Санкт-Петербургский государственный университет
www.spbu.ru

Билеты по алгебре, 2 сем

(преподаватель Всемирнов М. А.)

Записали Костин П.А. и Щукин И.В.[1]

[1] Данный документ неидеальный, прошу сообщать о найденных недочетах вконтакте (можно присылать скрины неточностей с указанием билетов)

Содержание

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

Опр

Базис - лин. незав. сем-во образующих ($\overline{0} \notin$ 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 $\{v_\alpha\}$: $v = \sum\limits_{\text{Почти все } c_\alpha = 0} c_\alpha v_\alpha$,

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

$(2 \Rightarrow 1)$:

$\{v_\alpha\}$ - max ЛН

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

$\Rightarrow v = \sum\limits_{\text{Почти все } c_\alpha = 0} (c^{-1} c_\alpha) v_\alpha$ 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 $v = \sum\limits_{\text{п.в. } c_\alpha = 0,\ v \notin \{v_\alpha\}} c_\alpha v_\alpha$, но тогда $0 = -v + \sum\limits_{\text{п.в. } c_\alpha = 0,\ v \notin \{v_\alpha\}} c_\alpha v_\alpha$

$(3 \Rightarrow 1)$:

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

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

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

$(4 \Rightarrow 1)$:

4 формально сильнее

$(1 \Rightarrow 4)$:

$v = \sum\limits_{\text{п.в. } c_\alpha = 0} c_\alpha v_\alpha = \sum\limits_{\text{п.в. } c'_\alpha = 0} c'_\alpha v_\alpha \Rightarrow 0 = \sum\limits_{\text{п.в. } c_\alpha - c'_\alpha = 0} c_\alpha v_\alpha$

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.
$V = \{(c_1, c_2, ...)$, не все $c_i = 0\}$
Сложение, умножение на скаляр - некоординатно.
V - ВП над $\mathbb{C}$, пусть $v_1, ..., v_k \in V$, $v_i = (c_{i_1}, c_{i_2}, ...)$, почти все $c_{i_j} = 0$
$\exists N : \forall j > N, \forall i \; c_{i_j} = 0$

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 $u_1, u_2, ..., u_m$ - конечное семейство образующих V, тогда если $v_1, v_2, ..., v_n$ - его ЛК и m $>$ n, то $\{u_\alpha\}$ - ЛЗ $\Rightarrow$ всякое ЛН семейство из V содержит $\leqslant m$ 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 $v_1, v_2, ..., v_k$ - семейство образующих V. Если оно ЛН, то базис.

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

$\Rightarrow \{v_1, ..., v_{i-1}, v_{i+1}, ..., v_k\}$ - 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, $U \neq \varnothing$ - подпр-во V (записывается $U \subseteq V$), если U - само явл. в.п. над K

Предположение (1)

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

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

Док-во

($\Rightarrow$)

По определению ВП.

($\Leftarrow$)

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

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

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

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

$\Rightarrow n = m$

Док-во

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

$\Rightarrow$ по т. о линейной зависимости лин. комбинаций

$m \leqslant n$ и аналогично $m \geqslant n \Rightarrow m = n$

Опр

Размерноесть 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 другомую. Преобразование координат при замене базиса. Матрица преобразования координат.

Теорема

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

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

Опр

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

Док-во

Пусть $v_1, ..., v_n$ - базис V

$v'_1, ..., v'_n$ - другой базис V

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

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

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

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

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

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

к базису $(v_1, ..., v_n)$

$v = a_1 v_1 + ... + a_n v_n$

$v = a'_1 v'_1 + ... + a'_n v'_n$

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

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

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

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

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

В силу единственности разложения по базису

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

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

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

Опр

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

Пересечение: $\bigcap\limits_{i=1}^{n} U_i = \{v \in V | v \in U_1, ..., v \in U_n\}$

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

Теорема

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

   $$0 = 0 + ... + 0 \in U_1 + ... + U_m \Rightarrow \text{ сумма } \neq \varnothing$$

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

   $$u = u_1 + u_2 + ... + u_m$$

   $$v = v_1 + v_2 + ... + v_m$$

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

   умножение на скаляр аналогично

2. Пересечение является подпространством

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

   $$\forall i \quad u, v \in U_i \quad \begin{matrix} u + v \in U_i & u + v \in \bigcap\limits_{i=1}^{n} U_i \\ au \in U_i & au \in \bigcap\limits_{i=1}^{n} U_i \end{matrix}$$

   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

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

$U_1 \cap U_2 \subseteq U_1, \quad U_1$ - конечномерно

$\Rightarrow U_1 \cap U_2$ - конечномерно

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

Дополним до базиса U_1:

$w_1, ..., w_r, u_1, ..., u_s$ - базис U_1

Аналогично $w_1, ..., w_r$ дополним до базиса U_2:

$w_1, ..., w_r, v_1, ..., v_t$ - базис U_2

Проверим, что $w_1, ..., w_r, u_1, ..., u_s, v_1, ..., v_t$ - базис $U_1 + U_2$:

1. Семейство образующих

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

$$z_1 = a_1w_1 + ... + a_rw_r + b_1u_1 + ... + b_su_s$$

$$z_2 = c_1w_1 + ... + c_rw_r + d_1v_1 + ... + d_tv_t$$

$$z = (a_1 + c_1)w_1 + ... + (a_r + c_r)w_r + b_1u_1 + ... + b_su_s + d_1v_1 + ... + d_tv_t$$

$\Rightarrow w_1, ..., w_r, u_1, ..., u_s, v_1, ..., v_t$ - сем-во образующих

2. ЛНЗ

$$(*) 0 = a_1w_1 + ... + a_rw_r + b_1u_1 + ... + b_su_s + c_1v_1 + ... + c_tv_t$$

$$z = \underbrace{a_1w_1 + ... + a_2w_2 + b_1u_1 + ... + b_su_s}_{\in U_1} = \underbrace{-c_1v_1 - ... - c_tv_t}_{\in U_2}$$

$$z \in U_1 \cap U_2 \Rightarrow z = d_1w_1 + ... + d_rw_r =$$

$$= d_1w_1 + ... + d_2w_2 + 0 \cdot u_1 + 0 \cdot u_2 + ... + 0 \cdot U_s$$

В силу единственности разложения по базису U_1

$$b_1 = b_2 = ... = b_s = 0$$

Из $(*) \Rightarrow a_1 w_1 + ... + a_2 w_r + c_1 v_1 + ... + c_t v_t = 0$

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

$a_1 = ... = a_r = c_1 = ... = c_t = 0$

$\Rightarrow w_1, ..., w_r, u_1, ..., u_s, v_1, ..., v_t$ - 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 суммый подпротранств.

