

ЛЕКЦИЯ 2

СИСТЕМЫ ЛИНЕЙНЫХ УРАВНЕНИЙ МНОЖЕСТВА И ОТОБРАЖЕНИЯ

ЭКВИВАЛЕНТНОСТЬ ЛИНЕЙНЫХ СИСТЕМ

Пусть нам дана еще одна линейная система того же размера.

[illegible]

Будем говорить, что штрихованная система получена из исходной с помощью *элементарного преобразования типа (I)*, если в новой системе все уравнения остались прежними, только какие-то два поменялись местами.

Если же в штрихованной системе все уравнения те же, что и в исходной, и только i -е уравнение выглядит как

$$(a_{i1} + ca_{k1})x_1 + (a_{i2} + ca_{k2})x_2 + \cdots + (a_{in} + ca_{kn})x_n = b_i + cb_k,$$

где c — какое-то число, то полагаем, что к системе применено элементарное преобразование типа (II).

Линейные системы называются *эквивалентными*, если они либо обе несовместны, либо совместны и обладают одним и тем же множеством решений.

Если обозначать эквивалентность систем как $(a) \sim (b)$, то можно заметить, что

- (1) $(a) \sim (a)$;
- (2) из $(a) \sim (b)$ следует $(b) \sim (a)$;
- (3) из $(a) \sim (b)$ и $(b) \sim (c)$ следует $(a) \sim (c)$.

Достаточный признак эквивалентности систем содержится в следующем утверждении:

Теорема 1. *Две линейные системы эквивалентны, если одна получается из другой путем применения конечной последовательности элементарных преобразований.*

Доказательство. Достаточно доказать, что если система $(**)$ получена из системы $(*)$ применением одного элементарного преобразования, то системы $(**)$ и $(*)$ эквивалентны.

Заметим, что система $(*)$ получается из системы $(**)$ также применением одного элементарного преобразования: в случае первого типа нужно снова поменять местами два уравнения, в случае второго типа — прибавив к i -му уравнению в $(**)$ k -ое, умноженное на $(-c)$, мы получим i -е уравнение системы $(*)$.

Докажем теперь, что любое решение $(x_1^0, x_2^0, \dots, x_n^0)$ системы $(*)$ является также решением системы $(**)$, этого благодаря замечанию будет достаточно.

Действительно, пусть у нас есть решение системы $(*)$, тогда при подставлении его в каждое уравнение системы $(*)$ мы получаем верное равенство. Если система $(**)$ получилась из системы $(*)$ с помощью элементарного преобразования первого типа, то все уравнения в ней те же (только местами переставлены), поэтому тоже при подставлении набора $(x_1^0, x_2^0, \dots, x_n^0)$ обращаются в верные равенства. Если система $(**)$ получена из системы $(*)$ элементарным преобразованием второго типа, то все уравнения, кроме i -го, автоматически обращаются в верные равенства, а i -е обращается, потому что является суммой верного равенства и еще одного верного равенства, умноженного на число c . $\square$

ПРИВЕДЕНИЕ К СТУПЕНЧАТОМУ ВИДУ

Путем последовательного применения элементарных преобразований можно перейти от заданной системы уравнений к системе более простого вида.

Во-первых, заметим, что среди коэффициентов a_{i1} имеется хотя бы один, отличный от нуля. В противном случае не имело бы смысла вообще говорить о переменной x_1 .

Если $a_{11} = 0$, то так поменяем местами уравнения, чтобы в новой системе $a'_{11} \neq 0$.

Вычтем из каждого уравнения новой системы, начиная со второго, первое уравнение, умноженное на a'_{11}/a_{i1} .

Таким образом, мы получим новую систему, в которую x_1 входит только в первое уравнение.

При этом может оказаться, что вторая неизвестная также не входит во все уравнения с номером $i > 1$.

Пусть x_k — неизвестная с наименьшим номером, входящая в какое-то уравнение, отличное от первого.

Мы получим систему

$$\begin{array}{rcl} a'_{11}x_1 + & \cdots + & a'_{1n}x_n = b'_1, \\ a'_{2k}x_k + & \cdots + & a'_{2n}x_n = b'_2, \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ a'_{mk}x_k + & \cdots + & a'_{mn}x_n = b'_m. \end{array}$$

Не обращая внимание на первое уравнение, применим к оставшимся те же рассуждения, что и раньше.

