

Лекция 10.

Напоминание:

- Векторное пространство над F .
- Множество из ядерных операций.
 1. Сумма
 2. Умножение на скаляр.
- Эти операции называются базисом.

Подпространство векторных пространств

Т.к. $U \subseteq V$ — векторное пространство над полем F .

Определение:

$U \subseteq V$ называется подпространством (или линейным подпространством) если выполнено:

1. $\vec{0} \in U$
2. $x, y \in U \Rightarrow x + y \in U$
3. $\alpha \in F, x \in U \Rightarrow \alpha x \in U$

Замечание:

Всякое $U \subseteq V$ само является векторным пространством относительно тех же операций.

Замечание:

Был сказано $\{2\} \subset \{3\} \Leftrightarrow \alpha x + \beta y \in U, \forall \alpha, \beta \in F, x, y \in U$.

Покажем что, $\{2\} : (x + y) + z = x + (y + z) \quad \forall x, y, z \in V$ — ассоциативные свойства.

$\{3\} \Rightarrow \vec{0} \in U : x + \vec{0} = x, \forall x \in V$.

Доказательство.

\Rightarrow

Если сумма и умножение определены то, каждое правило из $\{3\}$, сущесвтует то $\{2\}$

\Leftarrow

$\{2\}$ Возьмем $\alpha, \beta = 1$, и проверим правило $1(x) + 1(y) = x + y$

$\{3\}$ Возьмем α или $\beta = 0$, и проверим правило $0(x) + 0(y) = \vec{0}$

Замечание

Если $U \neq \emptyset$, то $\{3\} \Rightarrow \{1\}$

А почему это не работает?

Автоматическое определение 1 подпространство линейного пространства.

Получаем, что условие 1 можно заменить на условие на то, чтобы некоторое подмножество замечания.

Автоматическое определение. Например, пространство.

Подпространство это не пустое подмножество, которое удовлетворяет $\alpha x_1 + \beta y_1 \in U$, $\forall \alpha, \beta \in F$, $x_1, y_1 \in U$.

Примеры:

1. $U = \{0\} \subset U = V$ — всегда подпространство. (запись не используется подпространствами).

2. Множество всех диагональных (верхней треугольных, нижней треугольных) матриц в $M_n(F)$ — подпространство.

3. $F[x]_{\leq n} \subseteq F[x]$ — множество всех многочленов степени не выше n (включая нулевой многочлен) — подпространство.

Почему?

- Если есть 2 многочлена степени выше n , то их сумма имеет степень выше n .
- Произведение склада на многочлен степени выше дает степень многочлен выше n .
- Но базисный нулевой многочлен.

Предложение:

$A \in M_{n,m}(F)$ прямая линия.

$$\begin{matrix} C1 \\ C2 \\ \vdots \\ Cn \end{matrix} - Ax = b$$

\Rightarrow Множество решений $\{C1, C2, \dots, Cn\}$ $Ax = \vec{0}$ является подпространством в F^n .

Решение имеет R^n и F^n ?

Линейное пространство
над полем K векторное пространство
над полем F .

Это просто линейное пространство.

Доказательство

Чтобы $S \subseteq F^n$ — множество решений $\{C1, C2, \dots, Cn\}$ $Ax = \vec{0}$.

\Rightarrow

$$1. \vec{0} = (0 \dots 0)^T \in S$$

$$2. x, y \in S \Rightarrow Ax = \vec{0}, Ay = \vec{0} \Rightarrow A(x+y) = Ax + Ay = \vec{0} + \vec{0} = \vec{0} \Rightarrow x+y \in S.$$

$$3. \alpha \in F, x \in S \Rightarrow Ax = \vec{0} \Rightarrow \alpha Ax = \alpha \cdot \vec{0} = \vec{0}$$

Линейные комбинации и линейные оболочки.

Не означает

Th. $v_1, \dots, v_m \in V$ - конечный набор векторов (не обязательно попарно различные).

Определение:

Всякое выражение типа $\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_m v_m$, где $\alpha_1, \dots, \alpha_m \in F$, называется линейной комбинацией векторов v_1, \dots, v_m .

