

Info

Набор чисел $\langle x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^* \rangle$ называется **решением** СЛАУ, если при подстановке их в систему каждое из уравнений обращается в тождество.

Решить систему — значит найти все возможные её решения, или доказать, что их не существует.

Классификация СЛАУ

Совместные

Если СЛАУ имеет хотя бы одно решение, она называется *совместной*. В противном случае такая система называется *несовместной*.

Определенные

Если СЛАУ имеет ровно одно решение, она называется *определенной*. В случае, если она имеет более одного решения, она называется *неопределенной*.

Однородные

Если все свободные члены в СЛАУ равны 0, она называется *однородной*. В противном случае она называется *неоднородной*.

Равносильные

Если множества решений двух СЛАУ совпадают, то эти системы называются *равносильными*.

Матричное представление СЛАУ

Info

СЛАУ из m уравнений с n неизвестными представима в виде матрицы $A_{m \times n}$ следующего вида:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

Такая матрица называется **матрицей системы** или **матрицей коэффициентов**.

Info

Если к матрице коэффициентов дописать столбец свободных членов, получится матрица $A|B$ следующего вида:

$$A|B = \left(\begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} & b_m \end{array} \right)$$

Такая матрица называется **расширенной матрицей** системы.

Теорема 1

СЛАУ, получающиеся друг из друга элементарными преобразованиями соответствующих расширенных матриц, равносильны.

Доказательство

Нетрудно заметить, что если набор $\langle x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^* \rangle$ был решением системы, то после любого из элементарных преобразований он также будет им являться. Проверить этот факт особенно любопытным читателям предлагается самостоятельно.

Метод Гаусса

Метод Гаусса — один из наиболее простых и широко распространенных способов решения СЛАУ, непосредственно опирающийся на только что приведённую теорему (1). Рассмотрим принцип его работы на примере произвольной системы из 3 уравнений с 4 неизвестными:

$$\begin{cases} 4x_1 + 8x_2 + 6x_3 + 4x_4 = 28 \\ -8x_1 - 11x_2 - 2x_3 + 2x_4 = -26 \\ 8x_1 + 26x_2 + 32x_3 + 52x_4 = 188 \end{cases}$$

Так, метод Гаусса предлагает следующий алгоритм:

Шаг 1 (Прямой ход)

Приведём расширенную матрицу системы к улучшенному ступенчатому виду:

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 4 & 8 & 6 & 4 & 28 \\ -8 & -11 & -2 & 2 & -26 \\ 8 & 26 & 32 & 52 & 188 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 4 & 8 & 6 & 4 & 28 \\ 0 & 5 & 10 & 10 & 30 \\ 0 & 0 & 0 & 24 & 71 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & 2.5 & 0 & 4 \\ 0 & 1 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 3 \end{array} \right)$$

Легко заметить, что если в результате один из лидеров попал в столбец свободных членов, то система *несовместна*, поскольку одно из её уравнений будет иметь вид

$$0x_1 + 0x_2 + \dots + 0x_n = c \neq 0$$

и, очевидно, не будет иметь решений. Такое уравнение также иногда называется *экзотическим*.

Шаг 2 (обратный ход)

Назовём все переменные, входящие в базисный минор (иными словами, соответствующие лидерам строк), *главными*, а все остальные — *свободными*.

Обратный ход метода Гаусса заключается в последовательном выражении главных переменных переменных через свободные, начиная с последних:

$$\begin{cases} x_4 = 3 \\ x_2 = -x_3 \\ x_1 = -2.5x_3 + 4 \end{cases}$$

Следствия из метода Гаусса

Из метода Гаусса можно вывести несколько важных общих свойств СЛАУ:

Следствие 1

СЛАУ совместна тогда и только тогда, когда после приведения её расширенной матрицы к ступенчатому виду в столбце свободных членов нет лидеров строк.

Следствие 2

СЛАУ определена тогда и только тогда, когда после приведения к ступенчатому виду её матрица коэффициентов строго ступенчатая.

Следствие 3

Любая СЛАУ либо несовместна, либо определена, либо не определена.

Следствие 4

Если число уравнений в СЛАУ меньше числа неизвестных, то она либо несовместна, либо не определена.

