

Математический анализ - раздел математики, изучающий различные свойства действительных функций от одного аргумента

Св-ва: непрерывность, диф-ть, инт-ть

← Основные этапы от алгебры →

в матем-м анализе → все они связаны с пред-м переходом

Помимо этого под действительными функциями подразумеваются также функции, область определения которых является некоторым подмножеством действительных чисел

Ф-ии, зн-ми и/или арг-ми кот-х являются комплексные числа, рассм-ся в рамках ТФКП-теории ф-й комплексной переменной

Наряду с числовыми ф-ми (т.е. функциями, арг-ми и зн-ми кот-х является некоторое число) в математике рассм-ся ф-ии более сложной природы, называемые операторами

Отличие опер-в от числовых ф-й состоит в том, что арг-тами и зн-ми опер-в сами являются функциями (природа которых, в свою очередь, может быть самой разнообразной). Т.е. оператор ставит в соотв-ие одну функцию - другую функцию.

Операторы математически изучаются в рамках курса функций-го анализа

Иногда термин "математический анализ" трактуется в более широком смысле с включением в него ТФКП и функций-го анализа. Но мы будем понимать его преимущественно

в указанном выше узком смысле (с не-
качественным привлечением элементов 1.2
ных диссептин) отдельных разделов

В связи с этим и под терминкой функций
по умолчанию ^{здесь} всегда будет подразумевать-
ся числовая, а точнее действ-я функция,
т.е. такая, значениями и аргументами ко-
торой явл-ся вещ-ые числа

Итак, мы видим, что для того даже, чтобы
понять чем занимается математический ак-
в чём состоит этот предмет, нам надо про-
жде всего ^{надо} объяснить, что такое вещ-ое число,
что такое функция и разобраться с понятиями
непр-ти, диф-ти и f -ти действ-х ф-й

Начнём с теории вещ-ых чисел

Глава I

Вещественные числа

§1 Рациональные числа

Как чув-но самыми простыми из чисел
смы явл-ся натур-ые числа, исполь-ые
при естеств-м счёте или при нумерации
предметов. Мно-во натур-х чисел принято
обозн-ть буквой \mathbb{N} и зап-ть в виде на-
тур-го ряда

$$\mathbb{N} \equiv \{1, 2, 3, \dots\}$$

Исп-ие { } пр-бувано подгерткнутъ, что 1.3
речь здесь идет не об от-х н-х числах,
а о сов-ти или ин-ве всех н-х чисел

Число "0" как правило не вкл-ют в мен-во
н-х чисел, однако иногда по тем или иным
причинам начинать нумер-но удобнее имен-
но с этого числа. Для такого случая пред-
см-но обозначение

$$\mathbb{N}_0 \equiv \{N\} \cup \{0\} = \{0, 1, 2, \dots\}$$

(В целях сокр-я записи вместо def мы исп-м
 \equiv , также исп-м для обозн-я тождеств)

Исторически человек начал исп-ть н-ые чи-
сла раньше других чисел. Все ост-ые числа
так или иначе могут быть свр-ны через ка-
тур-ые числа. Вопрос о том явл-ся ли са-
ми н-ые числа первичными может ре-
шаться по-разному

Одна из точек зрения по этому вопросу
выражена в широко изв-м утверждении зна-
менитого матем-ка Леопольда Кронекера
"Бог создал натуральные числа, все ос-
тальное - дело рук человека"

Надо сказать, что это заявление носило
полюмигский характер и было высказано
в противовес нарождавшемуся в то время
теоретико-множ-му взгляду на природу
н-х чисел, согласно кот-му на основа-

ниш аксиом теории мн-в натураль | 1.4
ные числа предст-ся как мн-ва спеу-го
вида

Впрочем, данный вопрос выходит за
рамки нашего курса и мы в любом слу-
чае будем рассм-ть натур-ые числа как и-
начально заданные, вне зависимости от
того кто их создал и тем они явл-ся на
самом деле

Рауи-я, мы считаем, что над натураль-
ными числами опре-ны арифм-ые опера-
ции и операции ср-я, удовл-ие ряду ус-
в-х св-в (коммут-ть и ассоу-ть сл-я и ум-
н-я, дистр-ть умн-я отн-ко сл-я и т.д.)

