

11 Теорема о делении с остатком в кольце многочленов.

Теорема

R - комм. к. с ед., $f, g \in R[x]$,

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

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

$$f = q \cdot g + r, \quad \deg r < \deg g$$

Док-во

(Существование):

Индукция по $m = \deg f$

База. $\deg f < \deg g$

$$h := 0, \quad r := f$$

$$f = g \cdot 0 + f$$

Инд. переход. Пусть $m \geq n$ и утверждение доказано для всех многочленов меньшей степени $< m$

$$f = b_0 + b_1x + \dots + b_mx^m$$

$$f_1 := f - a_n^{-1}b_mx^{m-n}g = \cancel{b_mx^m} + \dots - (\cancel{a_n^{-1}b_ma_nx^m} + \dots) \Rightarrow \deg f_1 < m$$

$$f_1 = gh_1 + r_1, \quad \text{по инд.п. } \deg r_1 < \deg g$$

$$f = f_1 - a_n^{-1}b_mx^{m-n}g = \underbrace{(h_1 + a_n^{-1}b_mx^{m-n})}_=h g + \underbrace{r_1}_=r$$

$$\deg r = \deg r_1 < g$$

(Единственность):

$$f = gh + r = \tilde{g}\tilde{h} + \tilde{r}, \quad \deg r < \deg g, \quad \deg \tilde{r} < \deg g$$

$$g(\tilde{h} - h) = r - \tilde{r} \quad \deg(r - \tilde{r}) < \deg g$$

Если $\tilde{h} - h \neq 0$, то положим $d = \deg(\tilde{h} - h)$

$$\tilde{h} - h = \underset{\neq 0}{c_d}x^d + \dots$$

$$g(\tilde{h} - h) = \underset{\neq 0}{a_nc_d}x^{n+d} + \dots$$

(Если $a_nc_d = 0 \Rightarrow c_d = a_n^{-1}a_nc_d = a_n^{-1}0 = 0$, противоречие)

$$\deg(r - \tilde{r}) = \deg g(\tilde{h} - h) \geq n + d \geq g, \text{ но } \deg(r - \tilde{r}) < \deg g$$

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

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

Для данного мн-на определим отображение из R в R :

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

Замечание

Разные мн-ны могут задавать одно и то же отображение

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

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

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

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

Опр

$f \in R[x] \quad c$ - корень f , если $f(c) = 0$

Теорема (Безу)

$f \in R[x] \quad c \in R$, тогда:

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

Док-во

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

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

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

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

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

Следствие

$$c \text{ - корень } f \Leftrightarrow (x - c) \mid f$$

Док-во

(\Rightarrow) :

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

(\Leftarrow) :

$$f(x) = (x - c)q(x) \Rightarrow f(c) = (c - c)q(c) = 0$$

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

Опр

K - поле $f \in K[x]$

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

(т.е. $f(x) = (x - a)^k \cdot g(x)$ $(x - a) \nmid g$ $(\Leftrightarrow g(a) \neq 0)$)

Замечание

a - корень f_1 кратности k_1 , a - корень f_2 кратности k_2

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

Док-во

$f_1(x) = (x - a)^{k_1} g_1(x)$ $g_1(a) \neq 0$ $f_2(x) = (x - a)^{k_2} g_2(x)$ $g_2(a) \neq 0$

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

(поле K - о.ц.)

Лемма

$f, g, h \in K[x]$, $b \in K$ b - не корень h

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

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

Док-во

1) b - корень f кр. $l \geq 1 \Rightarrow b$ - корень g кратности $\geq l$

Индукция по l . Б.И.:

$l = 1$ $f(b) = 0$ $h(b)g(b) = 0 \Rightarrow g(b) = 0$

b - корень $g \Rightarrow$ корень g кр. ≥ 1

Инд. переход $(l \rightarrow l + 1)$

b - корень f кр. $l + 1 \Leftrightarrow f(x) = (x - b)^{l+1} f_1(x)$

По предп. b - корень g $g(x) = (x - b)g_1(x)$

$(x - b)^{l+1} f_1(x) = (x - b)g_1(x)h_1(x)$ $(= f(x))$

В обл. целостности можем сократить на ненулевой множитель

$$(x - b)^l f_1(x) = g_1(x)h(x)$$

По инд. предп. b - корень кратности $\geq l$

$\Rightarrow b$ - корень g кр. $\geq l + 1$ (при перемножении кр-ти складываются)