В частности, если число уравнений в однородной СЛАУ меньше числа неизвестных, то она имеет бесконечно много ненулевых решений.

Вид множества решений СЛАУ

Фундаментальная система решений

Теорема 2

Множество решений СЛАУ с n неизвестными есть подпространство \mathbb{R}^n тогда и только тогда, когда она однородна.

Доказательство

Необходимость. Если множество U решений СЛАУ является подпространством в \mathbb{R}^n , то, по определению, нулевой вектор должен являться решением системы, что возможно лишь в ситуации, когда система однородна, что и требовалось доказать.

Достаточность. Пусть система однородна. Если она имеет единственное — нулевое — решение, множество U всех её решений будет удовлетворять определению подпространства.

Иначе рассмотрим два набора (x_1, x_2, \dots, x_n) и (y_1, y_2, \dots, y_n) , являющихся решениями системы. Для любых $\lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R}$ имеем:

$$\lambda_1(x_1, x_2, \dots, x_n) + \lambda_2(y_1, y_2, \dots, y_n) = (\lambda_1 x_1 + \lambda_2 y_1, \dots, \lambda_1 x_n + \lambda_2 y_n)$$

Подставив получившиеся значения в произвольное уравнение исходной системы, получим:

$$a_{i1}(\lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2) + \dots + a_{in}(\lambda_1 x_n + \lambda_2 y_n) = \lambda_1(a_{i1}x_1 + \dots + a_{in}x_n) + \lambda_2(a_{i1}y_1 + \dots + a_{in}y_n)$$

Поскольку исходные наборы являлись решениями системы, значение этого выражения будет равно 0. Иными словами, линейная комбинация двух решений также является решением, а значит, что множество решений однородной СЛАУ является подпространством в \mathbb{R}^n , что и требовалось доказать.

Замечание. Очевидно, что решения СЛАУ всегда принадлежат \mathbb{R}^n , поскольку являются собой не что иное, как n -ки вещественных чисел.

Теорема, обратная к теореме 2

Любое подпространство в \mathbb{R}^n является решением однородной системы уравнений.

Доказательство

Рассмотрим произвольное подпространство $U \subseteq V$. Обозначим $\dim V = n, \dim U = k$.

Рассмотрим произвольный базис S подпространства U :

$$S = \{u_1, \dots, u_k\}$$

Дополним его до базиса B пространства V :

$$B = \{u_1, \dots, u_k, v_{k+1}, \dots, v_n\}$$

Рассмотрим произвольный вектор $v \in V$. Обозначим $x = [v]_E, y = [v]_B$. Заметим, что B — матрица перехода из стандартного базиса E к базису V ; тогда

$$x = By \quad y = B^{-1}x \quad (1)$$

Разложение v по базису B имеет вид:

$$y = \sum_{i=1}^k \alpha_i u_i + \sum_{i=k+1}^n \beta_i v_i$$

Ключевое замечание заключается в том, что

$$v \in U \iff \forall k+1 \leq i \leq n : \beta_i = 0 \quad (2)$$

Рассмотрим матрицу $P = \{O \mid I\}$, где O — нулевая матрица размером $n - k \times k$, I — единичная матрица размерностью $n - k$:

$$P = \left(\begin{array}{ccc|ccc} 0 & \dots & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 1 \end{array} \right)$$

Заметим, что условие (2) эквивалентно $Py = 0$. Подставив (1), имеем

$$v \in U \iff PB^{-1}x = 0$$

Обозначив $A = PB^{-1}$, получим систему из $n - k$ уравнений с n неизвестными, множество решений которой задаёт подпространство U , что и требовалось доказать.

Info

Произвольный базис в пространстве решений однородной СЛАУ называется её **фундаментальной системой решений (ФСР)**.

Лемма 1

Размерность пространства решений однородной СЛАУ равна числу свободных неизвестных.

Доказательство

Пусть $x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_k}, 1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n$ — свободные переменные.

Подставим вместо них координаты стандартного базиса в \mathbb{R}^k и получим k решений:

$$(x_1^1, x_2^1, \dots, x_n^1)$$

$$(x_1^2, x_2^2, \dots, x_n^2)$$

...

$$(x_1^k, x_2^k, \dots, x_n^k)$$

Покажем, что они образуют ФСР.