Обратим внимание на то, что операции
воог-я и дел-я опре-ны не для всех натур-х
чисел. Стремление иметь возм-ть вычитать
любые числа естеств-но ^{содержит} приводит нас
к появлению целых чисел

$$\mathbb{Z} \equiv \{ \dots, -2, -1, 0, +1, +2, \dots \},$$

а дальнейшее стр-ие ~~более~~ ^и воз-
можность разделить любые два числа —
к появлению рау-х чисел

$\mathbb{Q} \equiv \left\{ \frac{m}{n} \mid m \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N} \right\}$ — мн-во
всех ^{обыкновенных} дробей вида
 $\frac{m}{n}$, в кот-х $m \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N}$

П.о., с появл-м целых чисел у нас возникла возможность неогр-го вычит-я, а с появлением рац-х - ещё и деления чисел

1.5

Заметим, что одному и тому же рац-му числу отв-т ∞ много обобщ-х дробей, напр

$$\frac{2}{5} = \frac{4}{10} = \frac{6}{15} = \dots = \frac{2k}{5k} = \dots \quad k \in \mathbb{Z} \text{ и } k \neq 0$$

В принципе отдельные дроби можно воспринимать как рацные, но все друг другу числа, но мы будем считать, что все эти дроби представляют одно и то же число

Капоню как опер-ны операции сл-я и умн-я, а также правила ср-я рац-х чисел

1) $\frac{m_1}{n_1} \vee \frac{m_2}{n_2} \quad \vee \in \{<, >, =\}$
 \updownarrow
 $m_1, n_2 \vee n_1, m_2$
 >-связаны теми же знаками

При этом считается, что нам, в свою очередь, уб-ны правила ср-я целых чисел

2) $\frac{m_1}{n_1} + \frac{m_2}{n_2} = \frac{m_1 n_2 + m_2 n_1}{n_1 n_2}$

3) $\frac{m_1}{n_1} \cdot \frac{m_2}{n_2} = \frac{m_1 m_2}{n_1 n_2}$

Вычитание и деление опер-се как оп-ции обр-ые соот-но сл-ю и умн-ю

Эти правила обладают рядом св-в, о кот-х засти у кот-х я уже упоминал и кот-е позволяют прояв-ть соотв-ие преобр-ения чисел-х впер-на ~~как то, перестановка и групп-ки~~ ~~равносильные~~ ~~ср-е~~

слаб-к и сильн-д), а также осуществлять | 1.6
равносильные переходы ~~от формул~~ равенств ~~и~~
пер-в к другим и получать законные след-
ств и т.д. или иных соотнош-д. Напр

$$\begin{cases} a > b \\ b > c \end{cases} \Rightarrow a > c \text{ - транзитивность} \\ \text{знака " > "}$$

Св-ва правил ср-д и арифм-к опер-д над
рац-ми числами вытекают из соответ-х св-
в натур-х и целых чисел. Я не буду перепис-
ывать их все (тем более, что это невозм-но,
поск-ку их ∞ много). Замечу лишь, что все
они сводятся к 13 основным св-м, кау-м та-
кже аксиомами рац-х чисел, в том смы-
сле, что все ост-ые св-ва могут быть выве-
дены из этих 13 аксиом (подробнее Зорин;
Ильин, Подняк)

Окаж-ся, однако, что рац-х чисел достато-
чно для чисел нек-х величин. Напр-р,
диагональ квадрата с единичной стор-д не
явл-ся рац-м числом. Отношение длин окр-
ти к ее радиусу также не может быть вы-
ражено обыкновенн-д дробью. Эти, а также мно-
гие др-ие пр-ры указ-т на необход-ть расш-д
мно-ва рац-х чисел. Таким расш-ми явл-ся
мно-во вещ-х чисел

