

#### ЛЕКЦИЯ 4

**Лемма 1** (Основная лемма о линейной зависимости). Пусть  $\{v_1, \dots, v_n\}$  и  $\{w_1, \dots, w_m\}$  – две системы векторов из векторного пространства  $V$ . Допустим, что каждый вектор  $v_i$  линейно выражается через систему  $\{w_1, \dots, w_m\}$ . Если  $n > m$ , то система векторов  $\{v_1, \dots, v_n\}$  линейно зависима.

*Доказательство.* Так как векторы  $v_1, \dots, v_n$  выражаются через систему  $\{w_1, \dots, w_m\}$ , существуют коэффициенты  $\lambda_{ij}$  такие, что

$$v_i = \sum_{j=1}^m \lambda_{ij} w_j.$$

Составим линейную комбинацию

$$\begin{aligned} \mu_1 v_1 + \dots + \mu_n v_n &= \sum_{i=1}^n \mu_i v_i = \sum_{i=1}^n \left( \mu_i \sum_{j=1}^m \lambda_{ij} w_j \right) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m (\mu_i \lambda_{ij} w_j) = \\ &= \sum_{j=1}^m \sum_{i=1}^n (\mu_i \lambda_{ij} w_j) = \sum_{j=1}^m \left( \sum_{i=1}^n \mu_i \lambda_{ij} \right) w_j \end{aligned}$$

Равенство между 1 и 2 строками выполнено из-за того, что порядок суммирования по двум индексам можно менять. В самом деле: суммирование по  $i$  от 1 до  $n$ , а затем по  $j$  от 1 до  $m$  эквивалентно тому, что мы суммируем по всем парам  $(i, j)$  из некоторого прямоугольника  $m \times n$  сначала по строкам, а затем – по столбцам. Такой же результат получится, если суммировать сперва по столбцам, а затем по строкам, то есть сначала по  $j$  от 1 до  $m$  а затем по  $i$  от 1 до  $n$ .

В конце предыдущей формулы мы получили линейную комбинацию векторов  $w_j$ . Она уж точно будет равна нулю, если все еще коэффициенты равны нулю. Докажем, что мы можем подобрать такие не все нулевые  $\mu_1, \dots, \mu_n$ , чтобы все коэффициенты  $\sum_{i=1}^n \mu_i \lambda_{ij}$  были нулевыми. В самом деле это однородная система с коэффициентами  $\lambda_{ij}$  и переменными  $\mu_i$ . В этой системе  $n$  переменных и  $m < n$  уравнений. Значит, эта система имеет ненулевое решение  $(\mu_1, \dots, \mu_n)$ . Итак, для этого решения выполнено, что все коэффициенты  $\sum_{i=1}^n \mu_i \lambda_{ij}$  равны нулю, а значит,  $\mu_1 v_1 + \dots + \mu_n v_n = 0$ , то есть система  $\{v_1, \dots, v_n\}$  линейно зависима.  $\square$

**Определение 1.** Подмножество  $U$  в векторном пространстве  $V$  называется (векторным) *подпространством*, если  $U$  с теми же операциями является векторным пространством.

*Замечание 1.* Прежде, чем проверять то, что выполнены аксиомы, нужно убедиться, что операции на  $U$  определены корректно, то есть, что они не выводят за пределы этого подмножества.

Оказывается, что этого достаточно, чтобы подмножество было подпространством.

**Теорема 1.** Пусть  $U \subset V$  – подмножество в векторном пространстве  $V$ . Тогда  $U$  – подпространство в  $V$ , если и только если выполнены следующие условия

- 1) для любых  $u_1, u_2 \in U$  выполнено  $u_1 + u_2 \in U$ ;
- 2) для любых  $u \in U$  и  $\lambda \in \mathbb{R}$  выполнено  $\lambda u \in U$ .

*Доказательство.* Пусть  $U$  – подпространство в  $V$ . Тогда сумма двух его элементов лежит снова в  $U$  и умножение любого элемента на число лежит в  $U$ . (Просто потому, что операции определены на  $U$ .)

Наоборот, пусть выполнены условия 1) и 2). Они гарантируют, что на  $U$  корректно определены операция сложения и умножения на число.

Аксиомы 1, 4, 5, 6, 7 и 8 сразу следуют из того, что они выполнены на  $V$ .

Для выполнения аксиомы 2 нам нужно показать, что  $\bar{0}$  (который существует в  $V$ ) попадает в  $U$ . Возьмем  $u \in U$ . Тогда  $0 \cdot u = \bar{0} \in U$ .

