

Содержание

1	Предел числовой последовательности	3
2	Предел функции	4
3	Замечательные пределы	5
4	Разложение функции в ряд Тейлора	6
5	Интеграл Римана	7
6	Формула Тейлора	8
7	Интеграл по гладкой поверхности	9
8	Формула Стокса в \mathbb{R}^3	10
9	Алгебра форм	11
10	График функции $f(x) = \sin \frac{1}{x}$	12
11	Аксиоматика и некоторые общие свойства множества действительных чисел	13
12	Умножение матриц	14
13	Транспонирование матриц	15
14	Инварианты линейных групп	16
15	Начала тензорного исчисления	17
16	Дифференциальное исчисление. Основные теоремы.	18
17	Теорема о определителях квадратной матрицы	19
18	Организация стандартной библиотеки C++	20
19	Комплексные числа	21
20	Таблица производных основных функций	22
21	Хранение одного из нескольких выбранных типов в контейнере или переменной	23
22	Вставка картинок	25
23	Прямоугольная матрица	26
24	Рекуррентное перечисление файлов в каталоге	27
25	История возникновения и эволюции японского меча	28
26	Системы линейных уравнений с двумя переменными	29

1 Предел числовой последовательности

Определение.. Число $A \in \mathbb{R}$ называется пределом числовой последовательности $\{x_n\}$, если для любой окрестности $V(A)$ точки A существует такой номер N (выбираемый в зависимости от $V(A)$), что все члены последовательности, номера которых больше N , содержатся в указанной окрестности точки A .

$$(\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = A) := \forall V(A) \exists N \in \mathbb{N} \forall n > N (x_n \in V(A)) \quad (1)$$

и соответственно

$$(\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = A) := \forall \varepsilon > 0 \exists N \in \mathbb{N} \forall n > N (|x_n - A| < \varepsilon). \quad (2)$$

2 Предел функции

Определение.. Итак, число A называется пределом функции $f : E \rightarrow \mathbb{R}$ при x , стремящемся по множеству E к точке a (предельной для E), если для любой окрестности точки A найдется проколота окрестность точки a в множестве E , образ которой при отображении $f : E \rightarrow \mathbb{R}$ содержится в заданной окрестности точки A .

$$(\lim_{E \ni x \rightarrow a} f(x) = A) := \forall V_{\mathbb{R}}(A) \exists \dot{U}_E(a) (f(\dot{U}_E(a)) \subset V_{\mathbb{R}}(A)) \quad (3)$$

3 Замечательные пределы

Первый замечательный предел:

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = 1 \quad (4)$$

Второй замечательный предел:

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{1}{x}\right)^x = e. \quad (5)$$

4 Разложение функции в ряд Тейлора

$$P_n(x_0; x) = P_n(x) = f(x_0) + \frac{f'(x_0)}{1!}(x - x_0) + \dots + \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!}(x - x_0)^n \quad (6)$$

Определение.. Алгебраический полином, заданный соотношением (6), называется полиномом Тейлора¹ порядка n функции $f(x)$ в точке x_0 .

Нас будет интересовать величина

$$f(x) - P_n(x_0; x) = r_n(x_0; x) \quad (7)$$

уклонение полинома $P_n(x)$ от функции $f(x)$, называется часто остатком, точнее, n -м остатком или n -м остаточным членом формулы Тейлора:

$$f(x) = f(x_0) + \frac{f'(x_0)}{1!}(x - x_0) + \dots + \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!}(x - x_0)^n + r_n(x_0; x) \quad (8)$$

Также давайте разложим наиболее часто используемые функции по формуле (8):

$$e^x = 1 + \frac{1}{1!}x + \frac{1}{2!}x^2 + \frac{1}{3!}x^3 + \dots + \frac{1}{n!}x^n + O(x^{n+1}) \quad (9)$$

$$\cos x = 1 - \frac{1}{2!}x^2 + \frac{1}{4!}x^4 - \frac{1}{6!}x^6 + \dots + \frac{(-1)^k}{2k!}x^{2k} + O(x^{2k+2}) \quad (10)$$

$$\sin x = x - \frac{1}{3!}x^3 + \frac{1}{5!}x^5 - \frac{1}{7!}x^7 + \dots + \frac{(-1)^k}{(2k+1)!}x^{2k+1} + O(x^{2k+3}) \quad (11)$$

$$\ln(1+x) = x - \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{3}x^3 - \frac{1}{4}x^4 + \dots + \frac{(-1)^{n-1}}{n}x^n + O(x^{n+1}) \quad (12)$$

¹Б. Тейлор (1685 - 1731) – английский математик

5 Интеграл Римана

Определение.. Функция f называется интегрируемой по Риману на отрезке $[a, b]$, если для нее существует указанный в пункте (13) предел интегральных сумм при $\lambda(P) \rightarrow 0$ (т.е. если для нее определен интеграл Римана).

Множество всех функций, интегрируемых по Риману на отрезке $[a, b]$, будет обозначаться через $\mathfrak{R}[a, b]$.

$$\int_a^b f(x)dx := \lim_{\lambda(P) \rightarrow 0} \sum_{i=1}^n f(\xi_i) \Delta x_i \quad (13)$$

6 Формула Тейлора

Теорема. Если функция $f : U(x) \rightarrow \mathbb{R}$ определена и принадлежит классу $C^{(n)}(U(x); \mathbb{R})$ в окрестности $U(x) \subset \mathbb{R}^m$, а отрезок $[x, x+h]$ полностью содержится в $U(x)$, то имеет место равенство

$$\begin{aligned} & f(x^1 + h^1, \dots, x^m + h^m) - f(x^1, \dots, x^m) = \\ &= \sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k!} (h^1 \delta_1 + \dots + h^m \delta_m)^k f(x) + r_{n-1}(x; h), \end{aligned}$$