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

Опр

$U_1 + ... + U_m$ называ. прямой суммой, если любой $z \in U_1 + ... + U_m$ едиственным образом представим в виде суммы:

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

Обозначение: $U_1 \bigoplus U_2 \bigoplus ... \bigoplus U_m$

Замечание

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

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

Док-во

$(\Rightarrow)$

очевидно

$(\Leftarrow)$

$$z \in U_1 + ... + U_m$$
$$z = u_1 + ... + u_m = v_1 + ... + v_m$$
$$0 = z - z = (\underset{\in U_1}{u_1 - v_1}) + ... + (\underset{\in U_m}{u_m - v_m})$$
$$\forall i \quad u_i - v_i = 0 \text{ т.е. } u_i = v_i$$

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)

$U_1 + ... + U_m$ - прямая $\Leftrightarrow$
$\Leftrightarrow \forall i = 1, ..., m \quad U_i \cap (U_i + ... + U_{i-1} + U_{i+1} + ... + U_m) = \{0\}$

Предположение (4)

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

9 Построение кольца многочленов.

Опр

R - комм. кольцо с 1

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

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

Сложение:

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

Замечание:

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

Умножение:

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

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

Замечание:

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

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

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

$$i \leqslant N \quad k - i \geqslant k - N > N + M - N = M$$

Теорема

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

Док-во (ассоциативность умножения)

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

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

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

$$\mathrm{f}_n = \sum_{i=0}^{n} d_i c_{n-i} = \sum_{i=0}^{n} (\sum_{j=0}^{i} a_j b_{i-j}) c_{n-i} =$$

$$= \underbrace{\sum_{i=0}^{n} \sum_{j=0}^{i} a_j b_{i-j} c_{n-i} = \sum_{j=0}^{n} a_j (\sum_{i=j}^{n} b_{i-j} c_{n-i})}_{\text{напр. движения индекса изменилось}} \underset{k=i-j}{=}$$

$$= \sum_{j=0}^{n} a_j (\sum_{k=0}^{n-j} b_k c_{n-j-k}) = \sum_{j=0}^{n} a_j e_{n-j} = g_n$$

<u>Упр</u>

Остальное д-ть самостоятельно

<u>Опр</u>

Введем 0 и 1:

$$0 = (0, 0, ...)$$

$$1 = (1, 0, ...)$$

Нетрудно проверить, что они уд-ют необходимым свойствам

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

$$(a, 0, ...) + (b, 0, ...) = (a + b, 0, ...)$$

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

$(a, 0, ...) = a$ (обозначение)

$$x = (0, 1, 0, ...)$$

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

$$(a_0, a_1, ..., a_n, 0, ...) = (a_0, 0, ...) + (0, a_1, 0, ...) + ... + (0, ..., a_n, 0, ...) =$$

$$= a_0 \cdot 1 + a_1(0, 1, ...) + ... + a_n(0, ..., 1, ...) =$$

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

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

Опр

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

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. $\qquad [a][b] = [m] = [0]$

Теорема (Свойства степени)

1. $\deg(f+g) \leqslant \max(\deg f,\ \deg g)$

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

2. $\deg(fg) \leqslant \deg f + \deg g$

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

Док-во

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

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

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

Равенства в общ. случае нет

Если $N = M \quad a_N = -b_N \;\Rightarrow\; a_N + b_N = 0$

Если $N \neq M \quad \sqsupset N < M$

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

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

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

$c_{N+M} = a_N b_M$ в общем случае:

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

Если R - 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

Если R - о.ц, то $R[x] -$ о.ц

Док-во

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

$\deg f \geqslant 0 \quad \deg g \geqslant 0$

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

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

$\Rightarrow fg \neq 0$

Замечание

Если K - поле $\quad K[x]$ - о.ц

Замечание

$R \to R[x_1]$ с помощью индукции сделаем вывод

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

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

$\Rightarrow R$ - о.ц $\Rightarrow R[x_1, ..., x_n]$ - о.ц

11 Теорема о делении с остатком в кольце многочленов.

Теорема

R - комм. к. с ед., $\quad f, g \in R[x]$,

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

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 $m \geqslant n$ и утверждение доказано для всех многочленов меньшей степени $< m$

$$f = b_0 + b_1x + ... + b_mx^m$$

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

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

$$f = f_1 - a_n^{-1}b_mx^{m-n}g = (\underbrace{h_1 + a_1^{-1}b_mx^{m-n}}_{=h})g + \underbrace{r_1}_{=r}$$

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

(Единственность):

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

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

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

$$\widetilde{h} - h = \underset{\neq 0}{c_d}x^d + ...$$

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

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

$$\deg(r - \widetilde{r}) = \deg g(\widetilde{h} - h) \geqslant g, \text{ но } \deg(r - \widetilde{r}) < \deg g$$

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

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

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

$$c \to a_0 + a_1c + ... + a_nc^n = f(c)$$

Замечание

Разные мн-ны могут задавать одно и то же отображение

$$\mathbb{Z}_{/2}\mathbb{Z} \quad f = 0 \quad 0 \to 0 \quad 1 \to 0$$

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

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

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

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:

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

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

$$\deg r \leqslant 0 \Rightarrow r \in \mathbb{R}$$

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

Следствие

c - 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 $\quad f \in K[x]$
Тогда a - корень f кратности k, если $(x-a)^k \mid f$ и $(x-a)^{k+1} \nmid f$

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

Замечание

a - корень f_1 кратности k_1, $\qquad$ a - корень f_2 кратности k_2

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

Док-во

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

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

(поле K - о.ц.)

