## Теорема Кронекера-Капелли

Рассмотрим произвольную систему уравнений:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases}$$

Обозначим через A её матрицу коэффициентов, а через  $\widetilde{A}$  её расширенную матрицу:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}, \widetilde{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} & b_m \end{pmatrix}$$

**Теорема 1.** (**Кронекера-Капелли**) СЛУ совместна  $\Leftrightarrow$  rk A = rk  $\widetilde{A}$ .

Rm: 1. По-другому теорема Кронекера-Капелли может быть названа критерием совместности.

**Теорема 2.** (критерий определенности) СЛУ определена  $\Leftrightarrow \operatorname{rk} A = \operatorname{rk} \widetilde{A} = n$ , где n - число неизвестных.

 $\square$  (**І-ый способ**) Приведем матрицу  $\widetilde{A}$  ЭП строк к ступенчатому виду  $\widetilde{A}^*$ . По методу Гаусса мы знаем, что система совместна  $\Leftrightarrow r_e(A^*) = r_e\left(\widetilde{A}^*\right)$  и там же, система определена  $\Leftrightarrow r_e(A^*) = r_e\left(\widetilde{A}^*\right) = n$ . По теореме о совпадении трёх видов рангов матрицы мы можем утверждать:

$$r_e(A^*) = \operatorname{rk} A \wedge r_e\left(\widetilde{A}^*\right) = \operatorname{rk} \widetilde{A}$$

(**ІІ-ый способ**) Набор чисел  $(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$  - решение СЛУ  $\Leftrightarrow \lambda_1 A^{(1)} + \dots + \lambda_n A^{(n)} = b$ , где b - столбец свободных членов.

### Критерий совместности:

 $(\Rightarrow)$  пусть у СЛУ существует решение  $\Leftrightarrow$  вектор-столбец b линейно выражается через  $\{A^{(1)},\dots,A^{(n)}\}\Leftrightarrow\{A^{(1)},\dots,A^{(n)}\}$  и  $\{A^{(1)},\dots,A^{(n)},b\}$  линейно эквивалентны  $\Rightarrow$  у линейно эквивалентных систем ранги совпадают:

$$\operatorname{rk}\left\{A^{(1)},\ldots,A^{(n)}\right\} = \operatorname{rk}\left\{A^{(1)},\ldots,A^{(n)},b\right\} \Leftrightarrow \operatorname{rk}A = \operatorname{rk}\widetilde{A}$$

 $(\Leftarrow)$  Пусть  $\mathrm{rk}\,A = \mathrm{rk}\,\widetilde{A}$ , тогда базис  $\left\{A^{(j_1)}, \ldots, A^{(j_r)}\right\}$  системы столбцов A является базисом и для  $\widetilde{A}$ , иначе ранг был бы больше  $\Rightarrow b$  линейно выражается через  $\left\{A^{(j_1)}, \ldots, A^{(j_r)}\right\} \Rightarrow$  тем более линейно выражается через все столбцы  $\left\{A^{(1)}, \ldots, A^{(n)}\right\} \Rightarrow$  есть решение.

**Критерий определенности**: Будем считать нашу СЛУ совместной. Тогда  $\operatorname{rk} A = \operatorname{rk} \widetilde{A}$  и существует линейное выражение столбца  $b = \lambda_1 A^{(1)} + \ldots + \lambda_n A^{(n)}$ . Следовательно,  $\operatorname{rk} A = \operatorname{rk} \widetilde{A} = n \Leftrightarrow$  все столбцы матрицы коэффициентов  $\{A^{(1)}, \ldots, A^{(n)}\}$  линейно независимы  $\Rightarrow b$  выражается через  $\{A^{(1)}, \ldots, A^{(n)}\}$  единственным способом  $\Rightarrow$  существует единственное решение СЛУ  $\Rightarrow$  она определена.

Пусть  $\operatorname{rk} A = \operatorname{rk} \widetilde{A} < n \Leftrightarrow \exists \mu_i \neq 0 \colon \mu_1 A^{(1)} + \ldots + \mu_n A^{(n)} = 0 \Rightarrow b = (\mu_1 + \lambda_1) A^{(1)} + \ldots + (\mu_n + \lambda_n) A^{(n)}$  - другое линейное выражение  $b \Rightarrow$  есть больше одного решения СЛУ  $\Rightarrow$  система неопределена.