где

$$r_{n-1}(x; h) = \int_0^1 \frac{(1-t)^{n-1}}{(n-1)!} (h^1 \delta_1 + \dots + h^m \delta_m)^n f(x + th) dt \quad (14)$$

7 Интеграл по гладкой поверхности

Определение.. (интеграла от k -формы ω по заданной картой $\varphi : I \rightarrow S$ гладкой k -мерной поверхности).

$$\int_S \omega := \lim_{\lambda(P) \rightarrow 0} \sum_i \omega(x_i)(\varepsilon_1, \dots, \varepsilon_k) = \lim_{\lambda \rightarrow 0} \sum_i (\varphi * \omega)(t_i)(\tau_1, \dots, \tau_k). \quad (15)$$

Если применить это определение к k -форме $f(t)dt^1 \wedge \dots \wedge dt^k$ на I (когда φ – тождественное отображение), то очевидно, получим, что:

$$\int_I f(t)dt^1 \wedge \dots \wedge dt^k = \int_I f(t)dt^1 \dots dt^k. \quad (16)$$

Таким образом, из (15) следует, что

$$\int_{S=\varphi(I)} \omega = \int_I \varphi * \omega, \quad (17)$$

а последний интеграл, как видно из равенства (16), сводится к обычному кратному интегралу от соответствующей форме $\varphi * \omega$ функции f на промежутке I .

8 Формула Стокса в \mathbb{R}^3

Утверждение. Пусть S – ориентированная кусочно гладкая компактная двумерная поверхность с краем δS , лежащая в области $G \subset \mathbb{R}^3$, в которой задана гладкая 1-форма $\omega = P dx + Q dy + R dz$. Тогда имеет место соотношение

$$\begin{aligned} \int_{\delta S} P dx + Q dy + R dz = \iint_S \left(\frac{\delta R}{\delta y} - \frac{\delta Q}{\delta z} \right) dy \wedge dz + \\ + \left(\frac{\delta P}{\delta z} - \frac{\delta R}{\delta x} \right) dz \wedge dx + \left(\frac{\delta Q}{\delta x} - \frac{\delta P}{\delta y} \right) dx \wedge dy, \end{aligned}$$

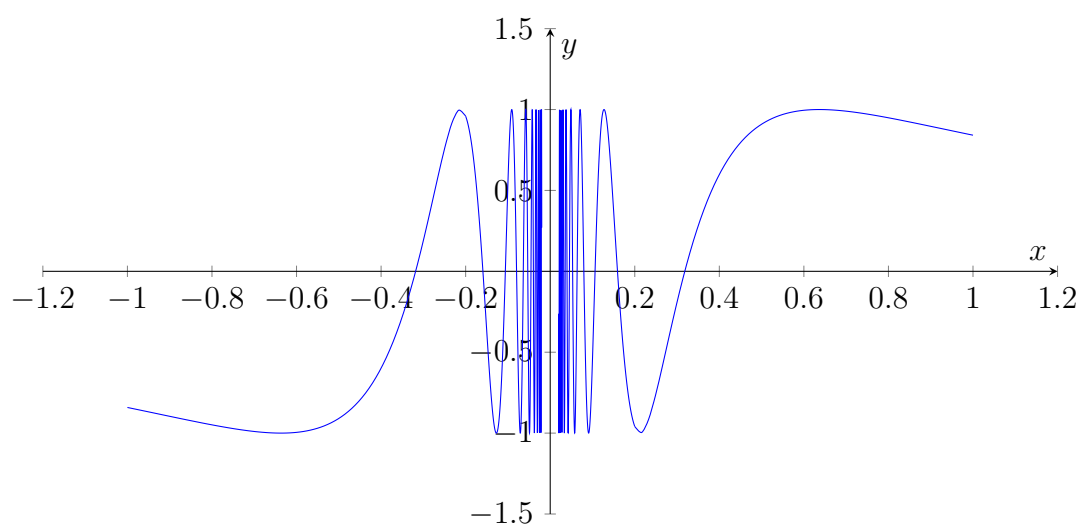
где ориентация края δS берется согласованной с ориентацией поверхности S .

9 Алгебра форм

Пусть X - линейное пространство, а $F^k : X^k \rightarrow \mathbb{R}$ - вещественнозначная k -форма на X . Если e_1, \dots, e_n - базис в X , а $x_1 = x^{i_1} e_{i_1}, \dots, x_k = x^{i_k} e_{i_k}$ - разложение векторов $x_1, \dots, x_k \in X$ по этому базису, то в силу линейности F_k по каждому аргументу

$$F^k(x_1, \dots, x_k) = F^k(x_1^{i_1} e_{i_1}, \dots, x_k^{i_k} e_{i_k}) = F^k(e_{i_1}, \dots, e_{i_k}) x^{i_1} \cdot \dots \cdot x^{i_k} = a_{i_1 \dots i_k} x^{i_1} \cdot x^{i_k}. \quad (18)$$

10 График функции $f(x) = \sin \frac{1}{x}$



11 Аксиоматика и некоторые общие свойства множества действительных чисел

Определение.. Множество \mathbb{R} называется множеством действительных (вещественных) чисел, а его элементы – действительными (вещественными) числами, если выполнен следующий комплекс условий, называемый аксиоматикой вещественных чисел:

(I) Аксиомы сложения. Определено отображение (операции сложения)

$$+ : \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

сопоставляющее каждой упорядоченной паре (x, y) элементов x, y из \mathbb{R} некоторый элемент $x + y \in \mathbb{R}$, называемый суммой x и y . При этом выполнены следующие условия:

1₊. Существует нейтральный элемент 0 (называемый в случае сложения нулем):

$$\exists 0 \forall x : x + 0 = x.$$

2₊. Для любого элемента $x \in \mathbb{R}$ имеется элемент $-x \in \mathbb{R}$, называемый противоположным к x , такой, что

$$x + (-x) = (-x) + x = 0.$$

3₊. Операция $+$ ассоциативна, т.е. для любых элементов $x, y, z \in \mathbb{R}$ выполнено

$$x + (y + z) = (x + y) + z.$$

4₊. Операция $+$ коммутативна, т.е. для любых элементов $x, y \in \mathbb{R}$ выполнено

$$x + y = y + x$$

(II) Аксиомы умножения. Определено отображение (операция умножения)

$$\bullet : \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R},$$

сопоставляющее каждой упорядоченной паре (x, y) элементов $x, y \in \mathbb{R}$ некоторый элемент $x \cdot y \in \mathbb{R}$, называемый произведением x и y , причем так, что выполнены следующие условия:

1_•. Существует нейтральный элемент $1 \in \mathbb{R} \setminus 0$ (называемый в случае умножения единицей) такой, что

$$\exists 1 \forall x : x \cdot 1 = x.$$

2_•. Для любого элемента $x \in \mathbb{R} \setminus 0$ имеется элемент $x^{-1} \in \mathbb{R}$, называемый обратным, такой, что

$$x \cdot x^{-1} = x^{-1} \cdot x = 1.$$

3_•. Операция \bullet ассоциативна, т.е. для любых $x, y, z \in \mathbb{R}$

$$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z.$$

4_•. Операция \bullet коммутативна, т.е. для любых $x, y \in \mathbb{R}$

$$x \cdot y = y \cdot x.$$

Заметим, что по отношению к операции умножения множество $\mathbb{R} \setminus 0$, как можно проверить, является (мультипликативной) группой.

12 Умножение матриц

Теорема 1. Произведение $\varphi A \varphi B$ двух линейных отображений с матрицами A и B является линейным отображением с матрицей $C = AB$. Другими словами

$$\varphi A \varphi B = \varphi AB. \quad (19)$$

Мы можем забыть о линейных отображениях и находить произведение AB двух произвольных матриц A, B , имея в виду, однако, что символ AB имеет смысл только в том случае, когда число столбцов в матрице A совпадает с числом строк в матрице B . Именно при этом условии выполняется правило умножения i -й строки $A_{(i)}$ на j -й столбец $B^{(j)}$, согласно которому

$$A_{(i)} B^{(j)} = (a_{i1}, \dots, a_{is}) [b_{1j}, \dots, b_{sj}] \quad (20)$$

Следствие. Умножение матриц ассоциативно:

$$A(BC) = (AB)C \quad (21)$$

Действительно, произведение матриц соответствует произведению линейных отображений (теорема 1 и соотношение 19). К тому же результату можно прийти вычислительным путём, используя непосредственно соотношение (20). \square

Обратим ещё внимание на так называемые законы дистрибутивности:

$$(A + B)C = AC + BC, \quad D(A + B) = DA + DB \quad (22)$$

где A, B, C, D – произвольные матрицы размеров соответственно $m \times s, m \times s, s \times n, n \times m$.

Действительно, полагая $A = (a_{ij}), B = (b_{ij}), C = (c_{ij})$, мы получим для любых i, j равенство (используя дистрибутивность в \mathbb{R})

$$\sum_{k=1}^n (a_{ik} + b_{ik}) c_{kj} = \sum_{k=1}^n a_{ik} c_{kj} + \sum_{k=1}^n b_{ik} c_{kj}, \quad (23)$$

левая часть которого дает элемент g_{ij} матрицы $(A + B)C$, а правая – элементы h_{ij} и h'_{ij} матриц AC и соответственно BC . Второй закон дистрибутивности (22) проверяется совершенно аналогично.

13 Транспонирование матриц

Будем говорить, что матрицы

$$A = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{vmatrix}, \quad A^T = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{21} & \dots & a_{m1} \\ a_{12} & a_{22} & \dots & a_{m2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{1n} & a_{2n} & \dots & a_{mn} \end{vmatrix} \quad (24)$$

размеров $m \times n$ и $n \times m$ соответственно получаются друг из друга транспонированием – заменой строк на столбцы, а столбцов на строки.

14 Инварианты линейных групп

Линейной группой степени n мы, как обычно, называем любую подгруппу в $GL(n, P)$, где P – некоторое поле. В дальнейшем можно считать $P = \mathbb{R}$ или $P = \mathbb{C}$. Если G – абстрактная группа и $\Phi : G \rightarrow GL(n, \mathbb{C})$ – её линейное представление, то пару (G, Φ) мы тоже будем называть линейной группой. Линейные преобразования Φ_g действуют на столбцы переменных x_1, \dots, x_n :

$$\begin{vmatrix} \Phi_g(x_1) \\ \vdots \\ \Phi_g(x_n) \end{vmatrix} = \Phi_g \begin{vmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{vmatrix} \quad (25)$$

Они переводят любую форму (однородный многочлен) f степени m снова в форму степени m :

$$(\widetilde{\Phi_g} f)(x_1, \dots, x_n) = f(\Phi_{g^{-1}}(x_1), \dots, \Phi_{g^{-1}}(x_n)). \quad (26)$$

Определение.. Форма $f \in P_m$, остающаяся неподвижной при действии $\widetilde{\Phi_g}$ (т.е. $\widetilde{\Phi_g} f = f \ \forall g \in G$), называется (целым) инвариантом степени m линейной группы (G, Φ) .

15 Начала тензорного исчисления

1. Понятие о тензорах. Разумной общности можно достичь, ограничившись лишь полилинейными отображениями некоторого специального вида.

Определение.. Пусть \mathfrak{K} – поле, V – векторное пространство над \mathfrak{K} , V^* – сопряженное к V пространство, p и q – целые числа ≥ 0 ,

$$V^p \times (V^*)^q = \underbrace{V \times \dots \times V}_p \times \underbrace{V^* \times \dots \times V^*}_q \quad (27)$$

– декартово произведение p экземпляров пространства V и q экземпляров пространства V^* . Всякое $(p+q)$ – линейное отображение

$$f : V^p \times (V^*)^q \rightarrow \mathfrak{K} \quad (28)$$

называется тензором на V типа (p, q) и валентности (или ранга) $p+q$.