Лемма

$f, g, h \in K[x], \quad b \in K \quad b$ - 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. $l \geqslant 1 \Rightarrow$ b - корень g кратности $\geqslant l$
Индукция по l. Б.И.:

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

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

Инд. переход $(l \to l+1)$

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

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

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

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 $\geqslant l$

$\Rightarrow$ b - корень g кр. $\geqslant l+1$ (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, $f \in K[x] \quad f \neq 0$

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

Док-во

Индукция по $\deg f$

Б.И.:

$\deg f = 0$ корней нет

И.П.:

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 $\leqslant \deg g$

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

Сумм. кр. корней $f = k +$ сумм. кр. корней g $\leqslant k + \deg g = \deg f$

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 $\quad \deg f = 2$

Следствие

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

И $n > \deg f, \quad$ 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: $\forall a \in K \quad f(a) = g(a) \Rightarrow (f - g)(a) = 0$

$$\deg(f - g) \leqslant \max(\deg f,\ \deg g) < |k|$$

по пред. сл. $\quad f - g = 0 \Rightarrow f = g$

Замечание

Для беск. полей из функ. равенства мн-ов следует формальное

15 Характеристика поля.

Опр

K - поле $\quad 1 \in K$

$$n \cdot 1 = \underbrace{1 + ... + 1}_{n}$$

Если $n \cdot 1 \neq 0$ для всех $n \geqslant 1$, то говорят, что поле K имеет характеристику 0: $\quad \operatorname{char} K = 0$
Если $\exists n \geqslant 1 : \ n \cdot 1 = 0$, то наименьшее такое положительное n называют характеристикой K

Примеры

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

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

Теорема

Характеристика поля либо 0, либо простое число

Док-во

1) не $\exists n \geqslant 1 \quad n \cdot 1 = 0 \quad \Rightarrow \quad \operatorname{char} K = 0$
2) $\exists n : \ n \cdot 1 = 0$ возьмем наим. n и покажем, что n - простое

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

$$0 = \underbrace{1 + ... + 1}_{n} = (\underbrace{1 + ... + 1}_{a})(\underbrace{1 + ... + 1}_{b})$$

$$\Rightarrow \underbrace{1 + ... + 1}_{a} = 0 \text{ или } \underbrace{1 + ... + 1}_{b} = 0$$

противоречие с $\min n$
$\Rightarrow n$ не сост.; $1 \neq 0 \Rightarrow n \neq 1$
$\Rightarrow n$ - простое

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

Опр

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

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

$$k \cdot a_k = \underbrace{a_k \cdot ... \cdot a_k}_{k}$$

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, $k(a_k + b_k) = ka_k + kb_k$

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

$$k(ca_k) = c(ka_k)$$

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

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

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

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

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

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

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

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

(c) f, g - произвольные

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

$$(fg)' = \sum_{k=0}^{n} b_k (x^k g)' = (\sum_k b_k \cdot k x^{k-1} \cdot g) + (\sum_k b_k x^k \cdot g') =$$
$$= f'g + fg'$$

4. Ф-ла Лейбница

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

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

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

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

17 Теорема о кратности

Теорема

K - поле $\quad charK = 0$

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

Тогда a - корень f' кратности $l-1$

Замечание

Если char K $= p > 0$, то теор. не верна

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

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

Док-во (теоремы)

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

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

a - корень f' кр $\geqslant l-1$

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

a - корень f' кр $l-1$

18 Интерполяционная задача. Существование и единственность решения.

Опр (интерполяционная задача)

К - поле. $a_1, ..., a_n$ - попарно различны, $y_1, ..., y_n \in K$
Найти мн-н f, такой, что $f(a_i) = y_i$, где $i = 1..n$

Теорема

Для интерполяционной задачи:

x	a_1 ... a_n
f	y_1 ... y_n

$\exists!$ решение f степени $< n$

Док-во

1) Единственность

$f,\ h$ - решают одну и интер. задачу

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

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

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

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

(теорема о числе корней мн-на)

2) Существование

$f(x) = c_0 + c_1 x + ... + c_{n-1} x^{n-1}$

$c_0 + c_1 a_i + ... + c_{n-1} a_i^{n-1} = y_i$

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

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

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

x	a_1	a_i ... a_n
$f(x)$	y_1	y_i ... y_n

Опр (метод Ньютона)

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

и решающий интерпол. задачу для первых i точек

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

$\sqsupset$ построли f_{i-1}. Ищем f_i :

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

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

$\deg f_i \leqslant i,$ найдем c:

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

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

20 Интерполяционный метод Лагранжа.

Опр

Хотим построить функцию, такую что:

x	a_1	a_{j-1}	a_j	a_{j_i}	a_n
$L_j(x)$	0	0	1	0	0

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

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

$L_j(a_j) = 1$ - так должно быть

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

$L_j(x)$ - интерп. мн-н Лагранжа

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

Теперь хотим решить интерполяционную задачу:

x	a_1	a_n
$f(x)$	y_1	y_n

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

Мн-н Лагранжа исп. в алгоритмах быстрого умножения
$\forall \mathcal{E} > 0 \quad \exists$ алг. умн., который для n-разрядных чисел требует $O(n^{1+\mathcal{E}})$ поразрядных операций

21 Делимость и ассоциированность в кольце многочленов над полем.

Опр

K - поле, $K[x]$

$f, g \in K[x]$ ассоциированы, если:

$f \mid g$ и $g \mid f$

Обозначение: $f \sim g$

Замечание

$$0 \sim 0$$

0 с другими не ассоц.

Док-во

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

$$\deg f \leqslant \deg g \quad \deg g \leqslant \deg f$$

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

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

$$0 = 1 \cdot 0$$

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, $K[x]$, $\quad f_1, ..., f_n \in K[x]$
Тогда $g = \text{НОД}(f_1, ..., f_n)$, если:

$$g \mid f_1, ..., g \mid f_n$$

И $\forall h \quad (h \mid f_1, ..., h \mid f_n) \Rightarrow h \mid g$

Замечание

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

$$\text{НОД}(0, ..., 0) = 0$$

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

Теорема

$\forall f_1, ..., f_n \in K[x]$
Тогда существует $g = \text{НОД}(f_1, ..., f_n)$ и он допускает лин. предствление:

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

Док-во

1) $f_1 = f_2 = ... = f_n = 0 \qquad \text{НОД}(0, ..., 0) = 0$

Положим $h_1 = ... = h_n = 1$

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

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

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

Пусть g - мн-ен наим. степени в $I \setminus \{0\}$
Утверждается, что $g = \text{НОД}(f_1, ..., f_n)$

$$f_j = g \cdot u_j + r_j \qquad r_j = 0 \text{ или } \deg r_j < \deg g$$

$$r_j = -g \cdot u_j + f_i = -h_1 u_j f_1 - h_2 u_j f_2 + (-h_j u_j + 1) f_i - ...$$

$$g = h_1 f_1 + ... + h_n f_n \qquad r_j \in I$$

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

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

$$f_j = gu_j \quad g \mid f_j \quad j = 1, ..., n$$

$$h \mid f_i, ..., h \mid f_n$$

$$g = (\underset{\vdots h}{f_1} h_1 + ... + \underset{\vdots h}{f_n} h_n) \vdots h \Rightarrow h \mid g$$

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

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

Теорема (Свойства НОД)

1. НОД$(f, 0) \sim 1$
2. НОД$(f_1, ..., f_n) =$ НОД(НОД$(f_1, ..., f_n), f_n)$
3. Если $g \sim$ НОД$(f_1, ..., f_n)$ (не все $f_i = 0$)

   то $\dfrac{f_1}{g}, ..., \dfrac{f_n}{g}$ - взаимно просты

4. НОД$(f, g) \sim$ НОД$(f - gh, g)$
5. $f_1, ...f_n$ - вз. просты $\Leftrightarrow$ 1 допускает лин. представление

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

Док-во

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

Теорема

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

Док-во

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

$$fu + gv = 1$$

$$\underset{\vdots f}{fuh} + \underset{\vdots f}{ghv} = h \quad \Rightarrow h \vdots f$$

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

Утв

K - поле $\Rightarrow K[x] = \{0\} \cup K^* \cup \{$мн-ны ст. $\geqslant 1\}$
т.к. обратимые эл-ты в кольце мно-ов - константы

Опр

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

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

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

Теорема

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

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

Док-во

$n = 1$:

$$f \mid g \text{ - доказано}$$

$n = 2$:

$$f \mid g_1 g_2$$

Если $f \mid g$ - всё доказано

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

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

$n \geqslant 3$ (индукция по n):

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

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

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

<u>Теорема</u> (алгорим Евклида в $\boldsymbol{K}[\boldsymbol{x}]$)

$f, g \in K[x]$, $r_0 = f$, $r_1 = g$
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 НОД(r_0, r_1)

<u>Теорема</u> (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.

<u>Замечание</u>

Для $f = c \in K^* \quad n = 0$

<u>Лемма</u> (1)

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

Док-во

f - непр - все доказано
Если приводим, то $f = f_1 \cdot g_1 \qquad 1 \leqslant \deg f_1 < \deg f$
Если f_1 неприв, то делитель найден
Если приводим $f_1 = f_2 g_2 \qquad q \leqslant \deg f_2 \leqslant \deg f_1$
$\deg f > \deg f_1 > ... \Rightarrow$ процесс оборвется
$\Rightarrow$ найдем неприв. делитель f

Док-во (Существование)

Индукция по $\deg f$:
$\deg f = 0$:

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

Инд. переход $\deg f > 0$:

По лемме $\exists$ неприв. g_1: $g_1 \mid f$

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.

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

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

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)

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

$\Rightarrow n = m \quad c = \widetilde{c}$ иначе перенумеруем сомнож. $g_i = \widetilde{g_i}$

Не умоляя общ. $n \leqslant m$

Индукция по n. База инд.:

$$n = 0 \quad c = \widetilde{c}\prod_{i=1}^{n} \widetilde{g_i} \Rightarrow m = 0 \quad \widetilde{c} = c$$

Инд. переход:

$$g_n \mid \widetilde{c}\prod_{i=1}^{m} \widetilde{g_i} \Rightarrow \exists i \quad g_n \mid \widetilde{g_i}$$

$\widetilde{c} \neq 0$

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

$$g_n = \widetilde{g_m}$$

В $(*)$ сократим на g_n

$$c\prod_{i=1}^{n-1} g_i = \widetilde{c}\prod_{i=1}^{m-1} \widetilde{g_i} \quad n-1 \leqslant m-1$$

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

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

$g_i = \widetilde{g_i} \quad i = 1, ..., n-1$

$g_n = \widetilde{g_n}$

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

Теорема

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

Следующие условия равносильны

1. Все неприводимые в $K[x]$ - это в точности линейные мн-ны
2. Всякий мн-н $f \in K[x],\ \deg f > 0$ рассскладывается в произведение лин. множителей
3. Всякий $f \in K[x],\ \deg f > 0$ делится на линейный
4. Всякий $f \in K[x],\ \deg f > 0$ 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 усл.овий теоремы, то K называется алгебраически замкнутым

Док-во

$(1 \Rightarrow 2)$:

$$f \in K[x],\ \deg f > 0 \quad f \overset{\text{т-ма о разлож.}}{\underset{\cdot}{=}} c\prod_{i=1}^{n} g_i, \quad g_i \text{ - непр. мн-ль}$$

(неприводимые - линейные)

$(2 \Rightarrow 1)$:

Если $\deg f > 1$, то тогда f - неприводим и произв. лин. сомножителей

$$f = lh, \quad \deg l = 1, \quad \deg h = \deg f - 1 \geqslant 1$$

(линейные - неприводимые)

$(2 \Rightarrow 3)$:

2 формально сильнее 3

$(3 \Rightarrow 2)$:

Индукция по $\deg f$:

$\deg f = 1$ - утверждение верно

$\deg f > 1 \quad \exists l \in K[x] : \deg l = 1$

$f = lh \quad \deg h = \deg f - 1 \geqslant 1$

(по инд. предп. раскл. в произв. линейных)

$(3 \Leftrightarrow 4)$:

По теореме Безу $(x - c) \mid f \Leftrightarrow f(c) = 0$

$(5 \Rightarrow 4)$:

Есть n корней с учетом кратности $\Rightarrow_{\deg f \geqslant 1} 1$

$(2 \Rightarrow 5)$:

$$f = \prod_{i=1}^{k} (x - a_i)^{d_i}, \quad a_i \text{ попарно различны}$$

$$\sum_{i=1}^{k} d_i = \deg f = n$$

a - корень f кр. d_i $\Rightarrow$ число корней f с учетом кр. $\geqslant n = \deg f$

Но число корней f с учетом кратности есть $\deg f$

Примеры

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

2. Любое конечное поле не алг. замкнуто

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

Замечание

В 3 семестре докажем, что над конечным полем есть неприводимые любой заданной степени

Теорема (без д-ва)

$\mathbb{C}$ - алг. замк.