2) $f(x) = h(x)g(x)$ и b - корень g кр-ти k

$$(x - b)^k \mid g(x) \Rightarrow (x - b)^k \mid f(x)$$

b - корень кр-ти не больше кр-ти корня f

Теорема

K - поле, $f \in K[x]$ $f \neq 0$

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

Док-во

Индукция по $\deg f$

Б.И.:

$\deg f = 0$ корней нет

Инд. переход:

a - корень f кр. $k \Rightarrow f(x) = (x - a)^k g(x)$

Пусть $b \neq a \Rightarrow b$ - корень $f \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow b$ - корень g , причем кратности совпадают (по лемме, т.к. $(x - b)^k \neq 0$)

По инд. предп. число корней g с учетом кратности $\leq \deg g$

(а это в точности все корни f , отличные от a)

Сумм. кр. корней $f = k + \text{сумм. кр. корней } g \leq k + \deg g = \deg f$

Замечание

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

$$R = \mathbb{Z}/8\mathbb{Z}$$

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

корни 1, 3, 5, 7 $\deg f = 2$

Следствие

Если $f(a_1) = \dots = f(a_n) = 0$ для попарно различных a_1, \dots, a_n

И $n > \deg f$, тогда $f = 0$

14 Функциональное и формальное равенство многочленов.

Следствие (пред. [теореме](#))

$f, g \in K[x] \quad |K| > \max(\deg f, \deg g),$
если f и g совп. функционально, то $f = g$

Док-во

Функ. рав-во: $\forall a \in K \quad f(a) = g(a) \Rightarrow (f - g)(a) = 0$

$$\deg(f - g) \leq \max(\deg f, \deg g) < |K|$$

по пред. [сл.](#) $f - g = 0 \Rightarrow f = g$

Замечание

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 х-ку 0
 $\text{char } K = 0$

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

Примеры

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

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

Теорема

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

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

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

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

противоречие с $\min n$

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

$$\Rightarrow n - \text{простое}$$

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

Опр

K - поле, $f(x) \in K[x]$, $f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k$

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

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

Теорема (Свойства)

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

$$f = \sum_{k=0}^n a_k x^k, \quad g = \sum_{k=0}^n b_k x^k, \quad f + g = \sum_{k=0}^n (a_k + b_k) x^k$$

Действительно, $k(a_k + b_k) = k a_k + k b_k$

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

$$k(c a_k) = c(k a_k)$$

3. $(f \cdot g)' = f' g + g' f$ Док-во без $(\sum)'$:

(a) $f = x^n \quad g = x^m$

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

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

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

$$(f \cdot g)' = \left(\sum_{k=0}^m a_k x^n x^k \right)' = \sum_{k=0}^m a_k (x^n \cdot x^k)' =$$

$$= \sum_{k=0}^m a_k ((x^n)' \cdot x^k + x^n (k x^{k-1})) =$$

$$(x^n)' \sum_{k=0}^m a_k x^k + x^n \left(\sum_{k=0}^m k a_k x^k \right) = f' g + f g'$$

(с) f, g - произвольные

$$f = \sum_{k=0}^n b_k x^k$$

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

4. Ф-ла Лейбница

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

5. Если $\text{char } K = 0 \Rightarrow f' = 0 \Leftrightarrow f \in K$

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

$$(\text{т.е. } f = a_0 + a_p x^p + \dots + a_{kp} x^{kp})$$

тут когда-нибудь будет док-во

17 Теорема о кратности

Теорема

K - поле $\text{char} K = 0$

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

Тогда a - корень f' кратности $l - 1$

Замечание

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

$\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ $f = x^{2p+1}$ 0 - корень кр. p

$f' = (2p + 1)x^{2p} + px^{p-1} = x^{2p}$ 0 - корень кр. $2p$

Док-во (теоремы)

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

$f' = l(x - a)^{l-1} \cdot g(x) + (x - a)^l \cdot g'(x) = (x - a)^{l-1}(lg(x) + (x - a)g'(x))$

a - корень f' кр $\geq l - 1$

$lg(a) + (a - a)g'(a) = l \cdot g(a) \neq 0$

a - корень f' кр $l - 1$

18 Интерполяционная задача. Существование и единственность решения.