# Подпространства векторных пространств

Пусть V - векторное пространство.

**Опр:** 1. <u>Подпространством</u> пространства V называется непустое подмножество:  $U\subseteq V,U\neq\varnothing$  для которого выполнены два свойства:

- 1)  $\forall x, y \in U, x + y \in U$ ;
- 2)  $\forall x \in U, \forall \lambda \in \mathbb{R}, \lambda \cdot x \in U;$

То есть подпространство это непустое подмножество, замкнутое относительно операций, которые мы умеем производить над векторами.

**Опр: 2.** Подпространства  $U = \{0\}, U = V$  называются несобственными. Все остальные подпространства - собственные.

### Свойства подпространств

Утв. 1.  $\overrightarrow{0} \in U$ .

 $\square$  В самом деле,  $U \neq \varnothing \Rightarrow \exists x \in U \Rightarrow 0 \cdot x = \overrightarrow{0} \in U$ .

**Утв.** 2. U само является векторным пространством и операции на множестве U получаются ограничением операций на V.

 $\square$  Операции не выходят за множество U по определению, аксиомы выполняются также автоматически, поскольку они выполняются на большем множестве V.

## Примеры: геометрическое пространство

 $V = \{\text{геом. векторы в пространстве}\}, U = \{\text{геом. векторы на заданной плоскости в пространстве}\}.$ 

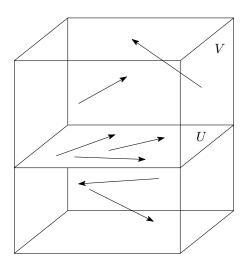


Рис. 1: Геометрические векторы в плоскости U пространства V.

□ Сумма двух векторов в плоскости снова будет лежать в плоскости, при умножении вектора на число мы не выходим за пределы этой плоскости, поэтому это будет подпространством. ■

### Примеры: линейные оболочки

Пусть  $S \subseteq V$  - система векторов.

**Опр: 3.** Линейной оболочкой S назовём множество всех линейных комбинаций векторов из S:

$$U = \langle S \rangle = \{ v = \lambda_1 v_1 + \ldots + \lambda_m v_m \mid v_i \in S, \, \lambda_i \in \mathbb{R} \}$$

Если  $S = \varnothing \Rightarrow \langle S \rangle = \{\overrightarrow{0}\} \neq \varnothing$ . Сумма в которой нет слагаемых по определению равна 0.

Если  $S \neq \emptyset \Rightarrow \forall v_1, \dots, v_m \in S, \ 0 \cdot v_1 + \dots + 0 \cdot v_m = \overrightarrow{0} \in \langle S \rangle \Rightarrow \langle S \rangle \neq \emptyset.$ 

- 1)  $\forall x, y \in \langle S \rangle$ ,  $x + y = \lambda_1 v_1 + \ldots + \lambda_m v_m + \mu_1 v_1 + \ldots + \mu_m v_m = (\lambda_1 + \mu_1) v_1 + \ldots + (\lambda_m + \mu_m) v_m \in \langle S \rangle$ ;
- 2)  $\forall x \in \langle S \rangle$ ,  $\forall \lambda \in \mathbb{R}$ ,  $\lambda \cdot x = \lambda \cdot \mu_1 v_1 + \ldots + \lambda \cdot \mu_m v_m = (\lambda \cdot \mu_1) v_1 + \ldots + (\lambda \cdot \mu_m) v_m \in \langle S \rangle$ ;

**Опр:** 4. Если  $U = \langle S \rangle$ , то говорят, что подмножество S порождает подпространство U.

 $\mathbf{Rm}$ : 2. Заметим, что это наименьшее подпространство, содержащее S, поскольку если множество S лежит в каком-то подпространстве, то там же лежат и все линейные комбинации векторов из S.

**Rm: 3.** Также заметим, что линейная оболочка вссегда бесконечна, кроме того случая, когда является линейной оболочкой 0. В остальных случаях вместе с любым вектором она содержит и всю прямую.