Следствие

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

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

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

Пример

Неприводимы:

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

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

Теорема

Всякий неприв. в $\mathbb{R}[x]$ ассоциирован с линейным или с квадратичным с отриц. дискриминантом

Следствие

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

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

Лемма

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

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

Док-во (леммы)

$$f = a_0 + a_1x + ... + a_nx^n$$

$$a_0 + a_1z + ... + a_nz^n = 0$$
$$\Rightarrow \overline{a_0 + a_1z + ... + a_nz^n} = \overline{0} = 0 \text{ (сопряжение)}$$
$$= \overline{a_0} + \overline{a_1z} + ... + \overline{a_n}(\overline{z})^n = a_0 + a_1\overline{z} + ... + a_n(\overline{z})^m = f(\overline{z})$$

Док-во (теоремы)

Осталось показать, что все остальные f с $\deg f > 0$ - неприводимы
$\deg f = 2$:

$$D = 0 \Rightarrow f = a(x - c)^2$$

$$D > 0 \Rightarrow f = a(x - c_1)(x - c_2), \quad c_1, c_2 \in \mathbb{R}$$

$\deg f \geqslant 3$:

Посмотрим на него, как на мн-н с комил.(?) коэффициентами

$f \in \mathbb{C}[x]$ z - корень в $\mathbb{C}$

а) $z \in \mathbb{R}$

По теор. Безу $f(z) = 0 \quad f(x) = (x - z)h \quad h \in \mathbb{R}[x],\ \deg h \geqslant 2$

б) $z \in \mathbb{C} \setminus \mathbb{R}$

$\overline{z} \neq z$

$f(x) = (x - z)h_1 = (x - z)(x - \overline{z})h$

$\overline{z}$ - корень f $\quad \underset{\neq 0}{(\overline{z} - z)} \Rightarrow \overline{z}$ - корень h_1

$(x - z)(z - \overline{z}) = x^2 - (z + \overline{z})x + z\overline{z} = x^2 - 2\underset{\in\mathbb{R}}{\operatorname{Re}} z + \underset{\in\mathbb{R}}{|z|^2} \rightarrow \in \mathbb{R}[x]$

$D = 4(\operatorname{Re} z)^2 - |z|^2 = -4(\operatorname{Im} z)^2 < 0$ (т.к. z - чисто компл. число)

$g(x) = x^2 - 2\operatorname{Re} zx + |z|^2$

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

$\deg h = \deg f - 2 \geqslant 1$

$fg \in \mathbb{R}[x],$ поделим с остатком в $\mathbb{R}[x]$:

$f = gq + r \quad r = 0$ или $\deg r \leqslant 1$

Это равенство также верно и в $\mathbb{C}[x]$:

$$\left.\begin{array}{l} \text{f = gq + r} \\ \text{f = gh + 0} \end{array}\right| \quad \Rightarrow r = 0 \quad h = q \in \mathbb{R}[x]$$

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 эквивалентности:

$(a, b) \sim (c, d)$ если $ad = bc$

Утв

$\sim$ - отношение эквив.

Док-во

1. $(a, b) \sim (a, b)$, т.к. $ab = ba$
2. $(a, b) \sim (c, d) \Rightarrow (c, d) \sim (a, b)$
3. $\begin{matrix}(a, b) \sim (c, d) \\ (c, d) \sim (e, f)\end{matrix} \overset{?}{\Rightarrow} (a, b) \sim (e, f)$

$$\Leftrightarrow \begin{matrix} ad = bc \\ cf = dc \end{matrix} \overset{?}{\Rightarrow} af = be$$

Чтобы не поделить на 0 при сокращении сделаем так:

$$\begin{matrix} adf = bcf \\ bcf = bde \end{matrix} \Rightarrow adf = bde \Rightarrow d(af - be) = 0 \Rightarrow af - be = 0$$

Опр

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

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

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

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

Док-во (корректность опредения)

Корректность определения - это независимость от выбора представителя в классе

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

$$b \neq 0, \quad d \neq 0 \Rightarrow bd \neq 0$$

Надо убедиться, что $(ac, bd) \sim (a_1c_1, b_1d_1)$

$$acb_1d_1 = bda_1c_1$$

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

$$?adb_1d_1 + bcb_1d_1 = bda_1d_1 + bdb_1c_1$$

Получится, если:

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

Теорема

$K, +, \cdot$ - поле

Док-во

Ассоциативность сложения, коммуникативность умножения - упр.
Нулевой элемент:

$$0_K = \frac{0}{1} = \{(0, b) : b \in R \setminus \{0\}\} = \frac{0}{b}$$

$$(a, b) = \frac{0}{1} \Rightarrow a \cdot 1 = b \cdot 0$$

Проверим, что это действительно ноль:

$$\frac{a}{b} + \frac{0}{1} = \frac{a \cdot 1 + b \cdot 0}{b} = \frac{a}{b}$$

$$-\frac{a}{b} = \frac{-a}{b} \text{ - обр. элемент}$$

Ассоциативность умн., дистрибутивность - упр.

$$1_K = \frac{1}{1} = \{(a, a) : a \neq 0\} = \frac{a}{a}$$

$$(a,b) \in \frac{1}{1} \quad (a,b) \sim (1,1) \Rightarrow a \cdot 1 = b \cdot 1 \Rightarrow a = b$$

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{1}{1} = \frac{a \cdot 1}{b \cdot b} = \frac{a}{b}$$

$$\frac{a}{b} \neq 0_k \Rightarrow a \neq 0 \Rightarrow (a,b) \in X$$

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

Осталось убедиться, что поле K содержит кольцо, изоморфное R

$$\varphi : \quad R \quad \to \quad K \quad r \quad \to \quad \frac{r}{1}$$

$$\varphi(r_1 + r_2) = \frac{r_1 + r_2}{1}$$

$$\varphi(r_1) + \varphi(r_2) = \frac{r_1}{1} + \frac{r_2}{1} = \frac{r_1 + r_2}{1}$$

$$\varphi(r_1 \cdot r_2) = \frac{r_1 \cdot r_2}{1}$$

$$\varphi(r_1) \cdot \varphi(r_2) = \frac{r_1}{1} \cdot \frac{r_2}{1} = \frac{r_1 \cdot r_2}{1}$$

