

Вопрос №1

Функции одной переменной

Открытые и замкнутые множества на числовой оси

Определение. Точка x_0 множества $G \subset \mathbb{R}$ называется внутренней точкой множества G , если существует окрестность $O(x_0) \subset G$.

Определение. Множество чисел называется открытым, если все его точки - внутренние.

Определение. Пустое множество – по определению, открытое.

Примеры:

1. \mathbb{R} - открытое множество
2. Интервал (a, b) – открытое множество
3. Промежутки $[a, b)$, $(a, b]$ - не являются открытыми множествами (полуоткрытые множества)
4. Для любого отрезка $[a, b)$, $(a, b]$ его крайние точки a и b не имеют окрестности, содержащейся в $[a, b]$, следовательно, отрезок не является открытым множеством.

Определение. Множество $G \subset \mathbb{R}$ называется замкнутым, если оно содержит все свои предельные точки.

Замечание. Пустое множество замкнуто.

Примеры.

1. \mathbb{R} - замкнутое множество
2. Вещественный отрезок – замкнутое множество

Замечание. Объединение/пересечение открытых множеств - открытое множество.

Теорема. Пусть $X \subset \mathbb{R}$ и X - замкнутое. Если X ограничено сверху, то $\sup X \in X$, т.е. среди элементов X есть наибольший.

Доказательство. X ограничено сверху, следовательно, $\exists b : \forall x \in X : x \leq b$, где b - наименьшая верхняя грань. Возьмем любую окрестность b . В левой части окрестности всегда есть точки из X , т.к. b - точная верхняя грань. Выходит, b - предельная точка X . А X - замкнуто, то есть содержит все свои предельные точки. Значит, $b \in X \Rightarrow \sup X \in X$.

Определение. Пусть $G \subset \mathbb{R}$. Точка $x_0 \in \mathbb{R}$ называется предельной точкой G , если $\forall O(x_0) \exists x_1 \in O(x_0) : x_1 \in G$ и $x_1 \neq x_0$.

Замечание. $+\infty$ - предельная точка любого неограниченного сверху множества X .

Замечание. Предельная точка множества не обязательно в нем лежит.

Пример. $[a, b] \subset \mathbb{R}$ точка $x \in [a, b]$ ($\forall x$) - предельная точка этого отрезка. Для конечного интервала (a, b) все точки отрезка $[a, b]$ являются предельными.

Теорема. Если $X \subset \mathbb{R}$ и X - открытое множество, то среди его элементов нет наибольшего и наименьшего.

Доказательство. Пусть $\sup X \in X$. Тогда $\forall x \in X : x \leq b$. Не существует окрестности b , такой что она включена в X . Выходит, b не является внутренней точкой. Противоречие.

Граничные и предельные точки

Пусть $G \subset \mathbb{R}$. Точка $x_0 \in \mathbb{R}$ называется граничной точкой G , если любая ее окрестность содержит точку из G и не из G .

Определение. Границей множества $G \subset \mathbb{R}$ называется множество всех его граничных точек. Границу множества G обозначают δG .

Если G - замкнутое, то $\delta G \subset G$.

Если G - открытое, то $\delta G \cap G = \emptyset$.

Примеры:

1. $\delta\{[a, b]\} = \{a\} \cup \{b\}$
2. $\delta\{(a, b)\} = \{a\} \cup \{b\}$
3. Пусть X - рациональные числа из интервала $(0, 1)$. Тогда $\delta X = [0, 1]$: $X = \mathbb{Q} \cap (0, 1) \Rightarrow \delta X = [0, 1] \Rightarrow X \subset \delta X, X \neq \delta X$
4. Любая точка числового множества G - это либо внутренняя, либо граничная точка: $x \in G \Rightarrow x \in G$, следовательно, совокупность всех внутренних точек G или $x \in \delta G \forall x \in \delta G \Rightarrow x \in G$ или x - предельная точка G

Определение. Объединение числового множества G с множеством всех его предельных точек называется замыканием множества G , обозначается \overline{G} .

Числовые функции

Определение. Пусть $X \subset \mathbb{R}$ и $\forall x \in X$ по некоторому правилу f сопоставляется число $y = f(x)$. Тогда множество пар $(x, f(x))$, где $x \in X$ называется числовой функцией и обозначается как f , либо как $f(x)$, $x \in X$, либо как $y = f(x)$, $x \in X$.