§2 Вещественные числа

1.7

Вещ-ые числа мы опр-м с помощью т.н.
 ∞ -х десяти-х дробей

Беск-й десяти-й дробью будем называть дробь
сл-го вида

$$\pm \alpha_0, \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n \dots,$$

Если перед дробью не стоит
никакого знака, то она от-
тается поз-н

где $\alpha_0 \in \mathbb{Z} \cap \mathbb{N}_0$ (целое неотр число), $\alpha_k \in \{0, 1, \dots, 9\}$,

а у двух знаков плюс и минус берётся какой-
то один (если берет "+" то дробь поз-й, а если
"-", то отр-й)

α_0 - целая часть дроби

$\alpha_i, i \geq 1$ - десятичные знаки (цифры)

~~Особый сл-й: $0,000\dots = 0$ (без знака)~~ - котом
Опр Веществ-н числом наз-ся ∞ десяти-
дроби

Обозн \mathbb{R} нельзя предст-ть в виде ряда

Этот масса других опр-й вещ-х чисел: на-
пр-р через ∞ 2-ные, 3-ные и вообще абст-
рактные q -ные дроби (см., напр., Зорниц),
через Дедеккиндовы сечения (см. Фихтенгольц)
на мн-ве рац-х чисел или с помощью ак-
сиом-го метода (когда мн-во вещ-х чисел
опр-я как нек-ое абстр-ое мн-во, эл-ты ко-
торого удовле-ют заранее выдвинутому сти-
ску аксиом)

И.о., мы опр-я мн-во одной из вом-х реали-
з-й мн-ва вещ-х чисел

Примеры вещ-х чисел. Прежде всего 1.8
 заметим, что сс дес-ые дроби бывают
 двух видов: период-ие и непериод-ие

Периодические дроби:

$$0,363636... \equiv 0,(36) = \frac{4}{11}$$

$$3,333... = 3,(3) = 3\frac{1}{3} = \frac{10}{3}$$

$$0,5000 = 0,5(0) = \frac{1}{2} \leftarrow \text{также наз-ют конечной дробью}$$

Окаж-ся, любое рац-ое число может
 быть представлено в виде сс пер-й дес-й дроби
 и наоборот - каждой сс пер-й дес-й дроби
 отв-ет вполне опр-ое рац-ое число. Проце-
 дурой перехода от одного пр-ия к другому
 описаны в школьном курсе и них я остано-
 вл-ся не буду $\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R}$

Приведём примеры сс непериод-х д-х др-й

$$0,1010010001... \overbrace{10...01}^n ...$$

Док-во непериод-ти данной десяти-й дроби
 оставляю в кол-ве нек-го сам-го упр-я

Другие примеры

$$1,414213... = \sqrt{2} - \text{диагональ кв-та}$$

$$3,14159265358979... = \pi$$

Опр Иррац-н числом наз-ся сс неп-я
 дес-я дроби

← Вставки на стр. 10

§3 Сравнение велич чисел

1.9

Напомним с одного небольшого, но существенно-важного

Замечание. Для отл-х от нуля рац-х чисел, у кот-х десят-я дробь имеет в периоде 0, существует такое представ-ие в виде ∞ десят-й дроби, напр

$$\frac{1}{2} = 0,5000\dots = 0,5(0)$$

$$\frac{1}{2} = 0,4999\dots = 0,4(9)$$

Можно считать, что $0,5(0)$ и $0,4(9)$ два разных, но равных друг другу числа, но мы будем считать, что это просто два разных представ-я одного и того же числа

Этот тонкий момент надо иметь в виду при сравнении велич чисел, т.к. если сравнить их согл-но общему алг-му ср-я велич чисел (о кот-м речь пойдет ниже), то получится что

$$0,4(9) < 0,5(0)$$

Чтобы убедиться этого недорау-я, при сравнении велич чисел следует опр-ваться только одной из указанных форм представ-я подобных рац-х чисел

Казалось бы логично было бы вообще отказаться от чисел с "9" в периоде, но это всё же не вполне удобно по целому ряду соображ.