**Утв. 3.** Если B - это базис в S, то B и базис в  $\langle S \rangle$ .

 $\square$  Пусть  $B = \{e_1, \dots, e_n\}$ , тогда  $\forall v \in S, v = \lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n, \lambda_i \in \mathbb{R}, i = \overline{1, n}$ . Тогда:

$$\forall w \in \langle S \rangle, \ w = \mu_1 v_1 + \ldots + \mu_m v_m, \ v_i = \sum_{j=1}^n \alpha_{ij} e_j \in S, \ i = \overline{1, m}, \ \alpha_{ij} \in \mathbb{R}, \ \forall i, j \Rightarrow$$

$$\Rightarrow w = \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} \mu_i \alpha_{ij} e_j = \sum_{j=1}^{n} \sum_{i=1}^{m} \mu_i \alpha_{ij} e_j = w_1 e_1 + \ldots + w_n e_n, \ w_j \in \mathbb{R}, \ \forall j = \overline{1, n}$$

Следствие 1. dim  $\langle S \rangle$  = rk S.

 $\square$  Поскольку базисы у S и  $\langle S \rangle$  одинаковые, то число векторов в них также одинаково.

**Утв.** 4. Любое подпространство U является линейной оболочкой своего базиса  $B = \{e_1, \dots, e_m\}$ .

 $\square$  Базис по определению обладает тем свойством, что любой вектор из подпространства является линейной комбинацией векторов из базиса:

$$\forall u \in U, u = \mu_1 e_1 + \ldots + \lambda_m e_m, \mu_i \in \mathbb{R}, i = \overline{1, m}$$

Взяв все линейные комбинации базисных векторов мы получим все векторы из этого подпространства:

$$U = \{ u = \lambda_1 e_1 + \ldots + \lambda_m e_m \mid e_i \in B, \ \lambda_i \in \mathbb{R} \} = \langle \{ e_1, \ldots, e_m \} \rangle = \langle B \rangle$$

## Фундаментальная система решений

Подпространства в арифметическом пространстве (а значит и в любом конечномерном пространстве) также можно задавать с помощью ОСЛУ.

**Теорема 3.** Рассмотрим произвольную ОСЛУ с матрицей коэффициентов A:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = 0 \end{cases}$$

Тогда множество её решений:  $U \subseteq \mathbb{R}^n$  будет подпространством и  $\dim U = n - \operatorname{rk} A$ .

 $\square$  Докажем, что U - подпространство.

Множество решений всегда содержит нулевой вектор:  $(0, ..., 0) \in U \Rightarrow U \neq \emptyset$ .

1) Пусть  $y = (y_1, \dots, y_n), z = (z_1, \dots, z_n) \in U$ , тогда будет верно:

$$\forall i = \overline{1, m}, \ a_{i1}y_1 + \ldots + a_{in}y_n = 0, \ a_{i1}z_1 + \ldots + a_{in}z_n = 0 \Rightarrow$$
$$\Rightarrow a_{i1}(y_1 + z_1) + \ldots + a_{in}(y_n + z_n) = 0 \Rightarrow y + z = (y_1 + z_1, \ldots, y_n + z_n) \in U$$

2) Пусть  $y=(y_1,\ldots,y_n)\in U,\,\lambda\in\mathbb{R},$  тогда будет верно:

$$\forall i = \overline{1, m}, \ a_{i1}y_1 + \ldots + a_{in}y_n = 0 \Rightarrow \lambda \cdot (a_{i1}y_1 + \ldots + a_{in}y_n) = a_{i1} \cdot \lambda y_1 + \ldots + a_{in} \cdot \lambda y_n = 0 \Rightarrow a_{i1}(\lambda y_1) + \ldots + a_{in}(\lambda y_n) = 0 \Rightarrow \lambda \cdot y = (\lambda y_1, \ldots, \lambda y_n) \in U$$

Найдем базис подпространства  $U \Rightarrow$  построим его (поскольку во всех базисах одинаковое число векторов, то нам не важно какой это будет базис). Воспользуемся методом Гаусса и приведем ОСЛУ к ступенчатому виду  $\Rightarrow$  возникают главные неизвестные:  $x_{j_1}, \ldots, x_{j_r}$  и свободные неизвестные:  $x_j, j \neq j_1, \ldots, j_r$ . Следовательно, мы получаем общее решение - выражение главных неизвестных через свободные:

$$\forall k = \overline{1, r}, \ x_{j_k} = \sum_{j \neq j_1, \dots, j_r} c_{kj} x_j$$