Опр (интерполяционная задача)

K - поле. a_1, \dots, a_n - попарно различны, $y_1, \dots, y_n \in K$

Найти мн-н f , такой, что $f(a_i) = y_i$, где $i = 1..n$

Теорема

Для интерпол. задачи

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

$\exists!$ решение f степени $< n$

Док-во

1) Единственность

f, h - решают одну и интер. задачу

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

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

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

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

(теорема о числе корней мн-на)

2) Существование

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

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

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

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

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

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.

Напоминание

Дана интерполяционная задача: $\frac{x}{f(x)} \mid \frac{a_1}{y_1} \mid \frac{a_i \dots a_n}{y_i \dots y_n}$

Опр (метод Ньютона)

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

и решающий интерпол. задачу для первых i точек

$f_0(x) = y_1$, где $f_0(a_1) = y_1$ - так можно задать начальный

\square построили f_{i-1} . Ищем f_i :

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

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

$\deg f_i \leq i$, найдем c :

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

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

20 Интерполяционный метод Лагранжа.

Опр

Хотим построить функцию, такую что:

$$\begin{array}{c|c|c|c|c|c} x & a_1 & a_{j-1} & a_j & a_{j+1} & a_n \\ \hline L_j(x) & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{array}$$

Построим $M_j(x)$, который во всех точках кроме a_j равен 0:

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

$$L_j(a_j) = 1 \text{ - так должно быть}$$

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

$$L_j(x) \text{ - интерп. мн-н Лагранжа}$$

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

Теперь хотим решить интерполяционную задачу:

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

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

Мн-н Лагранжа исп. в алгоритмах 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, $K[x]$

$f, g \in K[x]$ ассоциированы, если:

$$f \mid g \text{ и } g \mid f$$

Обозначение: $f \sim g$

Замечание

$$0 \sim 0$$

0 с другими не ассоц.

Док-во

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

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

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

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

$$0 = 1 \cdot 0$$

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

Следствие

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

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

Мн-н со старшим коэф. 1 называется унитарным, приведенным

Замечание

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

Док-во

$$g = f \cdot h$$

$$cg = f(ch)$$

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

22 Наибольший общий делитель в кольце многочленов над полем.

Существование и линейное представление.

Опр

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

Тогда g - НОД f_1, \dots, f_n , если:

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

$$\text{И } \forall h \quad (h \mid f_1, \dots, h \mid f_n) \Rightarrow h \mid g$$

Замечание

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

Теорема

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

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

$$g = f_1 h_1 + \dots + f_n h_n \text{ для некоторых } h_1 \dots h_n \in K[x]$$

Док-во

$$1) f_1 = f_2 = \dots = f_n = 0 \quad \text{НОД}(0, \dots, 0) = 0$$

$$\text{Положим } h_1 = \dots = h_n = 1$$

$$2) \exists i \quad f_i \neq 0$$

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

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

g - мн-ен наим. степени в $I \setminus \{0\}$

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

$$f_j = g \cdot u_j + r_j \quad r_j = 0 \text{ или}$$

$$r_j = -g \cdot u_j + f_i = \quad \deg r_j < \deg g$$

$$= -h_1 u_j f_1 - h_2 u_j f_2 + (-h_j u_j + 1) f_i - \dots$$

$$g = h_1 f_1 + \dots + h_n f_n \quad r_j \in I$$

Т.к. степ. g - наименьшая в $I \setminus \{0\}$:

$$\deg r_j < \deg g, \text{ то } r_j = 0$$

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

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

$$g = (\underbrace{f_1}_{\ddot{h}} h_1 + \dots + \underbrace{f_n}_{\ddot{h}} h_n) \div h \Rightarrow h \mid g$$

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 $\text{НОД}(f_1, \dots, f_n) \sim 1$

Теорема (Свойства НОД)

1. $\text{НОД}(f, 0) \sim 1$
2. $\text{НОД}(f_1, \dots, f_n) = \text{НОД}(\text{НОД}(f_1, \dots, f_n), f_n)$
3. 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