Напр, если

$$10 : 3 = 3, (3)$$

$$(3, (3)) \times 3 = 9, (3)$$

при естественном поразр-м узн-ии

Но после :3 и x3 должно получиться исходное число, так что мы естественно счит-м что

$$9, (3) \equiv 10, (6) \quad \text{Поместить перед 9 и 0 срав-ии}$$

Далее мы введём правила срав-я, а-я и узн-я вещ-х чисел, пригём так, что

1) Основные св-ва данных оп-д, справ-ые для раз-х чисел будут сохр-ны и для в-х чисел

2) применение ^{данных} этих правил к ^{десятым} дробям будет давать тот же ре-тат, что и при исполь-ии обыкновен-х дробей, предст-х эти числа

Напр $0, (3) : 3 = 0, (1)$

$$\frac{1}{3} : 3 = \frac{1}{9}$$

III. е. результат операций не будет зависеть

от формы предст-я раз-х чисел

§3 Правило ср-я вещ-х чисел

0) Раз-ое число 0 имеет двойное предст-ие в виде ∞ дес-я дроби

$$0 \neq \pm 0,000... = \pm 0, (0) \equiv 0 \leftarrow \text{в дальнейшем использует это краткое пр-ие}$$

Пусть $a = \pm \alpha_0, \alpha_1, \dots$

$a = 0 \Leftrightarrow a = \pm 0, (\omega)$ - независимо от знака

т.е. $\forall k = 0, 1, \dots \Rightarrow \alpha_k = 0 \quad (k = \overline{0, \infty})$

$a \neq 0 \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{N}_0 : \alpha_k \neq 0$

\forall - квантор
всеобщности
(для любого, для
каждого ...)
 \exists - квантор
существования (существ,
найдется и т.д.)

Пусть $a \neq 0$, тогда $a \geq 0$

$a > 0$, если $a = +\alpha_0, \alpha_1, \dots$

$a < 0$, если $a = -\alpha_0, \alpha_1, \dots$

Случай, когда хотя бы одно из α_k сравнимо с 0

Пусть далее $a \neq 0, b \neq 0$

$a = \pm \alpha_0, \alpha_1, \dots \quad b = \pm \beta_0, \beta_1, \dots$

1) $a = b$



{ они имеют одинак-й знак

{ $\forall k \in \mathbb{N}_0 \Rightarrow \alpha_k = \beta_k$

$a \neq b \Leftrightarrow \begin{cases} a > b \\ a < b \end{cases}$ где \forall два числа должны быть сравнимы

2) Пусть $a > 0, b > 0$

$a \neq b \Rightarrow$

{ либо разный знак

{ $\exists k \in \mathbb{N}_0 : \alpha_k \neq \beta_k$

если $k \geq 0$, то
просто $\alpha_0 \neq \beta_0$ без
первых строк -
отпадает это всегда
проверяется

Пусть k - наименьший из таких номеров, при которых $\alpha_k \neq \beta_k$. Это значит, что

{ $\alpha_i = \beta_i \quad \forall i = \overline{0, k-1}$ ($i = \overline{0, k-1}$)

{ $\alpha_k \neq \beta_k \Leftrightarrow \begin{cases} \alpha_k > \beta_k \\ \alpha_k < \beta_k \end{cases}$ где два целых числа всегда сравнимы

Будем считать, что
 $a > b$, если $\alpha_k > \beta_k$
 $a < b$, если $\alpha_k < \beta_k$

3) $\begin{cases} a > 0 \\ b < 0 \end{cases} \Rightarrow a > b$

4) $a < 0$ и $b < 0$
 $a > b$, если $|a| < |b|$
 $a < b$, если $|a| > |b|$

$|\pm \alpha_0, \alpha_1, \alpha_2, \dots| \equiv \pm \alpha_0, \alpha_1, \alpha_2, \dots$

Из правил ср-я следует, что
если $a = +\alpha_0, \alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n, \dots$, то

$\alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_n \leq a \leq \alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_n + \frac{1}{10^n}$