Определение. X - область определения функции f , обозначается $D(f)$.

Определение. Множество $y \in \mathbb{R} : \exists x \in X, y = f(x)$ - множество значений функции f .

Определение. Графиком функции f называется множество точек плоскости с координатами $(x, f(x))$, $x \in X$.

Определение. Числовую функцию $f: X \rightarrow \mathbb{R}$ называют также отображением множества X в числовую ось. Если $Y \equiv f(X)$, то $f: X \rightarrow Y$ называют отображением X на множество Y .

Определение. Точка $y = f(x)$ - образ точки x , а точка x - прообраз y .

Определение. Пусть $M \subset X$. Тогда множество $f(M) \equiv y \in \mathbb{R} : y = f(x), x \in M$ - образ множества M при отображении f .

Определение. Если область определения не указана, предполагается естественная область определения – множество чисел, для которых исходная формула имеет смысл.

Обратимые и обратные функции

Пусть задана функция $f(x)$. Тогда для всех $y \in Y$ уравнение $f(x) = y$ имеет хотя бы одно решение относительно x .

Определение. Функция $y = f(x)$, $x \in X$ называется обратимой, если $\forall y \in Y = f(X)$ уравнение $f(x) = y$ имеет единственное решение $x = \phi(y)$. При этом формула $x = \phi(y)$ - обратная к функции f и обозначается f^{-1} .

Пример. $y = x^2$ на отдельных ветках параболы имеет обратную функцию ($D(f) = [0, +\infty]$, например). Но вся парабола обратной функции не имеет.

Обратимость строго монотонных функций

Теорема. Любая строго возрастающая функция имеет обратную, которая также является строго возрастающей.

Доказательство. $\forall x_1 < x_2 \in X : f(x_1) < f(x_2). \forall y \in Y \exists x$, и притом только один : $f(x) = y$.

Возьмем $y_1 < y_2$. Из $f(x_1) < f(x_2)$ следует, что $x_1 < x_2$. Получили, что обратная функция также возрастает.

Сложные функции (композиции, суперпозиции). Примеры

Определение. Функция $y = g(f(x))$, где f и g - функции, называется сложной функцией (композицией) функций f и g (суперпозиция f и g).

Определение. Область определения сложной функции – ее естественная область определения. Если область определения равна \emptyset , композиция не имеет смысла.

Пример. $y = g(u)$, где $u = f(x)$. В частности, $f(g(x)) \neq g(f(x))$.

Если f - обратимая функция, то $f^{-1}(f(x)) = x, \forall x \in D_f$.

Пример. $y = x^a, x \geq 0 \Leftrightarrow y = e^a \ln(x)$.

Показательная и логарифмическая функции

Пусть $c > 0$ и $c \neq 1$. Тогда функция $y = c^x, x \in \mathbb{R}$ - показательная.

Обратная к ней: $x = \log_c y, y > 0$ - логарифмическая.

Экспонента

Если основание показательной функции c равно e , функция $y = e^x, x \in \mathbb{R}$ - экспоненциальная (или экспонента) (также $y = \exp(x)$).

Основные элементарные функции

К ним относятся: тождественно постоянные, показательная, степенная, логарифмическая, тригонометрические и обратные тригонометрические.

Определение. Все функции, полученные из основных элементарных при помощи конечного числа композиций и арифметических операций – элементарные.

Классификация множества функций одной переменной

1. Полиномы (многочлены): $y = a + ax + \dots + ax^n$, $a \neq 0$. n - степень полинома. Тожественно нулевая функция – тоже полином. Полиномы – целые рациональные функции.
2. Рациональные (дробно-рациональные) функции: $y = \frac{P(x)}{Q(x)}$, $Q(x) \neq 0$, P и Q - полиномы.
3. Иррациональные функции – это функции, которые не являются рациональными, но при этом могут быть представлены с помощью конечного числа композиций, например, рациональных и степенных функций с дробными показателями.
4. Трансцендентные функции – элементарные, не являющиеся рациональными и иррациональными (показательная, логарифмическая, тригонометрические и обратные тригонометрические).