2. Произведение тензоров. Вначале пусть

$$f : V_1 \times \dots \times V_r \rightarrow \mathfrak{K} \quad g : W_1 \times \dots \times W_s \rightarrow \mathfrak{K} \quad (29)$$

– произвольные полилинейные формы. Это значит, что V_i, W_j – никак не связанные друг с другом векторные пространства.

Определение.. Под тензорным произведением f и g понимают отображение

$$f \otimes g : V_1 \times \dots \times V_r \times W_1 \times \dots \times W_s \rightarrow \mathfrak{K}, \quad (30)$$

Определенное формулой

$$(f \otimes g)(v_1, \dots, v_r; w_1, \dots, w_s) = f(v_1, \dots, v_r)g(w_1, \dots, w_s). \quad (31)$$

Существенно подчеркнуть, что переменные V_i независимы от переменных W_j .

Резюмируем сказанное:

- 1 \otimes операция умножения \otimes определена для тензоров произвольных типов;
- 2 \otimes валентность произведения равна сумме валентностей сомножителей;
- 3 \otimes тензорное произведение ассоциативно и дистрибутивно, но не коммутативно.

16 Дифференциальное исчисление. Основные теоремы.

Теорема. Пусть $f : U(x_0) \rightarrow \mathbb{R}$ – функция класса $C^{(2)}(U(x_0); \mathbb{R})$, определенная в окрестности $U(x_0) \subset \mathbb{R}^m$ точки $x_0 = (x_0^1, \dots, x_0^m) \in \mathbb{R}$, и пусть x_0 – критическая точка этой функции f .

Если в Тейлоровском разложении

$$f(x_0^1 + h^1, \dots, x_0^m + h^m) = f(x_0^1, \dots, x_0^m) + \frac{1}{2!} \sum_{i,j=1}^m \frac{\delta^2 f}{\delta x^i \delta x^j}(x_0) h^i h^j + o(\|h\|^2) \quad (32)$$

функции в точке x_0 квадратичная форма

$$\sum_{i,j=1}^m \frac{\delta^2 f}{\delta x^i \delta x^j}(x_0) h^i h^j \equiv \delta_{ij} f(x_0) h^i h^j \quad (33)$$

- а) знакоопределена, то в точке x_0 функция имеет локальный экстремум, который является строгим локальным минимумом, если квадратичная форма (33) положительно определена, и строгим локальным максимумом, если она отрицательно определена;
- б) может принимать значения разных знаков, то в точке x_0 функция экстремума не имеет.

◀ Пусть $h \neq 0$ и $x_0 + h \in U(x_0)$. Представим соотношение (32) в виде

$$f(x_0 + h) - f(x_0) = \frac{1}{2!} \|h\|^2 \left[\sum_{i,j=1}^m \frac{\delta^2 f}{\delta x^i \delta x^j}(x_0) \frac{h^i}{\|h\|} \frac{h^j}{\|h\|} + o(1) \right] \quad (34)$$

где $o(1)$ есть величина, бесконечно малая при $h \rightarrow 0$

Из (34) видно, что знак разности $f(x_0 + h) - f(x_0)$ полностью определяется знаком величины, стоящей в квадратных скобках.

17 Теорема о определителях квадратной матрицы

Теорема. Определители любой квадратной матрицы A и транспонированной к ней матрицы A^T совпадают:

$$\det A^T = \det A \quad (35)$$

Доказательство. Положив $A = (a_{ij})$, $A^T = (a'_{ij})$, где $a'_{ij} = a_{ji}$, и заметив, что $k = \pi(\pi^{-1}k)$ для любой перестановки $\pi \in S_n$ и для любого номера $k \in \{1, 2, \dots, n\}$, мы видим, что упорядочение множителей произведения $a'_{1,\pi 1}, \dots, a'_{n,\pi n}$ в соответствии с перестановкой π^{-1} дает

$$a'_{1,\pi 1} \dots a'_{n,\pi n} = a'_{\pi^{-1}1, \pi(\pi^{-1}1)} \dots a'_{\pi^{-1}n, \pi(\pi^{-1}n)} = a'_{\pi^{-1}1, 1} \dots a'_{\pi^{-1}n, n} = a_{1, \pi^{-1}1} \dots a_{n, \pi^{-1}n}. \quad (36)$$

Если учесть ещё, что $\varepsilon_\pi = \varepsilon_{\pi^{-1}}(\varepsilon_\pi \varepsilon_{\pi^{-1}} = \varepsilon_{\pi\pi^{-1}} = \varepsilon_e = 1)$, а $\{\pi^{-1} \mid \pi \in S_n\} = \{\pi \mid \pi \in S_n\}$ (поскольку $\pi \mapsto \pi^{-1}$) – биективное отображение из S_n в S_n , то по формуле нахождения определителя матрицы имеем

$$\det A^T = \sum_{\pi \in S_n} \varepsilon_\pi a'_{1,\pi^{-1}1} \dots a'_{n,\pi^{-1}n} = \sum_{\sigma \in S_n} \varepsilon_\sigma a_{1,\sigma 1} \dots a_{n,\sigma n} = \det A \quad (37)$$

18 Организация стандартной библиотеки C++

Средства стандартной библиотеки определены в пространстве имен *std* и расположены в некотором наборе заголовочных файлов, реализующих большую часть этих средств. Перечисление этих заголовочных файлов дает представление о стандартной библиотеке и поясняет направление ее рассмотрение.

Ниже в данном разделе мы приводим список заголовочных файлов стандартной библиотеки, сгруппированный по функциональности, и сопровождаемые краткими пояснениями.