В результате получим систему

$$\begin{array}{rcl}
 a''_{11}x_1 + & \cdots + a''_{1n}x_n = b''_1, \\
 a''_{2k}x_k + & \cdots + a''_{2n}x_n = b''_2, \\
 a''_{3l}x_l + & \cdots + a''_{3n}x_n = b''_3, \\
 \dots\dots\dots & \dots\dots\dots & \dots\dots\dots \\
 a''_{ml}x_l + & \cdots + a''_{mn}x_n = b''_m.
 \end{array}$$

Будем применять этот процесс до тех пор, пока возможно. Ясно, что мы будем вынуждены остановиться не только когда станут равными коэффициенты при очередной неизвестной, но и когда станут равными нулю коэффициенты при всех остальных переменных, вплоть до n -й.

При этом наша система примет вид

$$\begin{array}{rcl}
 \bar{a}_{11}x_1 + & \cdots + \bar{a}_{1n}x_n = \bar{b}_1, \\
 \bar{a}_{2k}x_k + & \cdots + \bar{a}_{2n}x_n = \bar{b}_2, \\
 \bar{a}_{3l}x_l + & \cdots + \bar{a}_{3n}x_n = \bar{b}_3, \\
 \dots\dots\dots & \dots\dots\dots & \dots\dots\dots \\
 \bar{a}_{rs}x_s + & \cdots + \bar{a}_{rn}x_n = \bar{b}_r, \\
 & 0 = \bar{b}_{r+1}, \\
 \dots\dots\dots & \dots\dots\dots & \dots\dots\dots \\
 & 0 = \bar{b}_m.
 \end{array}$$

Здесь

$$\bar{a}_{11}\bar{a}_{2k}\bar{a}_{3l}\dots\bar{a}_{rs} \neq 0.$$

Такая система называется *системой линейных уравнений в ступенчатом виде*.

Понятно, что может оказаться, что $r = n$, то есть уравнений типа $0 = \bar{b}_t$ просто нет. Полученная нами сейчас система уравнений называется *системой уравнений в ступенчатом виде*.

Теорема 2. *Всякая система линейных уравнений эквивалентна системе, имеющей ступенчатый вид.*

Доказательство. Доказательство непосредственно вытекает из предыдущих рассуждений. $\square$

Элементарные преобразования иногда удобно производить не над системой, а над ее расширенной матрицей $(a_{ij} \mid b_i)$. Точно так же, как и предыдущая теорема, доказывается

Теорема 3. *Всякую матрицу можно при помощи элементарных преобразований привести к ступенчатому виду.*

ИССЛЕДОВАНИЕ СИСТЕМЫ ЛИНЕЙНЫХ УРАВНЕНИЙ

Ввиду доказанных теорем вопросы совместности и определенности достаточно исследовать только для систем ступенчатого вида.

Начнем с вопроса совместности. Очевидно, что если система содержит уравнение

$$0 = \bar{b}_i, \quad b_i \neq 0,$$

то система несовместна.

Докажем, что если таких уравнений в системе нет, то она совместна.

Пусть $\bar{b}_t = 0$ при $t > r$.

Назовем неизвестные $x_1, x_k, x_l, \dots, x_s$, с которых начинаются наши новые уравнения, *главными*, а остальные переменные — свободными. Главных переменных по определению всего r .

Придадим свободным неизвестным произвольные значения и подставим их во все уравнения системы. Тогда для x_s получится одно (r -ое) уравнение вида $ax_s = b$, $a = \bar{a}_{rs} \neq 0$, которое имеет единственное решение. Подставим найденное значение $x_s = x_s^0$ в первые $r - 1$ уравнений и, поднимаясь так снизу вверх по системе, мы убедимся, что значения главных неизвестных определяются однозначно при любых заданных значениях для свободных неизвестных.

Нами доказана

Теорема 4. *Для совместности системы линейных уравнений необходимо и достаточно, чтобы после приведения ее к ступенчатому виду не оказалось бы уравнений вида $0 = \bar{b}_t$ с $\bar{b}_t \neq 0$. Если это условие выполнено, то свободным переменным можно придать произвольные значения; главные неизвестные (при заданных значениях для свободных) однозначно определяются из системы.*

Выясним теперь, когда система будет определенной, в предположении, что введенное нами условие совместности выполнено.

Если в системе имеются свободные неизвестные, то она заведомо неопределенная, потому что мы можем придать свободным неизвестным любые значения. Если же свободных неизвестных нет, и все неизвестные главные, то они определяются из системы однозначно, то есть система является определенной.

Остается заметить, что отсутствие свободных переменных равносильно условию $r = n$.