4. $\text{НОД}(f, g) \sim \text{НОД}(f - gh, g)$
5. 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, Всемиров)

Теорема

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

Док-во

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

$$fu + gv = 1$$

$$\underbrace{fuh + ghv}_{\ddot{f}} = h \Rightarrow h \overset{\cdot}{:} f$$

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

Опр

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

Обратимые эл-ты в кольце мно-ов - константы

$f \in K[x] \setminus K$ называются составными (или приводимым), если

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

В противном случае f - назыв. неприводимым

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

Опр

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

Примеры

1. $x - a$ неприводим при любом a
2. $x^2 + 1$ неприводим в $\mathbb{R}[x]$
3. $x^2 + 1$ в $\mathbb{C}[x]$ приводим: $x^2 + 1 = (x + i)(x - i)$
4. В $\mathbb{R}[x]$ $(x^2 + 1)(x^2 + 2)$ - приводим, но корней нет
5. Если $gf \quad \deg f \geq 2$ есть корень в K , то f - приводим в $K[x]$
6. $f = (x - a)g$ (по т. Безу)
Обратное неверно. Но для мн-нов степени 2 и 3 неприводимость в $K[x]$ равносильна отсутствию корней в K

Теорема

$$f \in K[x] \quad f \text{ - неприводим}$$

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

Док-во

$$n = 1 \quad f \mid g \text{ - доказано}$$

$$n = 2 \quad f \mid g_1 g_2$$

Если $f \mid g$ - всё доказано

Пусть $f \nmid g_1$. Общие делители f и g - константы

$$\text{НОД}(f, g_1) = 1, \quad \text{по теореме из предыдущего билета, } f \mid g_2$$

$n \geq 3$ индукция по n

$$f \mid (g_1 \dots g_{n-1})g_n$$

Аналогично $f \mid g_n$ или $f \mid g_1 \dots g_{n-1}$

$$\Rightarrow \exists i : f \mid g_i$$

Теорема (алгоритм Евклида в $K[x]$)

$$f, g \in K[x], \quad r_0 = f, \quad r_1 = g$$

До тех пор пока $r_i \neq 0$

$$r_{i-1} = r_i q_i + r_{i+1} \quad \deg r_{i+1} < \deg r_i$$

Последний ненулевой остаток - это $\text{НОД}(r_0, r_1)$

Теорема (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.

Замечание

$$\text{Для } f = c \in K^* \quad n = 0$$

Лемма (1)

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

Док-во

f - непр - все доказано

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

Если f_1 неприв, то делитель найден

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

$\deg f > \deg f_1 > \dots \Rightarrow$ 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. $g_1: g_1 \mid f$

не умолая 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.

$$f_1 = c \prod_{i=2}^n g_i \quad g_i - \text{приведенный неприводимый}$$

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

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

Теорема (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.

Док-во (единственность)

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

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

Не умоляя общ. $n \leq m$

Индукция по n . База инд.:

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

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)

$$g_n = \widetilde{g_m}$$

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

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

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

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

26 Алгебраически замкнутые поля. Эквивалентные переформулировки.

Алгебраическая замкнутость поля комплексных чисел.(б.д.)

Теорема

$\square K$ - 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 и $K[x]$ выполнено любое из равносильных условий теоремы, то K называется алгебраически замкнутым

Док-во

$(1 \Rightarrow 2)$:

$$f \in K[x], \deg f > 0 \quad f = c \prod$$

здесь когда-нибудь будет док-во

Примеры

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

Любое конечное поле не алг. замкнуто

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

Теорема (б.д.)

\mathbb{C} - алг. замк.

Следствие

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

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

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

Опр

Неприводимы:

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

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

Теорема

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

Следствие

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

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

Лемма

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

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

Док-во

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

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

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

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

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

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)

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

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

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

$$adb_1d_1 + bcb_1d_1 = bda_1d_1 + bdb_1c_1$$

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

Теорема

$K, +, \cdot$ - 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

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

$$\deg f < \deg q$$

Теорема

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

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 $K[x]$

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

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

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

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

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

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

$$= g_1 f_2 + g_2 f_1 - \text{надо убедиться, что правильное}$$

$$g_1 f_2 = f - g_2 f_1$$

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

$$\deg f_2 < \deg g_2$$

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

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.