Th. $S \subseteq V$ - произвольное подмножество (конечное или бесконечное).

Определение:

Множество всех векторов из V , претворяющихся в виде линейных комбинаций (некоего конечного набора) векторов из S , называется линейной оболочкой множества S .

Пример.

Возьмем на плоскости некий не нулевой вектор, и пусть подмножество (S) состоящее из этого вектора (один элемент в подмножестве).

На моменте бросим этот вектор в любую направление, получим наше изображимое множество и получимся множество, которое содержит вектор, проходящий через O и данный вектор.

Понятно что получимся множество, добавив к нему исходное.

Обозначение $\langle S \rangle$

Если S конечно и $S = \{v_1, \dots, v_m\}$, то множество $\langle S \rangle$ еще называют $\langle v_1, \dots, v_m \rangle$, и говорят линейная оболочка векторов v_1, \dots, v_m .

$\Rightarrow S = \{v_1, \dots, v_m\} \Rightarrow \langle S \rangle = \langle \{v_1, \dots, v_m\} \rangle$, но мы будем писать $\langle v_1, \dots, v_m \rangle$ (убрать слово множество для удобства).

Соединение $\langle \emptyset \rangle = \{\vec{0}\}$

Примеры.

① $\langle \vec{0} \rangle = \{\vec{0}\}$. Если брать нулевой вектор, то как его не складывать и умножать то всегда останется нулевой вектор.

② $V = \mathbb{R}^2, S = \{v\}, v \neq \vec{0}$. (Векторное пространство это множество, devoid не нулевой вектор.)

$\Rightarrow \langle S \rangle = \langle v \rangle = \{\alpha v \mid \alpha \in \mathbb{R}\}$ - геометрически это прямая, проходящая через O .

③ $V = \mathbb{R}^3, S = \{v_1, v_2\}, v_1, v_2$ не коллинеарны.

$\langle S \rangle = \langle v_1, v_2 \rangle = \{\alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2 \mid \alpha_1, \alpha_2 \in \mathbb{R}\}$

Два вектора \vec{v}_1, \vec{v}_2 коллинеарны если они выражаются на основе этих независимых векторов. ($\frac{x_1}{x_2} = \frac{y_1}{y_2} = \frac{z_1}{z_2}$)

$$4) V = F^n, S = \{e_1, \dots, e_n\}, \text{ где } e_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, e_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \dots, e_n = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\langle S \rangle = \langle e_1, \dots, e_n \rangle = F^n, \text{ т.к. для } \forall x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \in F^n \text{ имеет } x = x_1 e_1 + \dots + x_n e_n.$$

V -линейное подпространство из F .

$S \subseteq V$ - линейное подпространство.

Теор. $\langle S \rangle$ - подпространство в V .

Доказательство:

Случай.

$$1). \text{ Если } S = \emptyset, \text{ то } \langle S \rangle = \{\vec{0}\} \Rightarrow \vec{0} \in \langle S \rangle$$

$$\text{Если } S \neq \emptyset, \text{ то } \exists v \in S \Rightarrow$$

$$0 \cdot v = \vec{0} \in \langle S \rangle$$

$$2). x, y \in \langle S \rangle \Rightarrow$$

$$\begin{aligned} x &= \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_k v_k \\ \Rightarrow y &= \beta_1 w_1 + \dots + \beta_l w_l \quad \alpha_i, \beta_j \in F \\ &\quad v_i, w_j \in S \end{aligned}$$

Если брали сумму линейного подпространства, и прибавляли к ней другой линейный подпространство, то это называется
суммой линейных подпространств.

$$\Rightarrow x + y = \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_k v_k + \beta_1 w_1 + \dots + \beta_l w_l$$

$$\text{Если } v_i = w_j \Rightarrow \alpha_i v_i + \beta_j w_j = (\alpha_i + \beta_j) v_i \rightarrow \text{Быть ли это линейное подпространство?}$$

$$3). x \in \langle S \rangle, \alpha \in F \Rightarrow$$

$$x = \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_k v_k, v_i \in S, \alpha_i \in F$$

$$\Rightarrow \alpha x = (\alpha \alpha_1) v_1 + \dots + (\alpha \alpha_k) v_k \in \langle S \rangle$$

Замечание:

Еще говорят, что $\langle S \rangle$ - подпространство, генерируемое S .