если $a = -\alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_n, \dots$, то

$-\alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_n - \frac{1}{10^n} \leq a \leq -\alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_n$

П.о., \forall вещ-ое число можно приблизить
рацион-м числом с точностью до $\frac{1}{10^n}$ ст.е. за
счет выбора n дост-но большим - с любой
наперед зад-й точностью

Выполнять арифм-ие операции над вещ-ми
числами удобнее всего поразрядным способом
с использ-м операций пред-го перехода

Напр, чтобы сложить два вещ-х числа, мож-
но отбросить все 10-ые знаки, кроме не-
которого их конечного числа, скажем десяти.

Эта операция превратит их в ряды чисел. Складываем два полученных ряда чисел и имеем нек-й промежуточный ряд чисел. Точность такого ряда тем выше, чем больше рядов складываем. И.о., удерживая все большие кол-во рядов (напр., 10, 20, 30, 40, ...) в предельном случае получаем точный результат. Но дело все в том, что операция предельного перехода будет выполнена позже и это будет сделано сразу для всех вещественных функций. Но для того, чтобы ввести операцию предельного перехода для вещественных функций нам уже надо уметь выполнять арифметические операции над вещественными числами. И.о. перед нами встает задача такого способа введения арифметических операций над вещественными числами, кот-я не использовалась бы в явном виде операции предельного перехода. Это можно сделать, если ввести понятие точных граничных значений множеств

§4 Точные грани открытого числового множества

Пусть X - числовое множество (только такие мы пока и будем рассматривать) $X \subset \mathbb{R}$ и пусть $X \neq \emptyset$ (не пустое множество, т.е. такое, кот-ое сод-т хотя бы один элемент)

Опр-ие. Мн-во X наз-ся огр-м сверху 1.14
(снизу), если суц-ет число $M(m)$ такое, что
для любого э-та $x \in X$ вын-ся нер-во

$$x \leq M \quad (x \geq m)$$

Для Число M при этом наз-ся ~~то~~ верхней
гранью или мажорантой мн-ва X , а число
 m — нижней гр-ю или минорантой это-
го мн-ва

Затем данное опр-ие с помощью ква-
нторов. Мн-во

мн-во X наз огр-м сверху, если

$$\exists M \in \mathbb{R} : \forall x \in X \Rightarrow x \leq M$$

\exists — существует \exists или $\bar{\exists}$ — не суц-ет

\forall — суц-т единств-н \forall — для любого

: — такой, что... \Rightarrow — следует, спр-во

($y : x \Rightarrow$ синтаксическая ф-я, их часто не
ставят)

Сформулируем опр-ие спр-я огр-го сверху мн-ва.
Проще всего забыть (и это будет формально
правильным), что мн-во наз-ся неогр-м,
если оно не явл-ся огр-м. Однако с практи-
ческой точки зрения такое опр-ие не пригодно.
Для того, чтобы убедиться в том, что
данное мн-во не явл-ся огр-м, ^{сверху} нам необ-

кодима позитивная ^{форма} отр-я отр-я отр-го све- 1.15
ру мн-ва, т.е. некоторое утв-ие, проверив
вып-ие которого, мы смогли бы дать положи-
т-й ответ на вопрос о его неотр-ти сверху (гор-

~~Построим такое отр-ие~~ но так же, как
и в случае отр-го отр-я отр-го мн-ва)

Итак, опираясь на отр-ие отр-го сверху мн-ва,
получим позит-у форму отр-я того, что
мн-во не явл-ся отр-м сверху

В отр-м отр-го сверху мн-ва утв-ся, что
 $\exists M \in \mathbb{R}$: нек усл-ие

Сл-но в случае неотр-го сверху мн-ва такая
константа M не должна сузу \rightarrow