Поскольку наша система однородна, то в выражении выше не будет свободного члена. Подставляя вместо свободных неизвестных конкретные числовые значения, мы будем получать частные решения. Построим частное решение  $v_j, \forall j \neq j_1, \ldots, j_r$  следующим образом:

$$x_{j} = 1, x_{i} = 0, \forall i \neq j_{1}, \dots, j_{r}, j \Rightarrow x_{j_{k}} = c_{kj}$$

Запишем это в векторной форме:

$$v_j = (0, \dots, c_{1j}, \dots, 0, \underset{j_1}{1}, 0, \dots, c_{rj}, \dots, 0)$$

Таких векторов у нас будет столько же, сколько и номеров свободных неизвестных, то есть n-r. Докажем, что их множество  $\{v_j \mid j \neq j_1, \ldots, j_r\}$  и будет искомым базисом U.

**Линейная независимость**: Пусть произвольная линейная комбинация равна нулю:

$$\sum_{j \neq j_1, \dots, j_r} \lambda_j v_j = 0 \Rightarrow \forall j \neq j_1, \dots, j_r, \sum_{j \neq j_1, \dots, j_r} \lambda_j v_j = \lambda_j \cdot 1 + \sum_{i \neq j, j_1, \dots, j_r} \lambda_i \cdot 0 = \lambda_j = 0$$

<u>Порождает</u> U: Для любого решения  $z=(z_1,\ldots,z_n)\in U$  рассмотрим новый вектор z', который является линейной комбинацией векторов  $v_j$  с коэффициентами, которые равны соответствующим координатам вектора z:

$$z' = \sum_{j \neq j_1, \dots, j_r} z_j v_j$$

По доказанному ранее,  $z_j' = z_j, \forall j \neq j_1, \ldots, j_r \Rightarrow$  координаты свободных неизвестных совпадают  $\Rightarrow$  координаты главных неизвестных также будут совпадать, поскольку они однозначно выражаются через свободные из общего решения  $\Rightarrow z_{j_k}' = z_{j_k}, \forall k = 1, \ldots, r \Rightarrow z = z'$ . Следовательно, любое решение выражается в виде комбинации  $v_j$ .

Таким образом, мы доказали, что  $\{v_j \mid j \neq j_1, \dots, j_r\}$  - базис  $\Rightarrow \dim U = n - r = n - r_e(A^*)$ , поскольку число главных неизвестных равно числу ненулевых строк в ступенчатой матрице. Следовательно:

$$\dim U = n - r_e(A^*) = n - \operatorname{rk} A$$

**Опр: 5.** Базис пространства U решений ОСЛУ называется фундаментальной системой решений (ФСР).

# Неоднородная система линейных уравнений

Рассмотрим произвольную СЛУ:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases}$$

И свяжем с этой системой ОСЛУ, заменив свободные члены на нули:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = 0 \end{cases}$$

Опр: 6. Связанная с произвольной СЛУ однородная СЛУ называется ассоциированной.

**Опр: 7.** Динейным многообразием в пространстве  $\mathbb{R}^n$  называется подмножество  $L \subseteq \mathbb{R}^n$  для которого  $\exists v \in \mathbb{R}^n$  и  $\exists U \subseteq \mathbb{R}^n$  такие, что:

$$L=v+U=\{y\in\mathbb{R}^n\mid y=v+z,\,z\in U\}$$

**Rm: 4.** То есть, линейное многообразие это по сути сдвиг подпространства на какой-то вектор, вообще говоря в этом подпространстве не лежащий.

**Утв. 5.** Пусть СЛУ совместна,  $U \subseteq \mathbb{R}^n$  - пространство решений ассоциированной однородной СЛУ и  $x^\circ = (x_1^\circ, \dots, x_n^\circ) \in \mathbb{R}^n$  - её частное решение. Тогда множество всех решений СЛУ имеет вид:

$$x^{\circ} + U = \{ y \in \mathbb{R}^n \mid y = x^{\circ} + z, z \in U \}$$

То есть множество решений неоднородной СЛУ является линейным многообразием.