$\langle S \rangle$ - полупространство, порожденное линейное подпространство S .

Определение:

Линейная зависимость $\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n$ называется тривиальной если $\alpha_1 = \dots = \alpha_n = 0$ и неприводима иначе.

Окно для $\vec{0}$

Evaluated expression \Rightarrow Автоматическая форма интерпретации линейной комбинации, где все рассчитано с ненулевыми коэффициентами (т.е. наименование этого выражения, что будет называться некомпактно).

TLDR - С другой стороны можно сказать это выражение, а с другой это лекция.

Замечание.

Если $\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n = \vec{0}$ (принимаем значение $\vec{0}$) то не знаем что она должна быть тривиальной.

Пример: $v + (-v) = \vec{0}$ Эта линейная комбинация не тривиальная.

Онп.

Векторы $v_1, \dots, v_n \in V$ называются **линейно зависимыми** если \exists их неприводимая линейная комбинация, равная $\vec{0}$ (т.е. $\exists \alpha_1, \dots, \alpha_n \in F, \exists i \neq 0, \alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n = \vec{0}$)

И, **линейно независимыми** иначе (не существует не тривиальная линейная комбинации $= \vec{0}$)

\Rightarrow (из условия $\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n = \vec{0}$ следит $\alpha_1 = \dots = \alpha_n = 0$)

2) Тривиальность $S \subseteq V$ (всегда бесконечное, с повторяющимися элементами) называется **линейно зависимой** если в нем \exists мн. эл. тончайшее тривиально, и линейно независимо иначе. (т.е. вакое как. подмн-во в S или. независ.)

Многократное \Rightarrow Повторение из множества элементов, где этого можно разложить наименее с повторяющимися элементами. Т.е., поддается, упрощающееся сначала под чистое множество повторяющегося (или в бесконечном)

Совершенно.

Система векторов - композиции повторения.

Пример:

1). Важнее $\vec{0}$ (т.е система $S = \{\vec{0}\}$).

линейно зависящий, т.к. можно брать не тривиальную линейную комбинацию $1 \cdot \vec{0} - \vec{0}$.

2) $S = \{v\}, v \neq \vec{0}$

линейно независим,

т.к. $\frac{\alpha}{\alpha \neq 0} \cdot v = 0$, тогда $\vec{0} = \vec{\alpha}' \vec{0} = \alpha^{-1} \cdot (\alpha v) = (\alpha \alpha^{-1}) v = 1 \cdot v = v$. Противоречие!

3). $S = \{v_1, v_2\}$, $v_1, v_2 \neq 0$.

$\Rightarrow v_1, v_2$ линейно зависимы $\Leftrightarrow v_1, v_2$ линейно независимы ($v_1 = \lambda \cdot v_2$ либо $v_2 = \mu \cdot v_1$, $\lambda, \mu \in F$)

Доказательство:

$\Leftrightarrow \alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2 = \vec{0}$, причем либо $\alpha_1 \neq 0$, либо $\alpha_2 \neq 0$.

Если $\alpha_1 \neq 0$, то $v_1 = \frac{\alpha_2}{\alpha_1} v_2 \leftarrow$ проп.

\Leftrightarrow т.к. $v_1 = \lambda \cdot v_2$

$$\Rightarrow \underbrace{\lambda \cdot v_1}_{\text{не лин. нез.}} + \underbrace{(-\lambda) \cdot v_2}_{\vec{0}} = \vec{0}$$

Не лин. нез. коллд.

(4) $V = F$, $S = \{e_1, \dots, e_n\}$, где

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

Это система линейно независимая.

\rightarrow Сокращенная процедура доказ.

Берем лемму,

Записываем их линейную комбинацию.

Приводим к 0.

Доказываем что все $\alpha_i = 0$.

Т.к. $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in F$ лекции, что:

$$\alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_n e_n = \vec{0} = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_2 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \alpha_1 = \alpha_2 = \dots = \alpha_n = 0. \quad \text{q.e.d}$$