Вопрос №2

Линейные и Евклидовы пространства

Определение евклидова векторного пространства

Определение. Евклидовым векторным пространством называется вещественное линейное пространство X с заданным на нем скалярным произведением $\langle x, y \rangle$, для которого выполнены следующие условия:

1. $\langle x, x \rangle > 0 \ \forall x \neq 0$, иначе $\langle x, x \rangle = 0$
2. $\langle x, y \rangle = \langle y, x \rangle$
3. $\langle ax + by, z \rangle = a\langle x, z \rangle + b\langle y, z \rangle$

$\forall x, y \in X$ скалярное произведение – вещественное число.

Скалярное произведение и его свойства

По определению, $\langle x, y \rangle$ - это произведение длин векторов на косинус угла между ними: $\langle x, y \rangle = |x| \cdot |y| \cdot \cos \phi$. Если $x = (x_1, x_2, x_3)$, разложение по базису пространства \mathbb{R}^3 , $x = x_1 e_1 + x_2 e_2 + x_3 e_3$, то длина $|x| = \sqrt{x_1^2 + x_2^2 + x_3^2}$. Если $y = y_1 e_1 + y_2 e_2 + y_3 e_3$, то $\langle x, y \rangle = x_1 y_1 + x_2 y_2 + x_3 y_3$.

Длина вектора в евклидовом пространстве

Пусть X - евклидово векторное пространство со скалярным произведением $\langle x, y \rangle$.

Определение. Длиной или нормой вектора $x \in X$ называется неотрицательное вещественное число $|x| = \sqrt{\langle x, x \rangle} = \langle x, x \rangle^{\frac{1}{2}}$.

Пример. поле вещественных чисел \mathbb{R} представляет собой одномерное евклидово векторное пространство, длина вектора в котором совпадает с абсолютным значением (модулем) соответствующего вещественного числа.

Линейно зависимые и линейно независимые векторы

Пусть X - линейное пространство над полем k .

Определение. Векторы v_1, v_2, \dots, v_n из X называются линейно-зависимыми, если существует некоторая их нетривиальная линейная комбинация, равная нулю: $\exists \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n \in k : \alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2 + \dots + \alpha_n v_n = 0$, причем $\exists j : \alpha_j \neq 0$.

Определение. Если векторы v_1, v_2, \dots, v_n не являются линейно зависимыми, то их называют линейно независимыми: $\alpha_1 v_1 + \alpha_2 v_2 + \dots + \alpha_n v_n = 0 \Rightarrow \alpha_1 = \alpha_2 = \dots = \alpha_n = 0$.

Теорема. Векторы v_1, v_2, \dots, v_n , где $n \geq 2$, линейно зависимы $\Leftrightarrow \exists j : v_j$ является линейной комбинацией остальных векторов.

Если некоторая подсистема векторов v_1, v_2, \dots, v_n линейно зависима, то и вся система v_1, v_2, \dots, v_n линейно зависима.

Если система линейно независима, то и любая ее подсистема линейно независима.

Теорема ($s \leq t$). Если каждый из векторов линейно независимой системы e_1, e_2, \dots, e_s является линейной комбинацией векторов f_1, f_2, \dots, f_t , то $s \leq t$.

Базис в \mathbb{R}^n

Определение. Пусть X - линейное пространство, $\dim X = n$. Любая система из n линейно независимых векторов $e_1, e_2, \dots, e_n \in X$ называется базисом пространства X . Базис нульмерного пространства - пустое множество.

Теорема о свойствах базиса. Следствия

Пусть X - линейное пространство над полем k с базисом (e_1, e_2, \dots, e_n) . Тогда

I каждый вектор v из X можно представить единственным образом в виде линейной комбинации базисных векторов.

Доказательство. Возьмем базис и дополнительный вектор v из X . В этом множестве $n + 1$ элементов и по определению $\dim X = n$ - это линейно зависимая система векторов, или $\exists a, a_1, a_2, \dots, a_n \in k: av + a_1e_1 + a_2e_2 + \dots + a_ne_n = 0$ (существует такой набор коэффициентов, при которых система сводится в ноль). Из неравенства нулю следует наличие обратного элемента, поэтому v представим в виде $v = -a^{-1}a_1e_1 - a^{-1}a_2e_2 - \dots - a^{-1}a_ne_n$. То есть вектор представлен в виде линейной комбинации базиса.