Осталось убедиться, что отображение φ - сюръективно

$$\varphi(r_1) = \varphi(r_2) \Rightarrow \frac{r_1}{1} = \frac{r_2}{1} \Rightarrow (r_1, 1) \sim (r_2, 1) \Rightarrow r_1 \cdot 1 = r_2 \cdot 1 \Rightarrow r_1 = r_2$$

Значит $\varphi(R) \subset K$ и φ задаёт биекцию между R и $\varphi(R)$ - изоморфизм
Будем отождествлять $\varphi(R)$ и R

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

$$K(x), \quad K \text{ - поле}$$

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

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

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

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

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

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

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

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

Опр

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

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

Опр

Дробь назыв. простейшей, если она имеет вид

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

$$\deg f < \deg q$$

Теорема

$$\frac{f}{g} \in K(x), \text{ тогда } \frac{f}{g} \text{ ед. образом (с точностью до порядка слагаемых)}$$

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

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

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

Лемма (3)

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

Тогда $\dfrac{f}{g} = \dfrac{f_1}{g_1} + \dfrac{f_2}{g_2}, \qquad \dfrac{f_1}{g_1}, \dfrac{f_2}{g_2}$ - прав. дроби

Док-во

По теореме о линейном представлении НОДв $K[x]$

$$\exists u_1, u_2 \in K[x]: \quad gu_1 + gu_2 = 1$$

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

$$u_1 f = g_1 h_1 + f_1 \quad \deg f_1 < \deg g_1$$

$$f = g_1(u_2 f) + g_2(u_1 f) = g_1(u_2 f) + g_2(g_1 h_1 + f_1) =$$

$$= g_1(u_2 f + g_2 h_1) + g_2 f_1 \Leftrightarrow \frac{f}{g} = \frac{f_1}{g_1} + \frac{f_2}{g_2} \quad \frac{f_1}{g_1}, \frac{f_2}{g_2} \text{ - прав. дроби}$$

Лемма (4)

Всякая правильная дробь есть сумма примарных

<u>Док-во</u>

$\frac{f}{g}$ н.у.о. старш. коэф. g равен 1

$$g = \prod_{i=0}^{k} q_i^{a_i}, \quad q_i \text{ - попарно различные неприводимые со ст. коэф. 1}$$

Индукция по k:

$$k = 1 \quad \deg f < \deg q_1^{a_1}, \quad \text{т.к. дробь правильная}$$

$$\frac{f}{g} = \frac{f}{q_1^{a_1}} \text{ - примарная}$$

Индукционный переход $k \to k+1$, $k \geqslant 2$

$$\frac{f}{g} = \frac{f}{q_1^{a_1} ... q_k^{a_k}}$$

q_k - вз. просты с $q_1, \ ..., \ q_{k-1} \Rightarrow$ вз. пр. с $q_1^{a_1}, \ ..., \ q_k^{a_k} \Rightarrow q_k^k$ тоже вз. пр. с ними

По лемме 3:

$$\frac{f}{g} = \frac{F}{q_1^{a_1} ... q_{k-1}^{a_{k-1}}} + \frac{f_k}{g_k^{a_k}} \text{ - примарная}, \quad \deg f_k < a_k \deg q_k$$

По инд. предп. 1-е слагаемое есть сумма примарных.

<u>Лемма</u> (5)

Всякая примарная есть сумма простейших

<u>Док-во</u>

здесь когда-нибудь будет док-во

<u>Док-во</u> (существование)

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

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

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

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

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

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

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

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

$g_1 f_2 = f - g_2 f_1$

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

$\deg f_2 < \deg g_2$

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

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

Теорема

$\frac{f}{g} \in K(x)$ тогда $\frac{f}{g}$ ед. образом (с точностью до порядка слагаемых) представима в виде суммы многочлена и простейших дробей

Док-во (единственность)

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.

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

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

$$q_i(...) + q_i(...) + (f_{ij} - \widetilde{f_{ij}} = 0 \Rightarrow$$

$$\deg(f_{ij} - \widetilde{f_{ij}}) \leqslant \max(\deg f_{ij}, \deg \widetilde{f_{ij}}) < \deg q_i$$

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

Пример *здесь когда-нибудь будет пример* !!! (начал писать, не закончил)

$$\frac{f}{q^a}, \quad \text{q - неприводимый}, \quad \frac{f}{q^a} \text{ - правильная}$$

$$\frac{f}{q^a} = \frac{f_0}{q^a} + \frac{f_1}{q^{a-1}} + ... + \frac{f_{a-1}}{q}$$

$$\frac{f_0 + f_1 q + ... + f_{a-1}q^{a-1}}{q^a}$$

$$f = f_0 + f_1 q + ... + f_{a-1}q^{a-1}$$

В частном случае:

1. $q = x - c$ Получим разложение f по степеням $x - c$

$$\frac{f}{(x-c)^a} \quad \text{раскл. f по степеням } x - c \text{ и делим на } (x-c)^a$$

2. $g(x) = (x - c_1)...(x - c_k)$, c_k - попарно разл.

$$\frac{f}{g} \qquad \deg f < \deg g = k$$

x	c_1	c_2	...	c_k
y	$f(c_1)$	$f(c_2)$	...	$f(c_k)$

Решение этой задачи - мн-н f

$$f(x) = \sum_{i=1}^{k} f(c_i) \frac{(x-c_1)...(x-c_k)}{(c_i-c_1)...(c_i-c_{i-1})(c_i-c_{i+1})...(c_i-c_k)}$$

$$g^l(x) =$$

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

Опр

*здесь когда-нибудь будет определение

Утв

здесь когда-нибудь будет предложение

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

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 а есть либо обр. элем R либо ассоц. с а)

Опр

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

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

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

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

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

В факториальных кольцах можно определить НОД

$$a = \mathcal{E}_1 \prod_{i=1}^{k} q_i^{k_i} \qquad b = p_1 \prod_{i=1}^{n} q_i^{l1} \qquad \mathcal{E}_1, p_1 \in R^* \quad q_i \text{ - попарно ассоц. неприв}$$

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

$$ab = \mathcal{E}_1 p_1 \prod_{i=1}^{n} q_i^{(k_i + l_i)}$$

Пример

здесь когда-нибудь будет пример

Опр

Содержание многочлена f

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

Опр

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

В факториальном кольце $\forall$ многочлен $f \in R[x]$ можно записать как $f(x) = \text{cont}(f) \cdot f_1$ - примитивный *здесь когда-нибудь будет дописана теория*