Стандартный заголовочный файл, начинающийся на букву *s*, эквивалентен соответствующему заголовочному файлу стандартной библиотеки языка C. Для каждого файла *<X.h>*, определяющего часть стандартной библиотеки языка C в глобальном пространстве имен и в пространстве имен *std*, имеется заголовочный файл *<cX>*, определяющий те же имена исключительно в пространстве имен *std*.

Контейнеры	
<i><array></i>	одномерный массив элементов <i>T</i> , в количестве <i>N</i>
<i><vector></i>	одномерный динамический массив элементов <i>T</i>
<i><list></i>	двусвязный список элементов <i>T</i>
<i><deque></i>	двусторонняя очередь элементов <i>T</i>
<i><stack></i>	стек элементов <i>T</i>
<i><map></i>	упорядоченный ассоциативный контейнер элементов <i>T</i>
<i><set></i>	множество элементов <i>T</i>
<i><bitset></i>	множество булевских переменных

Ассоциативные контейнеры *multimap* и *multiset* находятся в файлах *<map>* и *<set>*, соответственно. Контейнер *priority map* объявляется в *<queue>*.

19 Комплексные числа

Подобно тому, как в области \mathbb{Q} рациональных чисел алгебраическое уравнение $x^2 = 2$ не имело решений, уравнение $x^2 = -1$ не имеет решений в области действительных чисел \mathbb{R} , и подобно тому, как вводя внешний по отношению \mathbb{Q} символ $\sqrt{2}$ в качестве решения уравнения $x^2 = 2$, мы увязываем его с операциями в \mathbb{Q} и получаем новые числа вида $r_1 + \sqrt{2}r_2$, где $r_1, r_2 \in \mathbb{Q}$, можно ввести символ i в качестве решения уравнения $x^2 = -1$ и связать это внешнее по отношению к \mathbb{R} число i с действительными числами и арифметическими операциями в \mathbb{R} .

Реализуем теперь намеченную программу.

а. Алгебраическое расширение поля \mathbb{R} . Итак, вводим (следуя обозначению Эйлера) новое число i – мнимую единицу, такое что $i^2 = -1$.

Взаимодействие i с действительными числами должно состоять в том, что можно умножать i на числа $y \in \mathbb{R}$, т.е. необходимо появляются числа вида iy , и складывать такие числа с вещественными, т.е. появляются числа вида $x + iy$, где $x, y \in \mathbb{R}$.

Если мы хотим, чтобы на множестве объектов вида $x + iy$, которые мы вслед за Гауссом назовем *комплексными числами*, были определены привычные операции коммутативного сложения и коммутативного умножения, дистрибутивного относительно сложения, то необходимо положить по определению, что

$$(x_1 + iy_1) + (x_2 + iy_2) := (x_1 + x_2) + i(y_1 + y_2) \quad (38)$$

и

$$(x_1 + iy_1) \cdot (x_2 + iy_2) := (x_1x_2 - y_1y_2) + i(x_1y_2 + x_2y_1). \quad (39)$$

Два комплексных числа $x_1 + iy_1, x_2 + iy_2$ считаются равными в том и только в том случае, когда $x_1 = x_2$ и $y_1 = y_2$.

Отождествим числа $x \in \mathbb{R}$ с числами вида $x + i \cdot 0$, а i – с числом $0 + i \cdot 1$. Роль нуля в множестве комплексных чисел, как видно из (38), играет число $0 + i \cdot 0 = 0 \in \mathbb{R}$, роль единицы, как видно из (39), – числа $1 + i \cdot 0 = 1 \in \mathbb{R}$.

Из свойства вещественных чисел и определений (38), (39) следует, что множество комплексных чисел является полем, содержащим \mathbb{R} в качестве подполя.

б. Геометрическая интерпретация поля \mathbb{C} . Комплексное число $z = x + iy$ мы можем отождествить с упорядоченной парой (x, y) действительных чисел, называемых соответственно действительной частью и мнимой частью комплексного числа z (обозначения: $x = \operatorname{Re} z, y = \operatorname{Im} z$ ²)

Но тогда, считая пару (x, y) декартовыми координатами точки плоскости $\mathbb{R}^2 = \mathbb{R} \times \mathbb{R}$, можно отождествить комплексные числа с точками этой плоскости или с двумерными векторами с координатами (x, y) .

В такой векторной интерпретации покоординатное сложение (38) комплексных чисел соответствует правилу сложения векторов. Кроме того, такая интерпретация естественно приводит также к понятию модуля $|z|$ комплексного числа z как модуля или длины соответствующего ему вектора (x, y) , т.е.

$$|z_1 - z_2| = \sqrt{(x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2}. \quad (40)$$

²От лат. *realis* (вещественный) и *imaginarius* (мнимый).

20 Таблица производных основных функций

Функция $f(x)$	Производная $f'(x)$	Ограничения на область изменения аргумента $x \in \mathbb{R}$
1. C (const)	0	
2. x^a	ax^{a-1}	$x > 0$ при $a \in \mathbb{R}$ $x \in \mathbb{R}$ при $a \in \mathbb{N}$
3. a^x	$a^x \ln a$	$x \in \mathbb{R} (a > 0, a \neq 1)$
4. $\log_a x $	$\frac{1}{x \ln a}$	$x \in \mathbb{R} \setminus 0 (a > 0, a \neq 1)$
5. $\sin x$	$\cos x$	
6. $\cos x$	$-\sin x$	
7. $\tan x$	$\frac{1}{\cos^2 x}$	$x \neq \frac{\pi}{2} + \pi k, \quad k \in \mathbb{Z}$
8. $\operatorname{ctg} x$	$-\frac{1}{\sin^2 x}$	$x \neq \pi k, \quad k \in \mathbb{Z}$

21 Хранение одного из нескольких выбранных типов в контейнере или переменной

Объединения (union) C++03 могут содержать только очень простые типы под названием **простая структура данных (POD)**. Например в C++03 нельзя хранить `std::string` или `std::vector` в объединении.