Проверим выполнение аксиомы 3. Пусть  $u \in U$ . Тогда  $-u = (-1) \cdot u \in U$ .  $\square$

**Теорема 2.** Рассмотрим однородную СЛУ. Множество  $W$  ее решений является подпространством в  $\mathbb{R}^n$ .

*Доказательство.* Пусть  $A$  – матрица коэффициентов нашей СЛАУ. И пусть есть 2 решения  $(y_1, \dots, y_n)$  и  $(z_1, \dots, z_n)$  из  $W$ . Это значит, что для каждого  $j$  выполняется

$$a_{j1}y_1 + \dots + a_{jn}y_n = a_{j1}z_1 + \dots + a_{jn}z_n = 0.$$

Рассмотрим строку  $(t_1, \dots, t_n) = (y_1, \dots, y_n) + (z_1, \dots, z_n) = (y_1 + z_1, \dots, y_n + z_n)$ . Тогда

$$\begin{aligned} a_{j1}t_1 + \dots + a_{jn}t_n &= a_{j1}(y_1 + z_1) + \dots + a_{jn}(y_n + z_n) = \\ &= (a_{j1}y_1 + \dots + a_{jn}y_n) + (a_{j1}z_1 + \dots + a_{jn}z_n) = 0. \end{aligned}$$

То есть  $(t_1, \dots, t_n) \in W$ .

Аналогично. Если  $\lambda \in \mathbb{R}$ , то обозначим  $(s_1, \dots, s_n) = \lambda \cdot (y_1, \dots, y_n) = (\lambda y_1, \dots, \lambda y_n)$ . Имеем

$$a_{j1}s_1 + \dots + a_{jn}s_n = a_{j1}\lambda y_1 + \dots + a_{jn}\lambda y_n = \lambda(a_{j1}y_1 + \dots + a_{jn}y_n) = 0.$$

То есть  $(s_1, \dots, s_n) \in W$ . □

**Пример 1.** 1) В векторном пространстве векторов на плоскости (можно считать, что эти векторы все отложены от начала координат) подпространством является подмножество векторов, лежащих на прямой, проходящей через начало координат.

2) В векторном пространстве векторов на плоскости не является подпространством подмножество векторов, лежащих на прямой, не проходящей через начало координат.

3) В пространстве  $\mathbb{R}^3$  подпространством является множество  $U = \{(a, b, 0)\}$ . Можно убедиться в том, что  $U$  – подпространство непосредственно, а можно сказать, что оно задано однородной СЛУ, состоящей из одного уравнения  $\{x_3 = 0\}$ .

**Определение 2.** Линейная оболочка системы векторов  $S$  – это множество всевозможных линейных комбинаций векторов из  $S$ . Обозначается линейная оболочка  $S$  через  $\langle S \rangle$ .

$$\langle S \rangle = \left\{ \sum_{i=1}^r \lambda_i v_i \mid r \in \mathbb{N}, \lambda_i \in \mathbb{R}, v_i \in S \right\}.$$

**Теорема 3.** Пусть  $S$  – система векторов в векторном пространстве  $V$ . Тогда подмножество  $\langle S \rangle \subset V$  является подпространством.

*Доказательство.* Пусть  $w = \sum_{i=1}^r \lambda_i v_i \in \langle S \rangle$ , здесь  $v_i \in S$ . Тогда

$$\alpha \cdot w = \sum_{i=1}^r \alpha \lambda_i v_i \in \langle S \rangle$$

Теперь пусть у нас есть две линейные комбинации из  $\langle S \rangle$ . Без ограничения общности мы можем считать, что в них вошли одинаковые векторы  $v_i$  (если в одной из линейных комбинаций вектор не присутствовал, то добавим его туда с коэффициентом ноль.) Имеем  $w = \sum_{i=1}^r \lambda_i v_i, u = \sum_{i=1}^r \mu_i v_i \in \langle S \rangle$ .

Тогда

$$w + u = \sum_{i=1}^r \lambda_i v_i + \sum_{i=1}^r \mu_i v_i = \sum_{i=1}^r (\lambda_i + \mu_i) v_i \in \langle S \rangle.$$

□

**Пример 2.** Пусть  $S = \{(1, 0, 0), (0, 1, 0)\} \subset \mathbb{R}^3$ . Тогда

$$\langle S \rangle = \langle (1, 0, 0), (0, 1, 0) \rangle = \{\lambda_1(1, 0, 0) + \lambda_2(0, 1, 0)\} = \{(\lambda_1, \lambda_2, 0)\} = \{x_3 = 0\}.$$

**Определение 3.** Подсистема  $L \subseteq S$  называется *полной*, если любой вектор из  $S$  выражается как линейная комбинация векторов из  $L$ .

**Переформулировка.**  $L \subseteq S$  – полная подсистема тогда и только тогда, когда  $\langle L \rangle = \langle S \rangle$ . В самом деле, так как любой вектор  $s \in S$  является линейной комбинацией векторов из  $L$ , то линейная комбинация  $\sum \lambda_i s_i$  также является линейной комбинацией векторов из  $L$ . Надо подставить выражения  $s_i$  через элементы  $L$  в линейную комбинацию  $\sum \lambda_i s_i$  и привести подобные.

**Определение 4.** Базис системы векторов  $S$  – это максимальная по включению линейно независимая подсистема векторов.

**Переформулировка.** Базис системы векторов  $S$  – это подсистема  $B \subset S$  такая, что

- 1)  $B$  ЛНЗ.
- 2) Для каждого  $v \in S \setminus B$  выполнено  $B \cup \{v\}$  ЛЗ.