Докажем, что такое представление единственное. Пусть $v = b_1e_1 + b_2e_2 + \dots + b_ne_n$. $v = f_1e_1 + f_2e_2 + \dots + f_ne_n$. Тогда $(b_1 - f_1)e_1 + (b_2 - f_2)e_2 + \dots + (b_n - f_n)e_n = 0$. Так как базис линейно независим, такое возможно, только если все коэффициенты равны 0. Это означает, что разложения одинаковы.

II любую систему из $s \leq n$ линейно независимых векторов пространства X можно дополнить до базиса.

Доказательство. Пусть $1 \leq s \leq n$ и имеется система f_1, f_2, \dots, f_s линейно независимых векторов из X . Рассмотрим следующее множество из $s + n$ элементов:

$$f_1, f_2, \dots, f_s, e_1, e_2, \dots, e_n. \quad (1)$$

Преобразуем это множество следующим образом: если вектор e_n линейно выражается через предыдущие векторы цепочки, то исключим его из нашего множества, иначе оставим и перейдем к e_{n-1} . Если выражается - снова убираем и так далее до e_1 .

Получили такое множество:

$$f_1, f_2, \dots, f_s, e_{i1}, e_{i2}, \dots, e_{it}. \quad (\text{всего } t + s). \quad (2)$$

Предположим, что имеется такая нетривиальная (содержащая ненулевые элементы) линейная комбинация векторов, что $a_1 f_1 + \dots + a_s f_s + b_1 e_{i1} + \dots + b_{it} e_{it} = 0$. Среди b найдётся хотя бы один ненулевой элемент (иначе в силу линейной независимости f получим что все a равны 0, что будет противоречить нетривиальности комбинации).

Таким образом, множество номеров $\{j: b_j \neq 0\} \neq \emptyset$. Возьмем такой максимальный номер k . Тогда элемент b_k будет иметь обратный \Rightarrow значит мы можем выразить $e_k = -b^{-1k} a_1 f_1 + \dots + b^{-1k} a_s f_s + \dots$. Получается, что система линейно зависима, это противоречит ее построению. Следовательно, не существует нетривиальных линейных комбинаций $f_1, \dots, f_s, e_{i1}, \dots, e_{it}$: из них можно составить ноль. Выходит, эта система линейно независима.

Но в соответствии с I, любой вектор выражается через базис, а значит и через систему 1. Но все векторы системы 1 линейно выражаются через векторы системы 2.

Таким образом, система 2 максимальна и линейно независима. То есть существует базис.

Следствия:

1. Любой вектор $v \in x$, $v \neq 0$ может быть включён в базис X
2. Пусть X_1, X_2 - подпространства X , $\dim X_1 = M_1$, $\dim X_2 = M_2$, $X_1 \subset X_2$, $X_1 \neq X_2$. Тогда $M_1 < M_2$

Матрицы

Определение. Пусть есть поле k . Матрицей называется прямоугольная таблица элементов k , содержащая m строк одинаковой длины n .

$$A = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{vmatrix} = \begin{matrix} a_{ij} \\ i \in 1, \dots, m, \quad j \in 1, \dots, n \end{matrix}$$

i - номер строки, j - номер столбца матрицы. Матрица размера $m \cdot n$ (иногда пишут $A_{m \times n}$). Также элементы матрицы называются её коэффициентами. $a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}$ - образуют главную диагональ матрицы. Матрицы, у которых все элементы, за исключением элементов главной диагонали, равны 0, называются, диагональными.

Определение. Суммой двух матриц A и B называется матрица C , в которой все элементы попарно складываются: $c_{ij} = a_{ij} + b_{ij}$

Определение. Произведение матрицы A на скаляр λ - умножение каждого элемента a_{ij} на скаляр λ .

Определение. Матрица $-A = (-1)A$ называется противоположной матрицы A . Справедливы равенства:

1. $A + B = B + A$
2. $A + (B + C) = (A + B) + C$
3. $A + 0 = A$
4. $A - A = 0$
5. $1 \cdot A = A$
6. $\lambda(A + B) = (\lambda A) + (\lambda B)$
7. $(\lambda + \mu)A = \lambda A + \mu A$
8. $\lambda(\mu a) = (\lambda \mu)A$

Таким образом, квадратные матрицы образуют линейное пространство над полем k . Обозначение: $M_n(k)$.