Рассмотрим произвольную нулевую линейную комбинацию этих векторов:

$$\lambda_1(x_1^1, x_2^1, \dots, x_n^1) + \dots + \lambda_k(x_1^k, x_2^k, \dots, x_n^k) = 0$$

В результирующем векторе i_k -я координата будет равна λ_k , поскольку во всех слагаемых, кроме i_k -го, соответствующая координата равна 0, в то время как в самом i_k -м она равна 1 — это немедленно следует из построения векторов. Отсюда сразу же видно, что результирующий вектор может быть нулевым тогда и только тогда, когда все λ_k равны 0. Иными словами, получившаяся система решений линейно независима.

Теперь рассмотрим произвольное решение исходной СЛАУ $(x_1^0, x_2^0, \dots, x_n^0)$. Покажем, что

$$(x_1^0, x_2^0, \dots, x_n^0) = x_{i_1}^0(x_1^1, x_2^1, \dots, x_n^1) + \dots + x_{i_k}^0(x_1^k, x_2^k, \dots, x_n^k)$$

В левой и правой части значения координат i_1, i_2, \dots, i_k совпадают, при этом все остальные однозначно выражаются через них и, соответственно, также совпадают. Мы

показали, что любое решение выражается как линейная комбинация рассмотренной системы, а значит, что она полна и, будучи также линейно независимой, является базисом, что и требовалось доказать.

Следствие. Количество свободных переменных не зависит от их выбора.

Общий вид множества решений СЛАУ

Теорема 2

Множество решений совместной СЛАУ является линейным подмногообразием \mathbb{R}^n .

Доказательство

Рассмотрим произвольную СЛАУ:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases} \quad (1)$$

Построим ассоциированную однородную систему, т.е. положим все b_i равными 0:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = 0 \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = 0 \end{cases} \quad (2)$$

Зафиксируем произвольное решение v системы (1).

Мы хотим показать, что если w и u — произвольные решения (1) и (2) соответственно, то:

1. $v + u$ — решение (1).

Пусть $v = (x_1, x_2, \dots, x_n)$, $u = (y_1, y_2, \dots, y_n)$. Имеем:

$$v + u = (x_1 + y_1, x_2 + y_2, \dots, x_n + y_n)$$

Подставив получившиеся значения в произвольное уравнение исходной системы, получим

$$\begin{aligned} & a_{i1}(x_1 + y_1) + a_{i2}(x_2 + y_2) + \dots + a_{in}(x_n + y_n) = \\ & = (a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n) + (a_{i1}y_1 + a_{i2}y_2 + \dots + a_{in}y_n) \end{aligned}$$

Поскольку набор u являлся решением ассоциированной однородной системы, второе слагаемое будет равно 0, и сумма наборов будет равна просто набору v , который по условию являлся решением исходной системы.

2. $w - v$ — решение (2)

Пусть $w = (x_1, x_2, \dots, x_n)$, $v = (y_1, y_2, \dots, y_n)$. Имеем:

$$w - v = (x_1 - y_1, x_2 - y_2, \dots, x_n - y_n)$$

Подставив получившиеся значения в произвольное уравнение исходной системы, получим

$$\begin{aligned} & a_{i1}(x_1 - y_1) + a_{i2}(x_2 - y_2) + \dots + a_{in}(x_n - y_n) = \\ & = (a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n) - (a_{i1}y_1 + a_{i2}y_2 + \dots + a_{in}y_n) \end{aligned}$$

Поскольку оба набора являлись решениями исходного уравнения, значения обеих сумм совпадают, а значит, что разность наборов равняется 0, т.е. является решением ассоциированной системы.

Таким образом, любое решение w всегда имеет вид $v + u$, где v — любое другое решение, а u принадлежит подпространству U решений ассоциированной однородной системы. Иными словами, множество решений совместной СЛАУ представляет собой линейное многообразие по подпространству U и вектору v , что и требовалось доказать.

Критерии совместности и определённости СЛАУ

Теорема Кронекера-Капелли

СЛАУ совместна тогда и только тогда, когда ранги матрицы коэффициентов и расширенной матрицы совпадают.