 $\square$  Надо показать, что два множества совпадают  $\Rightarrow$  покажем, что каждое решение СЛУ имеет вид  $x^{\circ} + z, z \in U$  и наобоорт, что каждый вектор такого вида является решением.

 $(\Rightarrow)$  Пусть  $\underline{y}$  - решение СЛУ  $\Rightarrow \forall i = \overline{1,m}, \ a_{i1}y_1 + \ldots + a_{in}y_n = b_i,$  вместе с этим  $x^{\circ}$  - тоже решение СЛУ, тогда:  $\forall i = \overline{1,m}, \ a_{i1}x_1^{\circ} + \ldots + a_{in}x_n^{\circ} = b_i \Rightarrow$  вычтем одно решение из другого:

$$a_{i1}(y_1 - x_1^{\circ}) + a_{i2}(y_2 - x_2^{\circ}) + \ldots + a_{in}(y_n - x_n^{\circ}) = 0$$

Следовательно, вектор  $z = y - x^{\circ} \in U \Rightarrow y = x^{\circ} + z$ .

 $(\Leftarrow)$  Если  $z \in U \Rightarrow \forall i = \overline{1, m}, a_{i1}z_1 + \ldots + a_{in}z_n = 0$ . Сложим это равенство с равенствами при частном решении на  $x^{\circ}$ :

$$\forall i = \overline{1, m}, \ a_{i1}(x_1^{\circ} + z_1) + \ldots + a_{in}(x_n^{\circ} + z_n) = b_i$$

Таким образом,  $y = x^{\circ} + z$ , где  $z \in U$  - произвольное, тоже будет решением исходной СЛУ.

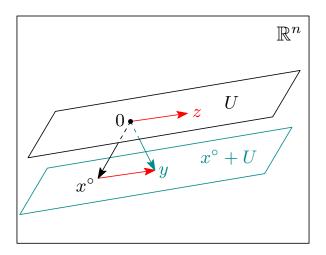


Рис. 2: Геометрическое устройство множества решений произвольной неоднородной СЛУ.

### Пример

Пусть n = 3, рассмотрим следующую СЛУ:

$$\{x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 8$$

Её ассоциированная ОСЛУ будет иметь вид:

$$\{x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 0$$

Система уже приведена к ступенчатому виду, тогда:

- 1) главные неизвестные:  $x_1$ ;
- (2) свободные неизвестные:  $(x_2, x_3)$ ;
- 3) общее решение ОСЛУ:  $x_1 = -2x_2 4x_3$ ;
- 4) общее решение СЛУ:  $x_1 = 8 2x_2 4x_3$ ;

Обозначим  $U \subseteq \mathbb{R}^3$  - пространство решений ОСЛУ,  $\dim U = 3 - 1 = 2$ . Получим ФСР, подставляя вместо какой-то свободной неизвестной 1, а остальным придаем значения 0 и находим значения главных неизвестных, тогда:

$$v_2 = (-2, 1, 0), v_3 = (-4, 0, 1)$$

**Rm: 5.** Фундаментальне решения нумеруются номерами тех свободных неизвестных, которым мы придаем значения 1.

Для описания линейного многообразия нам необходимо найти ещё какое-нибудь частное решение. Пусть все свободные неизвестные равны 0, тогда частное решение СЛУ будет иметь вид:

$$x^{\circ} = (8, 0, 0)$$

Изобразим графически множество решений. Выберем в пространстве координатные оси и будем по ним откладывать координаты:  $(x_1, x_2, x_3)$ . Тогда каждый вектор в этом геометрическом пространстве имеет три координаты и его можно отождествить с арифметическим вектором (с тройкой из этих координат). Пространство решений ОСЛУ будет двумерным  $\Rightarrow$  плоскостью.

Пересечение полученного множества с координатными осями будет в точках: (8,0,0), (0,4,0), (0,0,2). То есть множество решений нашей СЛУ из одного линейного уравнения это плоскость, содержащая треугольник построенный пунктирными линиями на графике.