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

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

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 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

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

назыв 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**
 $K[x_1, \dots, x_n], \mathbb{Z}[x_1, \dots, x_n]$

Теорема

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

Лемма (Гаусса)

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

Следствие

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

Предположение

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

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.

Теорема

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

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

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

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

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

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

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

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

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

по усл. $a_0 = b_0 \cdot c_0$ - противоречие
 $\begin{matrix} \not\equiv \\ p^2 \end{matrix} \quad \begin{matrix} \dots \\ p \end{matrix} \quad \begin{matrix} \dots \\ p \end{matrix}$

35 Рациональные корни многочлена с целыми коэффициентами.

Теорема

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

$$f = a_0 + \dots + a_n x^n \quad a_i \in \mathbb{Z}$$

$$a_n \neq 0 \quad a_0 \neq 0$$

Если некор. дробь $\frac{p}{q}$ - корень f , то $q \mid a_n$; $p \mid a_0$

Док-во

$$f\left(\frac{p}{q}\right) = 0$$

$$a_0 + a_1 \frac{p}{q} + \dots + a_n \frac{p^n}{q^n} = 0$$

$$q^n a_0 + a_1 p q^{n-1} + \dots + a_{n-1} p^{n-1} q + a_n p^n = 0$$

**36 Верхняя оценка модуля корня многочлена с
 комплексными коэффициентами.**

37 Симметрические функции. Коэффициенты многочлена из $C[x]$ как симметрические функции корней.

**38 Алгоритм разложения на неприводимые множители
 многочлена с целыми коэффициентами.**

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. отобра \equiv гомеоморфизм вект пр-в

Теорема (св-ва)

f - лин. отобра.

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

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

Пример

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

$$f \rightarrow f'$$

УТВ

U - в.п $\{u_i\}_{i \in I}$ - базис U

Достаточно задать лин. отобра. на базисных векторах

f - лин. отобра $f : U \rightarrow V$

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

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

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

Утв

пусть задано отображ. $h : \underset{\text{базис}}{\{u_i\}_{i \in I}} \rightarrow V$

\exists единств. лин. отображ. $f : U \rightarrow V$, такое что $\forall i \in I \quad f(u_i) = h(u_i)$

Опр

U, V - в.п. над K

$L(U, V)$ - мн-во всех линейных отображ. из U в V

$+: L(U, V) + L(U, V) \rightarrow L(U, V)$

$*: K \times L(U, V) \rightarrow L(U, V)$

Теорема

$L(U, V)$ - век. пр-во над K

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

$f : U \rightarrow V$ - лин. отображ.

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

$$A = (a_{ij}) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{1j} & & \\ a_{21} & & \ddots & \\ & a_{nj} & & a_{nm} \end{pmatrix}$$

a_{1j} - коэфф разложения $f(u_j)$ по базису $\{v_1, \dots, v_n\}$

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

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

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

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

где $u = c_1 u_1 + \dots + c_m u_m$

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

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

Опр

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

2) f - биекция

42 Композиция линейных отображений. Матрица композиции.

Опр

Предположение

$u_1, \dots, u_m \quad v_1, \dots, v_n \quad w_1, \dots, w_k$ - базисы

$$[gf]_{\substack{\{u_i\} \\ \{w_k\}}} = [g]_{\substack{\{v_j\} \\ \{w_k\}}} [f]_{\substack{\{u_i\} \\ \{v_j\}}}$$

Док-во

i - ый столбец $[gf]$ - это коорд. $(gf)(u_i)$ в базисе $\{w_1, \dots, w_k\}$

$f(u_i)$ - коорд. этого вектора в базисе v_1, \dots, v_n - это i - ый столбец матрицы $[f]$

$[gf(u_i)]_{\{w\}}$ - это i - ый столбец $[gf]$

$[gf(u_i)]_{\{w\}} = [g] - i$ - ый столбец матр. $[f] = [g][f(u_i)]_{\{v_j\}}$

т.о. $[gf] = [g][f]$

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

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

Теорема

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

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

Опр

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

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

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

Предположение

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

Предположение

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

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

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

Теорема

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

в которых матрица f - почти единичная

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

Следствие (1)

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

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

Следствие (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) $f : U \rightarrow V$

$$U \cong V$$

Теорема

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. отображ.