Мы доказали следующее утверждение:

Теорема 5. *Совместная линейная система является определенной тогда и только тогда, когда в полученной из нее ступенчатой системе выполняется равенство $r = n$.*

При $m = n$ линейную систему, приведенную к ступенчатому виду, можно записать еще так (*треугольный вид*):

$$\begin{array}{rcll} \bar{a}_{11}x_1 + \bar{a}_{12}x_2 + & \cdots + \bar{a}_{1n}x_n = \bar{b}_1, \\ & \bar{a}_{22}x_2 + & \cdots + \bar{a}_{2n}x_n = \bar{b}_2, \\ & & \bar{a}_{33}x_3 + & \cdots + \bar{a}_{3n}x_n = \bar{b}_3, \\ & & \dots\dots\dots & \\ & & & \bar{a}_{nn}x_n = \bar{b}_n, \end{array}$$

если не заботиться о том, чтобы выполнялось условие $\bar{a}_{ii} \neq 0$ для всех i .

Заметим на будущее, что матрица (a_{ij}) с элементами $a_{ij} = 0$ для $i > j$ называется *верхней треугольной*. Аналогично определяется нижняя треугольная матрица.

Из доказанных теорем вытекает

Следствие 1. *Линейная система в случае $n = m$ является совместной и определенной тогда и только тогда, когда после приведения ее к ступенчатому виду получается система с*

$$\bar{a}_{11}\bar{a}_{22} \dots \bar{a}_{nn} \neq 0.$$

Обратим внимание на тот факт, что это условие не зависит от правых частей системы. Поэтому при $m = n$ система совместна и определена тогда и только тогда, когда это верно для ассоциированной с ней однородной системы. Но однородная система всегда совместна: она имеет, например, нулевое решение.

Условие $\bar{a}_{11}\bar{a}_{22} \dots \bar{a}_{nn} \neq 0$ означает, что однородная система обладает только нулевым решением.

Получаем

Следствие 2. *Линейная система в случае $m = n$ является совместной и определенной тогда и только тогда, когда ассоциированная с ней однородная система имеет только нулевое решение.*

Специального внимания заслуживает случай $n > m$.

Следствие 3. *Совместная система при $n > m$ является неопределенной. В частности, однородная система при $n > m$ всегда имеет ненулевое решение.*

Доказательство. Действительно, в любом случае $r \leq m$, поскольку в ступенчатой системе не больше уравнений, чем в исходной. Поэтому неравенство $n > m$ влечет $n > r$, что означает неопределенность системы. $\square$

Изложенные нами метод решения систем линейных уравнений называется *методом Гаусса* или *методом последовательного исключения неизвестных*.

МНОЖЕСТВА И ОТОБРАЖЕНИЯ

Под *множеством* понимают любую совокупность объектов, называемых *элементами множества*.

Множества с конечным числом элементов могут быть описаны путем явного перечисления всех их элементов; обычно эти элементы заключаются в фигурные скобки. Например, такие:

$$\{1, 2, a\}, \quad \{a, aa, abbb, 42\}.$$

Для некоторых особенно важных множеств приняты стандартные обозначения:

- $\mathbb{N}$ — множество натуральных чисел;
- $\mathbb{Z}$ — множество целых чисел;
- $\mathbb{Q}$ — множество рациональных чисел;
- $\mathbb{R}$ — множество вещественных чисел.

Для заданного множества S запись $a \in S$ означает, что элемент a содержится в множестве S , запись $a \notin S$ — что не содержится.

Говорят, что S — *подмножество* множества T , записывают это $S \subset T$, когда имеет место импликация

$$\forall x \, x \in S \implies x \in T.$$

Два множества S и T совпадают (или равны), если у них одни и те же элементы. Символически это записывается так:

$$S = T \iff S \subset T, \, T \subset S.$$

Пустое множество $\emptyset$, совсем не содержащее элементов, по определению входит в число подмножеств любого множества. Если $S \subset T$, но $S \neq \emptyset$, $S \neq T$, то S — *собственное* подмножество в T . Для выделения подмножества $S \subset T$ часто используют какое-либо свойство, присущее только элементам из S . Например,

$$\{n \in \mathbb{Z} \mid n = 2m \text{ для некоторого } m \in \mathbb{Z}\}$$

— множество всех четных чисел, а

$$\mathbb{N} = \{n \in \mathbb{Z} \mid n > 0\}$$

— множество натуральных чисел.

Под *пересечением* двух множеств S и T понимают множество

$$S \cap T = \{x \mid x \in S, x \in T\},$$

а под *объединением* — множество

$$S \cup T = \{x \mid x \in S \text{ или } x \in T\}.$$

Пересечение $S \cap T$ может быть пустым множеством. Тогда говорят, что S и T — *непересекающиеся* множества. Операции пересечения и объединения удовлетворяют тождествам

$$R \cap (S \cup T) = (R \cap S) \cup (R \cap T),$$

$$R \cup (S \cap T) = (R \cup S) \cap (R \cup T).$$

Разностью $S \setminus T$ множеств S и T называется совокупность тех элементов из S , которые не содержатся в T . Вместо $S \setminus T$ также пишут $S - T$.