$\exists M \in \mathbb{R}$: данное усл-ие

т.е. $\forall M \in \mathbb{R} \Rightarrow$ отр-ие нашего усл-я

В глм состоит отриц-ое усл-ие:

$$\forall x \in X \Rightarrow x \leq M$$

Значит $\forall x \in X \Rightarrow x \leq M$

т.е. $\exists x \in X: x > M$

В итоге оконча-но получаем

$$\forall M \in \mathbb{R} \Rightarrow \exists x \in X: x > M$$

Кванторная форма отр-я неотр-го сверху
мн-ва может быть автом-ки получена из
квант-й формы отр-я отр-го сверху мн-ва

путём применения след-х 3-х правил:

1.16

1) Заменой $\exists \leftrightarrow \forall$

2) Заменой $: \leftrightarrow \Rightarrow$

3) Заменой усл-я отр-ти: $x \leq M$ на ему проти-воп-ое (усл-ие не отр-ти): $x > M$

Замеч-ие. При построении отр-я области при-надл-ти пер-х остаются прежними, т.е. $E \rightarrow \neq$
Привед-е принцип постро-я отр-я явл-ся уни-версальным - он может применяться к кван-торным отр-м любого рода

Отр мн-во наз-я отр-м, если оно отр-но и сверху и снизу

Рассм-м сле мн-во: $\{x \in \mathbb{R} \mid 0 \leq x < 10\} \equiv X$ с помощью кванторов отр-я отр-го и отр-го снизу мн-в, а также отр-я этих отр-й

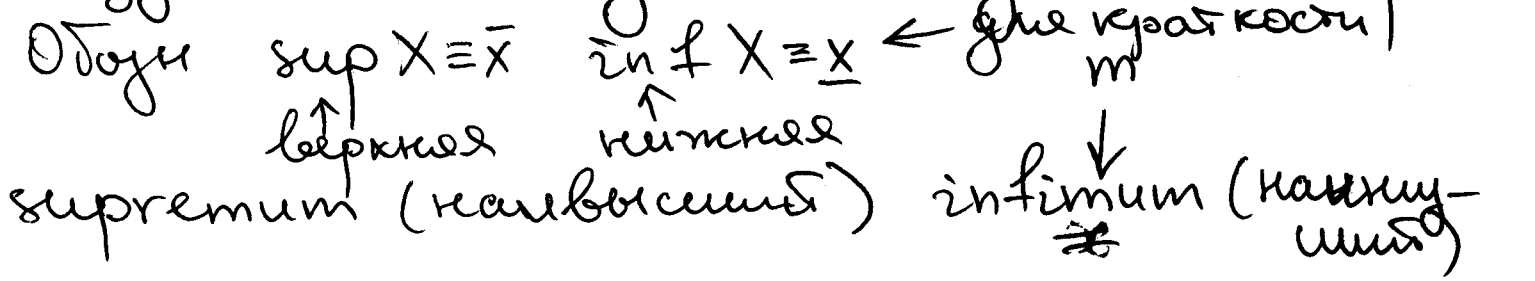
Задача. Написать

Это мн-во отр-но снизу любым неположит-ным числом. Вообще, если у мн-ва есть ниж-няя и/или верхняя грань, то их всегда ∞ много. Среди нижних граней этого мн-ва есть наибольшая - число нуль. Это число однов-ременно есть ~~наибольшая~~ и нижних являет-ся минимальным эл-м нашего мн-ва. Рассмат-ное мн-во также отр-но сверху (а значит и просто отр-но). Любое число ≥ 10 (напр, 100, 1000 и т.д.) - его верхняя грань. Мн-во X не имеет max-го эл-та. Число 10, являясь

в некотором (пока не уточненном) ками) смысле по верхней границей и потому претендующее на такую роль, ~~не~~ всё же не явля-
 тах-м элем-м нашего мн-ва, поскольку ему не принадлежит (если к мн-ву X добавить число 10 , то это число станет ^{его} тах-м элем-м). В то же время любое число меньше 10 при-
 мн-ву, а значит меньше 10 не может быть ^{его} тах-м элем-м, т.к. между этим числом и 10 всегда найдётся ещё одно число