Вы знаете о концепции **Неограниченных объединений (unrestricted unions)** в C++11? Позвольте мне кратко рассказать вам о них. C++11 ослабляет требования для объединений, но вы должны сами управлять созданием и уничтожением не-POD-типов. Вы должны вызывать конструирование или уничтожение по месту (in-place construction/destruction) и запомнить, какой тип хранится в объединении. Огромный объем работы, не так ли?

Можно ли в C++03 получить переменную, которая ведет себя как неограниченное объединение C++ и которая управляет временем жизни объекта, запоминая его тип?

Подготовка...

Мы будем работать с библиотекой header-only, которая проста в использовании. Все, что требуется для этого рецепта, - базовые знания C++.

Как это делается...

Позвольте представить вам библиотеку `Boost.Variant`.

1. Библиотека `Boost.Variant` может хранить любые типы, указанные во время компиляции. Она также управляет созданием или уничтожением по месту, и ей даже не требуется стандарт C++11:

```
#include <boost/variant.hpp>
#include <iostream>
#include <vector>
#include <string>

int main() {
    typedef boost::variant<int, const char* std::string> my_var_t;
    std::vector<my_var_t> some_values;
    some_values.push_back(10);
    some_values.push_back("Hello, _there!");
    some_values.push_back(std::string("Wow!"));

    std::string& s = boost::get<std::string>(some_values.back());
    s += "_That_is_great\n";

    std::cout << s << '\n';
    return 0;
}
```

Здорово, правда?

2. `Boost.Variant` не имеет пустого состояния, но у нее есть функция `empty()`, которая бесполезна и всегда возвращает значение `false`. Если вам нужно представить пустое состояние, просто добавьте простой тип первым шаблонным параметром

`boost::variant`. Если `Boost.Variant` содержит этот тип, интерпретируйте его как пустое состояние. Вот пример, в котором мы будем использовать тип `boost::blank` для представления пустого состояния:

```
void example1() {
    // The default constructor creates an instance of boost::blank.
    boost::variant<boost::blank, int, const char*, std::string> var;

    // The which() method returns the index of the type currently
    // contained in the variant.
    assert(var.which() == 0); // boost::blank

    var = "Hello, _dear_reader";
    assert(var.which() != 0);
}
```

3. Можно получить значение из `boost::variant`, используя два подхода:

```
void example2() {
    boost::variant<int, std::string> variable(0);

    //When using the method below, an exception may be thrown
    // boost::bad_get, if the actual value in variable is not int
    int s1 = boost::get<int>(variable);

    // If the actual value in the variable is not an int,
    // NULL will be returned
    int* s2 = boost::get<int>(&variable);
}
```

Как это работает...

Класс `boost::variant` содержит массив байтов и хранит значения в этом массиве. Размер массива определяется во время компиляции путем применения функции `sizeof` и функции для определения выравнивания (alignment) каждого из типов шаблонов. При присваивании или создании класса `boost::variable` предыдущее значение уничтожается по месту, а новое значение создается поверх массива байтов с использованием оператора `placement new`.

Дополнительно...

`Boost.Variant` обычно не выделяет память динамически и не требует RTTI. Это чрезвычайно быстрая библиотека, и она широко используется другими библиотеками Boost. Для достижения максимальной производительности убедитесь, что в шаблонном списке типов в первой позиции указан простой тип (POD), `boost::variant` использует rvalue-ссылки C++11, если они доступны в вашем компиляторе.

Библиотека `Boost.Variant` является частью стандартна C++17, `std::variant` имеет некоторые отличия от `Boost.Variant`

22 Вставка картинок



Рис. 1: Картинка из статьи про SSH

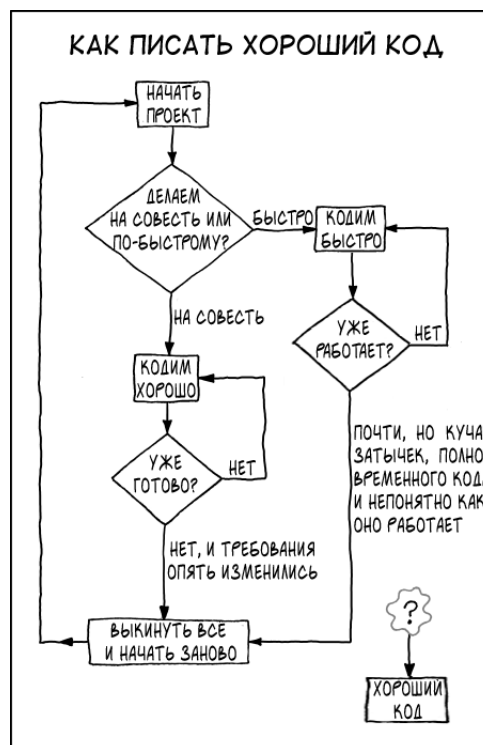


Рис. 2: Картинка о том, как писать хороший код :D

23 Прямоугольная матрица

Пусть есть два конечных множества:

- Номера строк: $M = \{1, 2, \dots, m\}$;
- номера столбцов $N = \{1, 2, \dots, n\}$, где $m, n \in \mathbb{N}$.

Назовём матрицей A размера $m \times n$ (читается m на n) (m - **строк**, n - **столбцов**) с элементами из некоторого кольца или поля \mathcal{K} отображение вида $A : M \times N \rightarrow \mathcal{K}$. Матрица записывается как

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & a_{ij} & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix}, \quad (41)$$

где элемент матрицы $a_{ij} = a(i, j)$ находится на пересечении i -й строки и j -го столбца.