Определение. Произведением матриц A и B называется матрица $C = AB$, в которой элементы: $c_{ij} = \sum_{k=1}^n a_{ik}b_{ki}$, $i \in 1, \dots, n$, $j \in 1, \dots, m$.

Векторное пространство $M_n(k)$ с введенной операцией умножения является кольцом.

Определители матриц произвольных порядков, их свойства

Формулы нахождения определителя матрицы

- $\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} = a_{11}a_{22} - a_{21}a_{12}$
- $\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} = a_{11} \begin{vmatrix} a_{22} & a_{23} \\ a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} - a_{12} \begin{vmatrix} a_{21} & a_{23} \\ a_{31} & a_{33} \end{vmatrix} + a_{13} \begin{vmatrix} a_{21} & a_{22} \\ a_{31} & a_{32} \end{vmatrix} = a_{11}a_{22}a_{33} -$
 $a_{11}a_{23}a_{32} - a_{12}a_{21}a_{33} + a_{12}a_{23}a_{31} + a_{13}a_{21}a_{32} - a_{13}a_{22}a_{31}$

Определение. Алгебраическим дополнением элемента a_{ij} матрицы A называется число $A_{ij} = (-1)^{i+j}M_{ij}$, где M_{ij} - дополнительный минор, определитель матрицы, получающейся из исходной матрицы A путём вычёркивания i -й строки и j -го столбца.

Пусть $A = (a_{ij})$ - квадратная матрица размера nn . Пусть также задан некоторый номер строки i либо номер столбца j матрицы A . Тогда определитель $\det A$ может быть вычислен по следующим формулам:

- **Разложение по i -й строке:** $\det A = a_{i1}A_{i1} + a_{i2}A_{i2} + a_{i3}A_{i3} + \dots + a_{in}A_{in}$
- **Разложение по j -му столбцу:** $\det A = a_{1j}A_{1j} + a_{2j}A_{2j} + a_{3j}A_{3j} + \dots + a_{nj}A_{nj}$,

где A_{ij} - алгебраическое дополнение к минору, расположенному в строке с номером i и столбце с номером j . A_{ij} также называют алгебраическим дополнением к элементу a_{ij} .

Свойства определителей

- $\det E = 1$ (Определитель единичной матрицы равен 1);
- $\det CA = C^n \det A$ (Определитель является однородной функцией степени n на пространстве матриц размера nn);
- $\det A = \det A^T$ (Определитель матрицы не меняется при её транспонировании);
- $\det AB = \det A \cdot \det B$ (Определитель произведения матриц равен произведению их определителей, A и B - квадратные матрицы одного и того же порядка);
- $\det A^{-1} = (\det A)^{-1}$, причём матрица A обратима тогда и только тогда, когда обратим её определитель $\det A$;

- При перестановке двух строк (столбцов) матрицы её определитель умножается на -1 ;
- Если две строки (столбца) матрицы совпадают, то её определитель равен нулю;
- Общий множитель элементов какой-либо строки (столбца) определителя можно вынести за знак определителя;
- Если хотя бы одна строка (столбец) матрицы нулевая, то определитель равен нулю;
- Если две (или несколько) строки (столбца) матрицы линейно зависимы, то её определитель равен нулю;
- При добавлении к любой строке (столбцу) линейной комбинации других строк (столбцов) определитель не изменится;
- Пусть A - матрица размера $n \times n$. Тогда $\det AX = \det A \cdot \det X$ для любой матрицы X размера $n \times n$;
- Если произведение матриц равно нулю $CX = 0$, и матрица C - квадратная, тогда $(\det C)X = 0$.

Обращение квадратных матриц

Определение. Обратная матрица - такая матрица A^{-1} , при умножении на которую исходная матрица A даёт в результате единичную матрицу E : $AA^{-1} = A^{-1}A = E$

Квадратная матрица обратима тогда и только тогда, когда она невырождена, то есть её определитель не равен нулю. Для неквадратных матриц и вырожденных матриц обратных матриц не существует.