Пусть далее X и Y — произвольные множества. Пару (x, y) элементов $x \in X$, $y \in Y$, взятых в данном порядке, будем называть *упорядоченной парой*, считая при этом, что $(x_1, y_1) = (x_2, y_2)$ тогда и только тогда, когда $x_1 = x_2$ и $y_1 = y_2$.

Декартовым произведением двух множеств X и Y называется множество всех упорядоченных пар (x, y) :

$$X \times Y = \{(x, y) \mid x \in X, y \in Y\}.$$

Пусть, например, $\mathbb{R}$ — множество всех вещественных чисел. Тогда *декартов квадрат* $\mathbb{R}^2 = \mathbb{R} \times \mathbb{R}$ есть просто множество всех декартовых точек на плоскости относительно заданных координатных осей. Аналогичным образом можно было бы ввести декартово произведение $X_1 \times X_2 \times X_3$ и т.д.

При $X_1 = X_2 = \dots X_k$ пишут сокращенно

$$X^k = X \times X \times \dots \times X$$

и говорят о k -й декартовой степени множества X .

Понятие *отображения* или *функции* играет центральную роль в математике. При заданных множествах X и Y отображение f с областью значений X и областью значений Y сопоставляет каждому элементу $x \in X$ элемент $f(x) \in Y$. В случае $X = Y$ говорят еще о преобразовании f множества X в себя. Символически пишут еще $f : X \rightarrow Y$.

Образом при отображении f называется множество всех элементов вида $f(x)$:

$$\text{Im } f = \{f(x) \mid x \in X\} = f(X) \subset Y.$$

Множество

$$f^{-1}(y) = \{x \in X \mid f(x) = y\}$$

называется *прообразом* элемента $y \in Y$. Более общо, для $Y_0 \subset Y$ положим

$$f^{-1}(Y_0) = \{x \in X \mid f(x) \in Y_0\} = \cup_{y \in Y_0} f^{-1}(y).$$

Отображение называется *сюръективным*, когда $\text{Im } f = Y$; оно называется *инъективным*, если из $x \neq x'$ следует $f(x) \neq f(x')$; *биективным* или *взаимно однозначным*, если оно одновременно сюръективно и инъективно.

Равенство отображений $f = g$ означает, что их соответствующие области совпадают:

$$f : X \rightarrow Y \text{ и } g : X \rightarrow Y,$$

причем $\forall x \in X \ f(x) = g(x)$. Сопоставление аргументу x , то есть элементу $x \in X$, значения $f(x) \in Y$ принято обозначать при помощи ограниченной стрелки $x \mapsto f(x)$.

Единичным или *тождественным* отображением $\text{id}_X = e_X : X \rightarrow X$ называется отображение, переводящее каждый элемент $x \in X$ в себя. Если X — подмножество в Y , то иногда бывает полезным специальное отображение — *вложение* $i : X \rightarrow Y$, которое каждому элементу $x \in X$ сопоставляет тот же самый элемент, но уже во множестве Y .

Отображение $f : X \rightarrow Y$ называется *сужением* или *ограничением* отображения $g : X' \rightarrow Y'$, когда $X \subset X'$, $Y \subset Y'$ и $\forall x \in X \ f(x) = g(x)$. В свою очередь g называется *продолжением* отображения f .

Также нам будет полезно говорить о функциях многих переменных. Введенное выше понятие декратовой степени X^n множества X дает возможность говорить о функции $f(x_1, \dots, x_n)$ многих переменных $x_i \in X$, $i = 1, \dots, n$, просто как об обычном отображении $f : X^n \rightarrow Y$.

Произведением или *композицией* двух отображений $g : U \rightarrow V$ и $f : V \rightarrow W$ называется отображение

$$f \circ g : U \rightarrow W,$$

определенное условием

$$(f \circ g)(u) = f(g(u)) \quad \forall u \in U.$$

Вместо $f \circ g$ часто пишут просто fg . Ясно, что

$$fe_X = f, \quad e_Y f = f$$

для любого отображения $f : X \rightarrow Y$.

Теорема 6. *Композиция отображений подчиняется закону ассоциативности. Это значит, что если*

$$h : U \rightarrow V, \quad g : V \rightarrow W, \quad f : W \rightarrow T$$

— три отображения, то

$$f(gh) = (fg)h.$$

Доказательство. В соответствии с формальным определением равенства отображений нужно просто сравнить значения отображений $f(gh) : U \rightarrow T$ и $(fg)h : U \rightarrow T$ в произвольном элементе $u \in U$:

$$(f(gh))(u) = f((gh)u) = f(g(hu)) = (fg)(hu) = ((fg)h)u.$$

□