- i -я строка матрицы $A(i,) = (a_{i1} \ a_{i2} \ \cdots \ a_{in})$;

- j -й столбец матрицы $A(, j) = \begin{pmatrix} a_{1j} \\ a_{2j} \\ \vdots \\ a_{mj} \end{pmatrix}$.

При этом количество элементов матрицы равно $m \cdot n$.

- каждую строку матрицы можно интерпретировать как вектор в n -мерном координатном пространстве \mathcal{K}^n ;
- каждый столбец матрицы – как вектор в m -мерном координатном пространстве \mathcal{K}^m .

Сама матрица естественным образом интерпретируется как вектор в пространстве \mathcal{K}^{mn} , имеющем размерность mn . Это позволяет ввести покомпонентное сложение матриц и умножение матрицы на число (см. ниже); что касается матричного умножения, то оно существенным образом опирается на прямоугольную структуру матрицы.

Обозначения

Если необходимо дать развёрнутое представление матрицы в виде таблицы, то используют запись вида

$$\begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1j} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \cdots & a_{ij} & \cdots & a_{in} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mj} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix}, \quad \begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1j} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \cdots & a_{ij} & \cdots & a_{in} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mj} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix}, \quad \left\| \begin{array}{ccccc} a_{11} & \cdots & a_{1j} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \cdots & a_{ij} & \cdots & a_{in} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mj} & \cdots & a_{mn} \end{array} \right\|$$

Можно встретить как обозначения с круглыми скобками «(...)», так и обозначения с квадратными скобками «[...]». Реже можно встретить обозначения с двойными прямыми линиями «||...||».

24 Рекуррентное перечисление файлов в каталоге

Существуют функции и классы стандартной библиотеки для чтения и записи данных в файлы. Но до появления C++17 в ней не было функций вывода списка файлов в каталоге, получения типа файла или получения прав доступа к файлу.

Давайте посмотрим, как можно исправить эту несправедливость с помощью Boost. Мы будем создавать программу, которая перечисляет имена файлов, находящихся в выбранной директории, а также в её подкаталогах.

Подготовка

Знание основ C++ более чем достаточно для использования этого рецепта. Этот рецепт требует линковки с библиотеками `boost_system` и `boost_filesystem`.

Как это делается?

Этот рецепт посвящен переносимым оберткам для работы с файловой системой.

```
#include <iostream>
#include <boost/filesystem.hpp>

int main() {
    boost::filesystem::recursive_directory_iterator begin("./");
    boost::filesystem::recursive_directory_iterator end;

    for (; begin != end; begin++) {
        std::cout << *begin << std::endl;
    }
    return 0;
}
```

Готово. Теперь, если мы запустим программу, она выведет что-то вроде этого:

```
"/a.out"
"/ex1.cpp"
```

Как это работает...

Функции и классы `Boost.Filesystem` просто оборачивают системные вызовы для работы с файлами.

Обратите внимание на использование знака `"/."`. Системы POSIX используют косую черту для указания путей; Windows по умолчанию использует обратную косую черту. Тем не менее Windows также понимает косую черту, а даже если бы не понимала, то библиотека Boost позаботилась бы о неявном преобразовании формата пути.

Дополнительно...

`Boost.Filesystem` является частью C++17. Все содержимое в C++17 находится в одном заголовочном файле `<filesystem>` в пространстве имен `std::filesystem::`. Версия `<filesystem>` стандартной библиотеки несколько отличается от Boost-версии, в основном за счет использования перечислений с областью видимости (`enum class`), там где Boost.Filesystem использовала просто перечисления без области видимости.

25 История возникновения и эволюции японского меча

Отковать клинок чека – это не просто было выполнить соответствующую механическую работу. Кузнецы часть занимали высокое общественное положение – среди них были самураи и придворные. В начале XIII в. японский император *Го-Тоба*, отрекшись от престола, занялся изготовлением клинков. Событие это способствовало появлению первых школ оружейных мастеров, таких как *Сендзюи* из провинции *Ямасиро*, *Итимодзи* из провинции *Бидзэн* и др.

До XI в. применялись мечи обоюдоострые или с односторонней заточкой. В этот период происходит замена прямых клинков на кривые. Важнейшей частью декоративного убранства клинкового оружия была *цуба* – прямая пластина круглой, овальной, прямо или многоугольной формы.

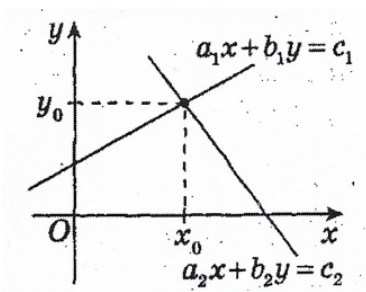
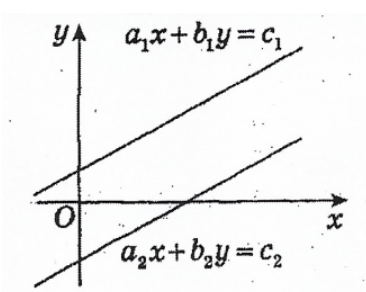
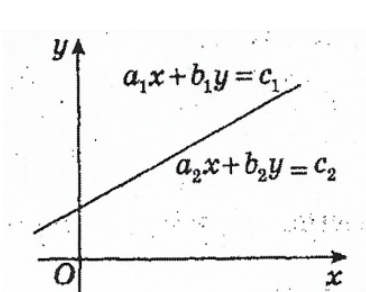
Классификация клинков

Название	Описание	Фотография
Нодачи	Двуручные сабли, имеющие клинок длиной более 84 см.	
Катана	Самый распространенный вид боевого оружия, имеющая клинок длиной от 61 до 76 см	
Тачи	Придворная сабля самурая, имеющая клинок такой же длины, как и катана, но отличающаяся от нее способом montirovki и более пышным декоративным убранством.	
Вакидзаси	Являлась парой к <i>катане</i> или <i>тачи</i> и имела клинок от 40 до 51 см.	