Доказательство

Пусть A — матрица коэффициентов СЛАУ, \tilde{A} — её расширенная матрица. Рассмотрим следующую цепочку эквивалентностей:

$$\begin{aligned}
 \operatorname{rk} A = \operatorname{rk} \tilde{A} &\iff \dim \left\langle \begin{pmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \dots \\ a_{m1} \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} a_{1n} \\ a_{2n} \\ \dots \\ a_{mn} \end{pmatrix} \right\rangle = \dim \left\langle \begin{pmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \dots \\ a_{m1} \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} a_{1n} \\ a_{2n} \\ \dots \\ a_{mn} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{pmatrix} \right\rangle \iff \\
 &\stackrel{\text{т. о размерности подпространства}}{\iff} \left\langle \begin{pmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \dots \\ a_{m1} \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} a_{1n} \\ a_{2n} \\ \dots \\ a_{mn} \end{pmatrix} \right\rangle = \left\langle \begin{pmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \dots \\ a_{m1} \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} a_{1n} \\ a_{2n} \\ \dots \\ a_{mn} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{pmatrix} \right\rangle \iff \\
 &\stackrel{\text{лемма (5) о полных системах}}{\iff} \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{pmatrix} = \lambda_1 \begin{pmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \dots \\ a_{m1} \end{pmatrix} + \dots + \lambda_n \begin{pmatrix} a_{1n} \\ a_{2n} \\ \dots \\ a_{mn} \end{pmatrix}
 \end{aligned}$$

Последнее тождество равносильно тому, что набор $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ является решением исходной системы. Поскольку все преобразования эквивалентны, доказана как достаточность, так и необходимость.

Критерий определённости СЛАУ

СЛАУ с n неизвестными определена тогда и только тогда, когда ранги матрицы коэффициентов и расширенной матрицы совпадают и равны n .

Доказательство

Пусть A — матрица коэффициентов СЛАУ, \tilde{A} — её расширенная матрица. Если СЛАУ определена, то она совместна и не имеет свободных неизвестных, т.е. число строк в её ступенчатом виде совпадает с исходным. Иными словами,

$$\operatorname{rk} A = \operatorname{rk} \tilde{A} = n,$$

что и требовалось доказать.

Метод Крамера

Теорема Крамера

Определитель матрицы коэффициентов системы с одинаковым числом уравнений и неизвестных отличен от нуля тогда и только тогда, когда она определена. При этом также верно, что

$$x_i = \frac{\det A(i)}{\det A},$$

где матрица $A(i)$ получена из исходной путём замены i -го столбца на столбец свободных коэффициентов.

Доказательство

Мы знаем, что $\det A \neq 0 \iff \operatorname{rk} A = n$. Ясно, что ранг расширенной матрицы не может превосходить ранг матрицы коэффициентов, поэтому имеем $\operatorname{rk} A = \operatorname{rk} A|B = n$, что удовлетворяет критерию определённости системы, поэтому первое утверждение теоремы доказано.

Пусть теперь $\det A \neq 0$. В этом случае матрица допускает приведение к единичному виду.

Проделав те же элементарные преобразования над матрицей $A(i)$, получим матрицу вида:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & b'_{1i} & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & b'_{2i} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & b'_{ni} & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

От единичной матрицы она будет отличаться лишь, возможно, непосредственно i -м столбцом, поскольку его замена не повлияла ни на какие другие столбцы исходной матрицы.

Заметим, что при элементарных преобразованиях строк определители $\det A$ и $\det A(i)$ умножаются на одно и то же число, что значит, что их частное не изменяется. Таким образом, нам становится достаточно проверить корректность формул Крамера для следующей системы:

$$\begin{cases} x_1 = b'_{1i} \\ x_2 = b'_{2i} \\ \dots \\ x_n = b'_{ni} \end{cases},$$

полученной на предыдущем этапе при помощи элементарных преобразований.

В этом случае имеем

$$x_j = \frac{\det E(j)}{\det E}$$

По определению определителя легко показать, что $\det E(j) = b'_{ji}$, а значит, что $x_j = b'_{ji}$, что и требовалось доказать.