т.к. v_1, \dots, v_n - 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 конечномерного 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

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

Теорема

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

Док-во

v_1, \dots, v_n - базис V

48 Каноническое отождествление конечномерного пространства со вторым двойственным.

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

$$\text{End}(V) = L(V, V)$$

На $\text{End}(V)$ определена композиция (умножение операторов)

$$\square \dim V = n$$

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

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

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

Теорема

$(\text{End}(V), \cdot, +)$ - кольцо

50 Многочлены от оператора. Коммутирование многочленов от одного оператора.

Опр

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

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

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

Умножение = композиция операторов

$$A \in M_n(K)$$

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

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

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

Опр

$$A \in M_n(K)$$

Характеристический многочлен A

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

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

V - в.п. $\dim V = n < \infty$ v_1, \dots, v_n - базис V

$f \in \text{End}(V)$ $A = [f]_{\{v_i\}}$ - матрица оператора в базисе v_1, \dots, v_n

$$\mathcal{X}_f(t) = \mathcal{X}_A(t)$$

Лемма

Характеристический многочлен f не зависит от выбора базиса в V

Док-во

v_1, \dots, v_n - базисы V C - матрица преобр. координат
 v'_1, \dots, v'_n при переходе от $\{v_i\}$ к $\{v'_i\}$

$$A = [f]_{\{v_i\}}$$

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

$$A' = C' A C \quad (A \text{ и } A' \text{ сократимы при помощи } C)$$

$$\mathcal{X}_{A'}(t) = \mathcal{X}_A(t)$$

$$\begin{aligned} \mathcal{X}_{A'}(t) &= \det(C^{-1} A C - tE) = \det(C^{-1} A C - C^{-1} (tE) C) = \\ &= \det(C^{-1} (A - tE) C) = \det(C^{-1}) \cdot \det(A - tE) \cdot \det(C) = \\ &= \det(A - tE) = \mathcal{X}_A(t) \end{aligned}$$

52 Собственные числа и собственные векторы оператора и матрицы.

Собственные числа как корни характеристического многочлена

Опр

$$f \in \text{End}(V) \quad \lambda \in K$$

λ - собственное число f , если $\exists v \neq 0; \quad v \in V : f(v) = \lambda \cdot v$

Если λ - собс. число $f \quad v \in V \quad f(v) = \lambda v$, то v - собс вектор

Опр

$$\lambda - \text{с.ч. } f \Rightarrow V_\lambda = \{v : f(v) = \lambda v\}$$

Поэтому удобно 0 считать с.в.

Опр

$$A \in M_n(K)$$

$$\lambda - \text{с.ч. } A, \text{ если } \exists v \neq \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \in K^n : A_n = \lambda_n$$

Теорема

$$A \in M_n(K)$$

$$\lambda \in K - \text{с.ч. } A \Leftrightarrow \lambda - \text{корень } \mathcal{X}_A(t)$$

Док-во

$$\exists v \neq 0 \quad Av = \lambda v$$

$$(A - \lambda E)v = 0$$

Рассмотрим коэф. столбца V как неизвестные

$$\lambda - \text{с.ч. } A \Leftrightarrow (A - \lambda E)v = 0 - \text{имеет нетривиальный ранг}$$

$$\Leftrightarrow \det(A - \lambda E) = 0 \Leftrightarrow \mathcal{X}_A(\lambda) = 0 \Leftrightarrow \lambda - \text{корень } \mathcal{X}_A(t)$$

Следствие

$$\dim V = n < \infty \quad f \in \text{End}(V)$$

$$\lambda \in K - \text{с.ч. } f \Leftrightarrow \lambda - \text{корень } \mathcal{X}_f(t)$$

Док-во

Фиксируем базис v_1, \dots, v_n

$$f \rightarrow [f] = A \quad v \rightarrow \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} = [v]$$

$$\Leftrightarrow v - \text{с.в. } f, \text{ отвеч. } \lambda \quad \begin{pmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{pmatrix} - \text{с.в. } A, \text{ отвеч. } A$$

53 Теорема Гамильтона-Кэли.