26 Системы линейных уравнений с двумя переменными

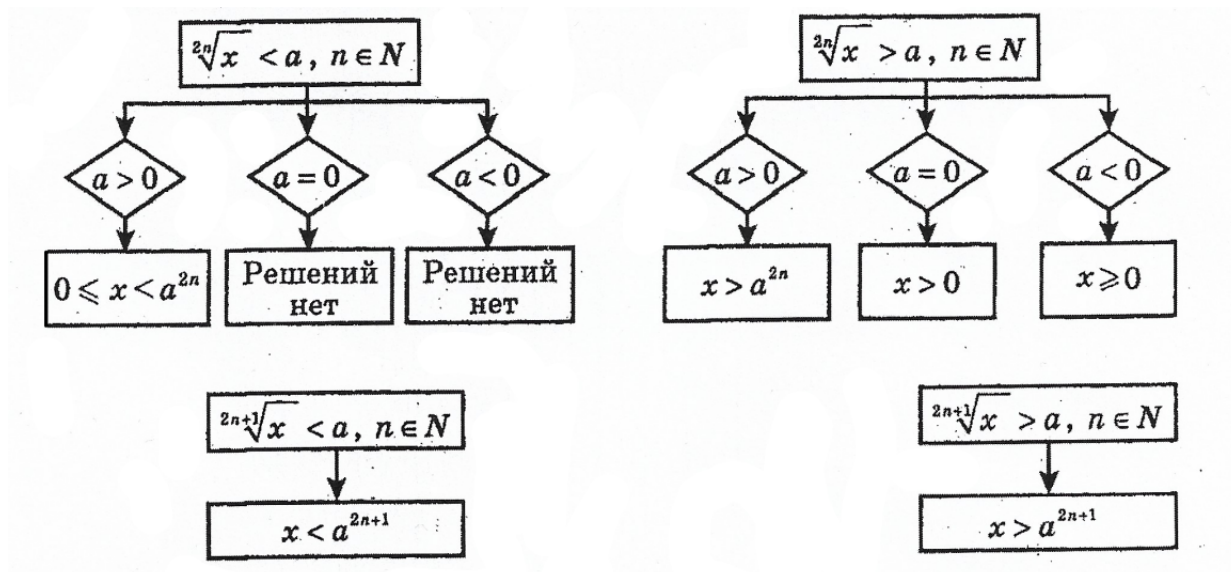
Система вида $\begin{cases} a_1x + b_1y = c_1, \\ a_2x + b_2y = c_2 \end{cases}$ называется *системой линейных уравнений с двумя переменными*.

Возможные случаи решения системы

Условие	Графическая интерпретация	Множество решений
Коэффициенты при неизвестных (переменных) в уравнении не пропорциональны, т.е. $a_1b_2 \neq a_2b_1$	 <p>Прямые пересекаются</p>	<p>Одно решение.</p> $x_0 = \frac{c_1b_2 - c_2b_1}{a_1b_2 - a_2b_1}$ $y_0 = \frac{a_1c_2 - a_2c_1}{a_1b_2 - a_2b_1}$
Коэффициенты при неизвестных (переменных) в уравнении пропорциональны, т.е. $a_1b_2 = a_2b_1$, однако они не пропорциональны свободным членам $a_1c_2 \neq a_2c_1$ или $b_1c_2 \neq b_2c_1$	 <p>Прямые параллельны</p>	Решений нет
Коэффициенты при неизвестных (переменных) и свободные члены в уравнении пропорциональны, т.е. $a_1b_2 = a_2b_1; a_1c_2 = a_2c_1; b_1c_2 = b_2c_1$	 <p>Прямые совпадают</p>	Бесконечное множество решений

27 Иррациональные неравенства

Простейшие иррациональные неравенства



Неравенства $\sqrt[2n+1]{f(x)} > g(x)$ и $\sqrt[2n+1]{f(x)} < g(x), n \in \mathbb{N}$, равносильны неравенствам $f(x) > g^{2n+1}(x)$ и $f(x) < g^{2n+1}(x)$.

Неравенство $\sqrt[2n]{f(x)} < g(x), n \in \mathbb{N}$, равносильно системе
$$\begin{cases} g(x) > 0, \\ f(x) < g^{2n}(x), \\ f(x) \geq 0. \end{cases}$$

Неравенство $\sqrt[2n]{f(x)} > g(x), n \in \mathbb{N}$, равносильно объединению систем

$$\begin{cases} \begin{cases} g(x) \geq 0, \\ f(x) > g^{2n}(x), \end{cases} \\ \begin{cases} g(x) < 0, \\ f(x) \geq 0. \end{cases} \end{cases}$$

Неравенство $\sqrt[2n]{f(x)} > \sqrt[2n]{g(x)}, n \in \mathbb{N}$, равносильно системе:
$$\begin{cases} f(x) > g(x), \\ g(x) \geq 0. \end{cases}$$

Список литературы

- [1] Владимир Антонович Зорич. *Математический анализ. Часть I.* 2020, с. 564. ISBN: 978-5-4439-4030-4.
- [2] Владимир Антонович Зорич. *Математический анализ. Часть II.* 2019, с. 675. ISBN: 978-5-4439-1303-2.
- [3] Алексей Иванович Кострыкин. *Введение в алгебру. Основы Алгебры. Часть I.* 2020, с. 272. ISBN: 978-5-4439-4116-5.
- [4] Антон А. Полухин. *Разработка приложений на C++ с использованием Boost. Рецензенты, упрощающие разработку вашего приложения.* 2020, с. 346. ISBN: 987-5-97060-868-5.
- [5] Бьерн Страуструп. *Язык программирования C++.* 2020, с. 1136. ISBN: 978-5-7989-0425-9.