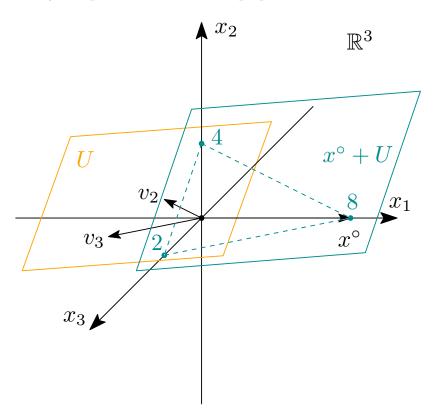


Рис. 3: Построение множества решений СЛУ.

Отметим, что можно двигаться и в обратную сторону и по подпространству построить СЛУ, множеством решения которой будет является это подпространство.

#### Теорема 4.

- 1) Пусть  $U \subset \mathbb{R}^n$  некоторое подпространство. Тогда существует ОСЛУ от переменных  $x_1, \dots, x_n,$  множество решений которой равно U;
- 2) Пусть  $L \subset \mathbb{R}^n$  линейное многообразие. Тогда существует СЛУ от n неизвестных, множество решений которой равно L;

1) Пусть  $\{v_1, \dots, v_k\}$  - базис U, где:  $v_i = (a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in}), \forall i = \overline{1, k}$ . Запишем СЛУ с матрицей коэффициентов A:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = 0 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{k1}x_1 + a_{k2}x_2 + \dots + a_{kn}x_n = 0 \end{cases}$$

Рассмотрим ФСР для этой системы:  $\{w_1, \ldots, w_m\}$ , где  $w_i = (c_{i1}, c_{i2}, \ldots, c_{in})$ ,  $\forall i = \overline{1, m}$ . Тогда по теореме 3 будет верно:  $m = n - \operatorname{rk} A$ , если  $\operatorname{rk} A = k$ , то m = n - k. Рассмотрим систему с матрицей коэффициентов C:

$$\begin{cases} c_{11}x_1 + c_{12}x_2 + \dots + c_{1n}x_n = 0 \\ c_{21}x_1 + c_{22}x_2 + \dots + c_{2n}x_n = 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ c_{m1}x_1 + c_{m2}x_2 + \dots + c_{mn}x_n = 0 \end{cases}$$

Обозначим через V подпространство решений этой системы в  $\mathbb{R}^n$ . По построению  $v_1, \ldots, v_k$  - это решение этой системы. Следовательно,  $U \subseteq V$ . С другой стороны:

$$\dim V = n - \operatorname{rk} C = n - m$$

Таким образом, мы получаем:  $n-m=n-(n-k)=k=\dim U=\dim V.$  А поскольку  $U\subseteq V$  и  $\dim U=\dim V,$  тогда U=V;

2) Если  $L = \emptyset$ , то система может быть экзотической:

$$0 \cdot x_1 + 0 \cdot x_2 + \ldots + 0 \cdot x_n = 1$$

Пусть  $L \neq \emptyset$ , тогда по определению линейного многообразия L = v + U, где  $U \subseteq \mathbb{R}^n$  - подпространство. Пусть:

$$\begin{cases}
c_{11}x_1 + c_{12}x_2 + \dots + c_{1n}x_n = 0 \\
c_{21}x_1 + c_{22}x_2 + \dots + c_{2n}x_n = 0 \\
\vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\
c_{m1}x_1 + c_{m2}x_2 + \dots + c_{mn}x_n = 0
\end{cases}$$

это однородная система с множеством решений U (существует по первому пункту). Пусть верно:

$$v = (\alpha_1, \dots, \alpha_n), b_i = c_{i1}\alpha_1 + c_{i2}\alpha_2 + \dots + c_{in}\alpha_n, \forall i = \overline{1, m}$$

Тогда система:

$$\begin{cases} c_{11}x_1 + c_{12}x_2 + \dots + c_{1n}x_n = b_1 \\ c_{21}x_1 + c_{22}x_2 + \dots + c_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ c_{m1}x_1 + c_{m2}x_2 + \dots + c_{mn}x_n = b_m \end{cases}$$

будет СЛУ, множество решений которой равно L, то есть мы получили искомую СЛУ.