Теорема

$$A \in M_n(K) \quad \mathcal{X}_A(A) = O_{M_n(K)}$$

54 Диагонализируемые операторы. Критерий диагонализируемости.

Примеры недиагонализируемых операторов

Опр

V - в.п. над K $\dim V = n < \infty$

$\varphi \in \text{End}(V)$

φ - диагонализируем, если \exists базис V , в котором матрица φ - диагональна

Теорема

V - в.п. $\dim V = n < \infty$

$\varphi \in \text{End}(V)$

φ - диагонализируем $\Leftrightarrow \exists$ базис V , состоящий из собс. векторов φ

Док-во

$\Rightarrow v_1, \dots, v_n$ - базис

$$[\varphi]_{\{v_i\}} = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & \lambda_n \end{pmatrix}$$

$\varphi(v_i) = \lambda_i v_i \quad v_i \neq 0 \Rightarrow v_i$ - с.в.

$\Leftarrow v_1, \dots, v_m$ - базис из с. в. φ

$\varphi(v_i) = \lambda_i v_i \quad \lambda \in K$

$\varphi(v_i) = 0 \cdot v_1 + \dots + 0 \cdot v_{i-1} + \lambda_i v_i + 0 \cdot v_{i+1} + \dots$

$$[\varphi]_{\{v_i\}} = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & \lambda_n \end{pmatrix}$$

Пример

$V = \mathbb{C}^2$

$$\varphi(x) = A \cdot x \quad A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$\mathcal{X}_\varphi(t) = \mathcal{X}_A(t) = t^2 \quad \text{с.ч } \lambda = 0$

$Ax = 0$

$\text{rk } A = 1 \quad 2 \text{ перем} \Rightarrow \text{пр-во решений одномерно}$

\Rightarrow все с.в. лежат в одномерном пр-ве \Rightarrow непорожд \mathbb{C}^2

\Rightarrow не диагонализ.

Пример

$$V = K[x]_n = \{f \in K[x]; \deg f \leq n\}$$

$$\text{char } K = 0$$

$$\varphi = \frac{\partial}{\partial x} \quad \varphi(f) = f'$$

$$\text{с.ч. } \lambda = 0$$

с.в. пр. : константы

$$\dim V = n + 1 \quad (n \geq 1 \Rightarrow \varphi - \text{не диагонализ})$$

55 Инвариантные подпространства. Матрице линейного оператора, действующего на пространстве, разложенном в прямую сумму инвариантных подпространств.

56 Инвариантность ядра и образа многочлена от оператора.

57 Теорема о разложении $\text{Ker}(fg)(\phi)$ в прямую сумму инвариантных подпространств и следствия из неё.

58 Жорданова форма оператора. Жорданов базис.
Формулировка теоремы о жордановой форме оператора.
Сведение к случаю оператора с единственным собственным
числом.

Опр

$$\lambda \in K$$

$$\mathfrak{J}(\lambda) = \begin{pmatrix} \lambda & & & 0 \\ 1 & \ddots & & \\ & \ddots & \ddots & \\ 0 & & 1 & \lambda \end{pmatrix} - \text{жордан. клетка размера } n \text{ отвечающей } \lambda$$

A - жорд. матрица, если A - блочно диаг, а диг. блоки - жорд. клетки

$$\mathfrak{J}_1 = (\lambda)$$

$$\mathfrak{J}_2 = \begin{pmatrix} \lambda & 0 \\ 0 & \lambda \end{pmatrix}$$

$$A = \begin{pmatrix} \mathfrak{J}_{m_1}(\lambda_1) & & & 0 \\ & \mathfrak{J}_{m_2}(\lambda_2) & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & \mathfrak{J}_{m_k}(\lambda_k) \end{pmatrix}$$

Теорема (1)

$$K - \text{алг. замк. } V, \quad \dim V = n < \infty$$

$$\varphi \in \text{End}(V)$$

Тогда \exists базис пр-ва V , в котором матрица φ является жордановой матрицей. Причем клетки опред. однозначно с точностью до перестановки диаг. блоков

59 Относительная линейная независимость. Относительные базисы. Корневые пространства. Лемма о спуске для корневых подпространств.

60 Построение жорданова базиса и жордановой формы для оператора с единственным собственным числом.

61 Единственность жордановой формы оператора.