Возникает идея создания такого обобщения понятий тах-го и мин-го элем-в, чтобы они \exists -ли для любых отр-х мн-в. В нашем примере как в качестве кандидата на роль такою \exists -го тах-го элем-та ест-м образом претендует число 10 . Заметим, что 10 явл-ся наиб-й из по верх-
 них границ, так же как 0 явл-ся наибольш-
 шей из нижних, приходим к след-м отр-м

Отр точной верхней гранью отр-го сверху мн-ва X наз-ся наиб-я из верхних границ этого мн-ва. Точной нижней гранью отр-го снизу мн-ва X наз-ся ^{его} наиб-я из нижних ~~границ~~



Вот эти самые ~~точные~~ верхняя и точные нижняя грани и явл-ся ~~обоб-ми~~ ~~сост~~ ~~поняти~~ но так-же и тп-го эл-в соотв-но

Мы не случайно потреб-ли опр-ти мн-ва X в опр-ии точных граней. Если бы мн-во X, ^{напр} ~~не~~ было опр-но сверху, то у него не суц-но бы ни одной верхней грани, а значит выбирать наим-ую из них было бы просто не из чего.

П.о., требование опр-ти крувако обеспечить корректность опр-я. Однако ~~это ещё~~ эту корр-ть ещё надо док-ть. Дело в том, что у факта суц-ия у мн-ва, напр, ~~точных~~ верхних гр-й ещё не след-т, что среди них найдётся наим-я.

А вдруг найдётся такое сложно устро-е мн-во X, что каждое ^{больше} число ~~скажем~~ $10 \frac{1}{3}$ будет по верхней гр-ю, а ≤ 10 - нет. Тогда у мн-ва верхних граней такого мн-ва X, очевидно, не будет тп-го эл-та, а значит не будет и точной верхней грани самого X мн-ва X. Можно, однако, док-ть, что подобных сложно устр-х мн-в ~~нет~~, т.е. можно док-ть, что у опр-го мн-ва всегда ~~есть~~ ~~точно~~ точные грани.

Для док-ва этого утв-я нам понадобятся кванторные опр-я точных гр-й. Приведём кван-е опр точной в-й гр-и (мы опр-я док-м ~~есть~~ ~~точно~~ верхней грани, док-во ~~есть~~ ~~точно~~ нижней гр-и пол-ю ак-ю):

- 1) $\forall x \in X \Rightarrow x \leq \bar{x} \leftarrow \bar{x}$ - одна из верхних граней
- 2) $\forall \tilde{x} < \bar{x} \Rightarrow \exists x \in X : x > \tilde{x} \leftarrow \forall$ число ~~меньше~~ \tilde{x} - уже не верхняя грань, т.е. \bar{x} - наим-ая из верх-х граней

Теорема. Отр-ое сверху мн-во имеет точную верхнюю грань

Δ Пусть X -отр-ое сверху мн-во, т.е. пусть $\exists M \in \mathbb{R} : \forall x \in X \Rightarrow x \leq M$

Могут предст-ся два случая:

1) $\exists x \in X : x \geq 0$ (у мн-ва X есть хотя бы один неотр-й эл-т)

2) $\forall x \in X \Rightarrow x < 0$ (все эл-ты \notin мн-ва X отр-ны)

Док-во случая 1) (также как и док-во сл-я два) разбивается на две части

В первой части док-ва предлагается некоторый процесс, в результате которого получается число $\bar{x} = \bar{x}_0, \bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots$ претендующее на то, чтобы быть точной верхней гранью (этот процесс называют формальным построением точной верхней грани). Во второй части док-ва обосн-ся, что построенное нами число \bar{x} действительно явл-ся точной верхней гр-ю мн-ва X .