Методы нахождения обратных матриц

:

1. **С помощью матрицы алгебраических дополнений.** Матрица, обратная матрице A , представима в виде $A^{-1} = \frac{\text{adj}(A)}{\det A}$, где $\text{adj}(A)$

- присоединенная матрица (матрица, составленная из алгебраических дополнений для соответствующих элементов транспонированной матрицы).

2. **Метод Гаусса.** Пусть задана квадратная матрица: $A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$

припишем к столбцам матрицы A справа столбцы единичной матрицы того же порядка. Получим матрицу: $M = \left(\begin{array}{cccc|cccc} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & 0 & 0 & \cdots & 1 \end{array} \right)$.

С помощью элементарных преобразований строк приведем матрицу M к матрице, в левой части которой будет стоять единичная матрица: $N = \left(\begin{array}{cccc|cccc} 1 & 0 & \cdots & 0 & b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ 0 & 1 & \cdots & 0 & b_{21} & b_{22} & \cdots & b_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 & b_{n1} & b_{n2} & \cdots & b_{nn} \end{array} \right)$. Полученная таким

образом матрица, стоящая в правой части матрицы N , и будет обратной матрицей к матрице A : $A^{-1} = \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ b_{21} & b_{22} & \cdots & b_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & b_{n2} & \cdots & b_{nn} \end{pmatrix}$.

Свойства обратной матрицы

- $\det A^{-1} = \frac{1}{\det A}$;
- $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$;
- $(A^T)^{-1} = (A^{-1})^T$;
- $(kA)^{-1} = k^{-1}A^{-1}$;
- $E^{-1} = E$.

лена в матричной форме как:

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix} \quad (4)$$

или: $AX = B$. Здесь A - это матрица системы, X - столбец неизвестных, а B - столбец свободных членов.

Метод Гаусса

Пусть исходная система имеет вид 3, а её матричное представление – 4. Тогда, согласно свойству элементарных преобразований над строками, основную матрицу этой системы можно привести к ступенчатому виду (эти же преобразования нужно применять к столбцу свободных членов):

1. Выбирают первый слева столбец матрицы, в котором есть хоть одно отличное от нуля значение.
2. Если самое верхнее число в этом столбце ноль, то меняют всю первую строку матрицы с другой строкой матрицы, где в этой колонке нет нуля.
3. Все элементы первой строки делят на верхний элемент выбранного столбца.
4. Из оставшихся строк вычитают первую строку, умноженную на первый элемент соответствующей строки, с целью получить первым элементом каждой строки (кроме первой) ноль.
5. Далее проводят такую же процедуру с матрицей, получающейся из исходной матрицы после вычёркивания первой строки и первого столбца.
6. После повторения этой процедуры $n - 1$ раз получают верхнюю треугольную матрицу
7. Вычитают из предпоследней строки последнюю строку, умноженную на соответствующий коэффициент, с тем, чтобы в предпоследней строке осталась только 1 на главной диагонали.

8. Повторяют предыдущий шаг для последующих строк. В итоге получают единичную матрицу и решение на месте свободного вектора (с ним необходимо проводить все те же преобразования).

Решение систем с помощью обратных матриц

Метод решения систем линейных алгебраических уравнений с ненулевым определителем через обратную матрицу состоит в следующем.

Пусть дана система линейных уравнений с n неизвестными (над произвольным полем):

[illegible]

Тогда её можно переписать в матричной форме: $AX = B$, где A - основная матрица системы, B и X - столбцы свободных членов и решений

системы соответственно: $A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$, $B = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{pmatrix}$, $X =$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}.$$

Умножим это матричное уравнение слева на A^{-1} - матрицу, обратную к матрице A : $A^{-1}AX = A^{-1}B$. Так как $A^{-1}A = E$, получаем $X = A^{-1}B$. Правая часть этого уравнения даст столбец решений исходной системы.

Правило Крамера

Метод Крамера - это метод решения систем линейных уравнений. Он применяется только к системам линейных уравнений, у которых число уравнений совпадает с числом неизвестных и определитель отличен от нуля.

Любая крамеровская система уравнений размера nn имеет единственное решение (x_1, x_2, \dots, x_n) , которое определяется формулами $x_i = \frac{\Delta_i}{\Delta}$, где Δ_i - определитель матрицы, полученной из основной матрицы A заменой i -го столбца на столбец свободных членов системы, а Δ - определитель основной матрицы.