**Теорема 4.** Пусть  $B$  – подсистема векторов в системе  $S$ . Следующие условия эквивалентны:

- (1)  $B$  – базис  $S$ ;
- (2)  $B$  – ЛНЗ полная подсистема;
- (3)  $B$  – минимальная по включению полная подсистема; (То есть система  $B$  полная, но если из нее убрать хотя бы один вектор, она перестанет быть полной.)
- (4) каждый вектор из  $S$  выражается как линейная комбинация векторов из  $B$ , причем единственным образом.

*Доказательство.*  $1 \Rightarrow 2$ . Пусть  $B$  – базис. Тогда  $B$  ЛНЗ по определению. Нужно лишь доказать, что  $B$  – полная подсистема. Возьмем  $v \in S \setminus B$ . Тогда система  $B \cup \{v\}$  ЛЗ по определению базиса. По свойству 3 линейной зависимости вектор  $v$  является линейной комбинацией векторов из  $B$ .

$2 \Rightarrow 3$ . По условию система  $B$  полная. Допустим, что для некоторого  $w \in B$  система  $B \setminus \{w\}$  также является полной. Но тогда  $w$  линейно выражается через элементы  $B \setminus \{w\}$ . То есть найдутся  $e_1, \dots, e_k \in B$  и  $\lambda_1, \dots, \lambda_k \in \mathbb{R}$  такие, что  $w = \sum \lambda_i e_i$ . Но тогда  $B$  линейно зависима по свойству 2 линейной зависимости.

$3 \Rightarrow 4$ . Пусть  $B$  – минимальная по включению полная подсистема. Тогда по определению полной подсистемы каждый вектор из  $S$  линейно выражается через  $B$ . Допустим, что есть вектор  $v \in S$  такой, что он выражается двумя различными способами:

$$v = \sum_{i=1}^n \lambda_i e_i = \sum_{i=1}^n \mu_i e_i, \quad e_i \in B; \lambda_i, \mu_i \in \mathbb{R}.$$

Получаем  $0 = \sum_{i=1}^n (\lambda_i - \mu_i) e_i$  – нетривиальная линейная комбинация. По свойству 2 найдется  $e_j$ , который выражается через остальные. Тогда система  $B \setminus \{e_j\}$  полная. В самом деле, Если у нас есть элемент  $s \in S$ , то так как система  $B$  полная, его можно представить как линейную комбинацию векторов из  $B$ . Если в эту линейную комбинацию вошел вектор  $e_j$ , то подставим его выражение через остальные. Получим линейную комбинацию векторов из  $B \setminus \{e_j\}$ . Противоречие.

$4 \Rightarrow 1$ . Допустим, что  $B$  ЛЗ. Тогда по свойству 2 существует  $w \in B$ , такой, что

$$w = \sum_{i=1}^n \lambda_i e_i, \quad e_i \in B \setminus \{w\}, \lambda_i \in \mathbb{R}.$$

Получаем два линейных выражения  $w$  через  $B$ . Второе имеет вид  $w = 1w$ . Противоречие. Значит,  $B$  ЛНЗ.

Рассмотрим  $v \in S \setminus B$ . По условию вектор  $v$  линейно выражается через  $B$ . Тогда по свойству 2  $B \cup \{v\}$  ЛЗ.  $\square$

*Замечание 2.* Особенный интерес для нас представляет ситуация, когда  $S = V$ . Тогда  $B$  – базис векторного пространства  $V$ .

**Определение 5.** По пункту 4 из предыдущей теоремы, если фиксирован базис векторного, то любой вектор  $v$  однозначно представляется в виде линейной комбинации базисных векторов. Коэффициенты этого разложения будем называть *координатами* вектора  $v$  в базисе  $B$ . Если базис конечный и состоит из  $n$  векторов, то координаты образуют строку из  $\mathbb{R}^n$ .

**Пример 3.** • Любой ненулевой вектор  $e$  на прямой образует базис. Координата вектора  $v$  – это коэффициент пропорциональности  $v$  и  $e$ .

- Любые 2 неколлинеарных вектора на плоскости образуют базис.
- Любые 3 некопланарных вектора в пространстве образуют базис.
- Стандартный базис в  $\mathbb{R}^n$ :

$$e_1 = (1, 0, \dots, 0), e_2 = (0, 1, 0, \dots, 0), \dots, e_n = (0, \dots, 0, 1).$$

Координаты вектора  $(x_1, \dots, x_n)$  в этом базисе – это  $x_1, \dots, x_n$ .

Докажем, что стандартный базис в самом деле является базисом в  $\mathbb{R}^n$ . Действительно,

$$\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n = (\lambda_1, \dots, \lambda_n).$$

Если  $\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n = 0$ , то  $\lambda_1 = \dots = \lambda_n = 0$ . Это доказывает, что  $\{e_1, \dots, e_n\}$  – ЛНЗ система. Пусть теперь нам дан вектор  $v = (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$ . Тогда  $v = x_1 e_1 + \dots + x_n e_n$ . Это доказывает, что  $\{e_1, \dots, e_n\}$  – полная система. Итак,  $\{e_1, \dots, e_n\}$  – базис.