Лемма (Гаусса)

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

здесь когда-нибудь будет исправлена лемма

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

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

Теорема

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

Лемма **(Гаусса)**

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

Док-во **(теоремы)**

здесь когда-нибудь будет док-во

Следствие

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

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

Идея:

$$f = a_0 + ... + a_n x^n$$

p - простое $p \nmid a_n$

$\mathbb{Z}[x] \to \mathbb{Z}_{/p}\mathbb{Z}[x]$

каждый коэфф. заменяем на соотв. вычет

$$f \to \overline{f} = [a_0] + ... + [a_n] \cdot x^n$$

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

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

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

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

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

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

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

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

Предположение

Если $p \nmid a_n \quad f = a_0 + ... + a_n x^n \qquad \operatorname{cont} f = 1$

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

Примеры

здесь когда-нибудь будут примеры

34 Критерий неприводимости Эйзенштейна.

Теорема

$$f \in \mathbb{Z}[x] \quad f = a_0 + a_1 x + ... + a_n x^n \quad \operatorname{cont}(f) = 1$$

p - простое

Если $* \, p \nmid a_n$

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

$* \, p^2 \nmid a_0$

Док-во

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

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

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

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

$$g = b_m x^m + ... + b_0 \qquad b_m \not\vdots\, p, \quad b_{m-1}, ..., b_0 \vdots\, p$$

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

$$c_{n-m} \not\vdots\, p \qquad c_{n-m}, ..., c_0 \vdots\, p$$

по усл. $\underset{\not\vdots\, p^2}{a_0} = \underset{\vdots\, p}{b_0} \cdot \underset{\vdots\, p}{c_0}$ - противоречие

Примеры

здесь когда-нибудь будут примеры

35 Рациональные корни многочлена с целыми коэффициентами.

Теорема

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

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

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

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

Док-во

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

$$a_0 + a_1 \frac{p}{q} + ... + a_n \frac{p^n}{q^n} = 0 \qquad \Bigg| \cdot q^n$$

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

$$q^n a_0 + a_1 p q^{n-1} + ... + a_{n-1} p^{n-1} q = -a_n p^n$$

$(p, q) = 1 \qquad (q, p^n) = 1 \Rightarrow q \mid a_n$

Аналогично $p \mid a_0$

36 Верхняя оценка модуля корня многочлена с комплексными коэффициентами.

Теорема

$$f = a_0 + a_1x + ... + a_nx^n \in \mathbb{C}[x] \quad a_n \neq 0$$

$$M = \max_{i=0,...,n} \left\{ \frac{|a_i|}{|a_n|} \right\}$$

Тогда все корни многочлена f лежат в круге $|z| < M + 1$

Док-во

Возьмем $z: \quad |z| \geqslant M + 1$, покажем, что z не корень f

$$z^n \frac{a_n}{a_n} + z^{n-1} \frac{a_{n-1}}{a_n} + ... + \frac{a_0}{a_n} \neq 0$$

$$\left| \frac{a_{n-1}}{a_n} z^{n-1} + ... + \frac{a_1}{a_n} z + \frac{a_0}{a_n} \right| \leqslant M(|z|^{n-1} + ... + |z| + 1) = M \frac{|z|^n - 1}{|z| - 1} \leqslant$$

$$\leqslant M \frac{|z|^n - 1}{M} < |z|^n$$

Нам нужно было бы получить $|...| = |z|^n$, получилось, что в первом выражении мы 0 не получим

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

Опр

$$f \in K[u_1, ..., u_n]$$

f - симметрическая функция, если f не меняется при любой перестановке переменных

Пример

здесь когда-нибудь будет пример

Теорема **(Виета)**

здесь когда-нибудь будет теорема

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

38 Алгоритм разложения на неприводимые множители многочлена с целыми коэффициентами.

Алгоритм

здесь когда-нибудь будет алгоритм

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

Опр

K - поле $\qquad V$ - в.п. над K

$f : U \to V \qquad f$ - 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) $$\forall u_1, u_2 \in U \qquad f(u_1 + u_2) = f(u_1) + f(u_2)$$

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

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

Теорема (св-ва)

f - лин. отобр.

$f(0_u) = 0_v$

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

Примеры

здесь когда-нибудь будут дописаны примеры

$K[x] \to K[x]$

$f \to f'$

Утв

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

Достаточно задать лин. отобр. на базисных векторах

f - лин. отобр $\quad f : U \to V$

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

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

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

Утв

Пусть задано отобр. $h : \underset{\text{базис}}{\{u_i\}_{i \in I}} \to V$

$\exists$ единств. лин. отобр. $f : U \to V$, 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 отобр. из U в V

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

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

Теорема

$L(U, V)$ - век. пр-во над K

этот билет когда-нибудь будет дополнен

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

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

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

$f : U \to V$ - лин. отобр.

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

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

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

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

$$A = [f]\begin{matrix}\{u_j\} \\ \{v_j\}\end{matrix}$$

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

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

где $u = c_1 u_1 + ... + c_m u_m$

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

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

Опр

U, V назыв. изоморфными, если $\exists f : U \to V \quad 1) f$ - лин.
$2) f$ - биекция

этот билет когда-нибудь будет дополнен

42 Композиция линейных отображений. Матрица композиции.

Опр

Предположение

$u_1, ..., u_m \quad v_1, ..., v_n \quad w_1, ..., w_k$ - 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 $\{w_1, ..., w_k\}$

$f(u_i)$ - коорд. этого вектора в базисе $v_1, ..., v_n$ - 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. $[gf] = [g][f]$

этот билет когда-нибудь будет дополнен

43 Преобразование матрицы линейного отображения при замене базисов.

Опр

$f : U \to V$ - лин

$\begin{matrix} u_1, ..., u_m \\ u'_1, ..., u'_m \end{matrix}$ - базисы U $\qquad$ $\begin{matrix} v_1, ..., v_n \\ v'_1, ..., v'_n \end{matrix}$ - базисы V

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

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 $u_1, ..., u_m$
i - ый столбец D - это коорд. v'_j в базисе $v_1, ..., v_k$

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

Теорема

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

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

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

Опр

$f : U \to V \quad f$ - лин.

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

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

Предположение

$Imf \subseteq V; \quad \ker f \subseteq U$

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

Предположение

а) лин. отобр. $f : U \to V$ сюръективно $\Leftrightarrow Imf = V$

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

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

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

в которых матрица f - почти единичная

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

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

Следствие (1)

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

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

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

Следствие (2)

$\dim U < \infty; \quad V$ - произв.

$f : U \to V$

Тогда $\dim U = \dim \ker f + \dim Imf$

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

46 Критерий изоморфности конечномерных пространств

Опр

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

$U \cong V$

Теорема

U, V - конечномерные в.п. над K

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

Док-во

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

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

f - сюръект. $\Rightarrow Imf = V$

$\dim V = \dim Imf = \dim U - \dim \ker f = \dim U - 0 = \dim U$

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

$u_1, ..., u_n$ - базис U

$v_1, ..., v_n$ - базис V

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

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

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

$\widetilde{u} = \widetilde{\alpha_1} u_1 + ... + \widetilde{\alpha_n} u_n$

$u + \widetilde{u} = (\alpha_1 + \widetilde{\alpha}) u_1 + ... + (\alpha_n + \widetilde{\alpha_n}) u_n$

$f(\widetilde{u}) = \widetilde{\alpha}_1 v_1 + ... + \widetilde{\alpha}_n v_n$

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

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

Аналогично $f(\alpha u) = \alpha f(u)$

Значит f - лин. отобр

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

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

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

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

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

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

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

$\Rightarrow f$ - 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

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

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

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

Опр

$e_1, ..., e_n$ - базис V

$c_1, ..., c_n$ - двойственнй 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

$v_1, ..., v_n$ - базис V

это док-во когда-нибудь будет дополнено

Замечание

здесь когда-нибудь будет замечание

Пример

здесь когда-нибудь будет док-во

48 Каноническое отождествление конечномерного пространства со вторым двойственным.

здесь когда-нибудь будет что-то

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)

$\sqsupset \dim V = n$

зафиксируем базис $v_1, ..., v_n$ пр-ва V

$End(V) \to M_n(K)$ изморфизм в.п.

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

Теорема

$(End(V), \cdot, +)$ - кольцо

когда-нибудь этот билет будет дополнен

50 Многочлены от оператора. Коммутирование многочленов от одного оператора.

<u>**Опр**</u>

V - в.п. над K $\qquad \varphi \in End(V)$

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

$$h(\varphi) = a_0 id + a_1\varphi + ... + a_m\varphi^m \in End(V)$$

Умножение = композиция операторов

$$A \in M_n(K)$$

$h(A) = a_0E + a_1A + ... + a_mA^m$ - мн-н от матрицы

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

этот билет когда-нибудь будет дополнен

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

$f \in \text{End } (V) \quad A = [f]_{\{v_i\}}$ - 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

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

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

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

$A' = C'AC \quad$ (A и A' сократимы при помощи C)

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

$\mathcal{X}_{A'}(t) = \det(C^{-1}AC - tE) = \det(C^{-1}AC - C^{-1}(tE)C) =$

$= \det(C^{-1}(A - tE)C) = \det(C^{-1}) \cdot \det(A - tE) \cdot \det(C) =$

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

52 Собственные числа и собственные векторы оператора и матрицы. Собственные числа как корни характеристического многочлена

Опр

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

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

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

Поэтому удобно 0 считать с.в.

Опр

$$A \in M_n(K)$$

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

Теорема

$$A \in M_n(K)$$

$\lambda \in K$ - с.ч. $A \Leftrightarrow \lambda$ - 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

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

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

Следствие

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

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

Док-во

Фиксируем базис $v_1, ..., v_n$

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

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

53 Теорема Гамильтона-Кэли.

Теорема

$$A \in M_n(K) \quad \mathcal{X}_A(A) = 0_{M_n(K)}$$

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

Следствие

здесь когда-нибудь будет следствие

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

54 Диагонализируемые операторы. Критерий диагонализируемости. Примеры недиагонализируемых операторов

Опр

V - в.п. над $K \quad \dim V = n < \infty$

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

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

Теорема

V - в.п. $\quad \dim V = n < \infty$

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

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

Док-во

$\Rightarrow v_1, ..., v_n$ - 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.

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

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

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

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

Пример

$V = \mathbb{C}^2$

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

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

$Ax = 0$

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

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

$\Rightarrow$ не диагонализ.

Пример

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

$\operatorname{char} K = 0$

$\varphi = \dfrac{\partial}{\partial x} \qquad \varphi(f) = f'$

с.ч. $\lambda = 0$

с.в. пр. : константы

$\dim V = n + 1 \quad (n \geqslant 1 \Rightarrow \varphi$ - не диагонализ$)$

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

здесь когда-нибудь будет что-то

Примеры

здесь когда-нибудь будут примеры

Теорема (1)

здесь когда-нибудь будет теорема

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

Теорема (2)

здесь когда-нибудь будет теорема

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

56 Инвариантность ядра и образа многочлена от оператора.

здесь когда-нибудь будет что-то

Теорема

здесь когда-нибудь будет теорема

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

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

Теорема

здесь когда-нибудь будет теорема

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

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

Опр

$$\lambda \in K$$

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

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

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

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

$$A = \begin{pmatrix} \mathfrak{J}_{m1}(\lambda_1) & & & 0 \\ & \mathfrak{J}_{m2}(\lambda_2) & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & \mathfrak{J}_{mk}(\lambda_k) \end{pmatrix}$$

Теорема (1)

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

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

Тогда $\exists$ базис пр-ва V, в котором матрица φ является жордановой матрицей. Причем клетки опред. однозначно с точностью до перестановки диаг. блоков
здесь когда-нибудь это будет дописано

Следствие

здесь когда-нибудь будет замечание

Теорема (1')

здесь когда-нибудь будет теорема

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

здесь когда-нибудь будет что-то

Лемма (1)

здесь когда-нибудь будет лемма

здесь когда-нибудь будет вывод
здесь когда-нибудь будет что-то

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

здесь когда-нибудь будет что-то

Лемма (1)

здесь когда-нибудь будет лемма

Док-во

здесь когда-нибудь будет док-во

61 Единственность жордановой формы оператора.

здесь когда-нибудь будет что-то

Следствие

здесь когда-нибудь будет следствие

Следствие

здесь когда-нибудь будет следствие