Первая часть док-ва содержит в себе некий эвристический момент (элемент угадывания, открытия). Опираясь на интуицию и опыт работы с вещ-ми числами мы должны догадаться, увидеть некую процедуру построения точной верхней грани, совершив маленькое научное открытие. Вторая часть

док-ва (как это обычно бывает в ~~в~~ подо-
 дного рода док-к) более утомительна и менее
 интересна, но всё же необходима - ^{иногда} ~~застав~~
 оказ-ся, что процесс конструирования той
 или иной величины, сколь бы правдоподобным
 и очев-м о ни не казался, приводит к логич-
 ному резу-ту

Заметим, что подобный способ док-ва (связан-
 ный с разделением во на две ^{скажем так} ~~части~~) очень часто
 исп-ся при док-ве сущ-я ~~в~~ различных вели-
 чин (напр, реш-я диф-х ур-й). С этим ^{подходом} ~~ещё~~
 не раз столкнёшься как в рамках анализа,
 так и при изучении других мат-х дисциплин
 Итак, в соот-вии со сказанным

- I) строим $\bar{x} = \bar{x}_0, \bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots$ } $\left\{ \begin{array}{l} \text{Сперва формально} \\ \text{строим некое число} \\ \bar{x} = -1, \text{ а после этого} \\ \text{док-ем, что оно явл-ся} \\ \text{точной верх-й гр-ю} \\ x \geq 0 \end{array} \right.$
- II) док-ем, что $\bar{x} = \sup X$

I) Рассмотрим мн-во $X_+ \equiv \{x \in X \mid x = +x_0, x_1, \dots\} \neq \emptyset$
 $\forall x \in X_+ \Rightarrow x_0 \leq x \leq M \Rightarrow x_0 \leq M$

в силу транзит-ти знака \leq

$\{x_0\}$ - мн-во целых частей чисел $\in X_+$

У от-го сверху мн-ва целых чисел всегда \exists т
 max-й эл-т. Это св-во может быть выведено
 из осн-х св-в целых чисел, но мы не будем
~~во~~ ~~выводить~~ этого делать, используем сразу
 как уб-ое св-во мн-ва целых чисел. Оно до-

вообще очевидно. Нам, мн-во натур-х 2.3
 чисел ≤ 100 заведомо имеет макс-д эл-т, даже
 если 100 и не прин-т этому мн-ву

$$\max_{X_+} \{x_0\} \equiv \bar{x}_0 - \text{макс-д из целых частей чисел, } \in -x X_+^0$$

Рассм-м мн-во $X_0 \equiv \{x \in X \mid x = \bar{x}_0, x_1, \dots\}$
 $\{x_1\}$ - мн-во ^{первых} десят-х знаков чисел из X_0

$$\max_{X_0} \{x_1\} \equiv \bar{x}_1 \text{ (среди цифр всегда можно выбрать наибольшую)}$$

Рассм-м мн-во $X_1 \equiv \{x \in X \mid x = \bar{x}_0, \bar{x}_1 x_2, \dots\}$

$$\max_{X_1} \{x_2\} \equiv \bar{x}_2$$

— " —

Опишем ещё произвольный промежуток k -й шаг, фиксир-д \bar{x}_k . При фиксации x_1 мы рассм-м мн-во X_0 , при фиксации \bar{x}_2 - мн-во X_1 . Ясно, что для фиксации \bar{x}_k надо рассм-ть мн-во

$$X_{k-1} \equiv \{x \in X \mid x = \bar{x}_0, \bar{x}_1, \dots, \bar{x}_{k-1} x_k, \dots\}$$

т.е. должны быть фиксированы целая часть и все десятичные знаки вплоть до $(k-1)$ -го включ-но

$$\max_{X_{k-1}} \{x_k\} \equiv \bar{x}_k$$

— " —

Продолжая неогр-но этот процесс, мы опре-м \bar{x}_k для всех k

II) Рассм-м число

$$\bar{x} = \bar{x}_0, \bar{x}_1, \dots$$

и док-м, что $\bar{x} = \sup X$. Нам-м, что согласно

- опр-ю $\sup X$ это значит, что
- а) $\forall x \in X \Rightarrow x \leq \bar{x}$
- б) $\forall \tilde{x} < \bar{x} \Rightarrow \exists x \in X : x > \tilde{x}$

В будущем док-во конструктивно!
 (если $x < 0$, то очевидно, а если $x \geq 0$, то по шагам)

(а) и б), чтобы не путать с 1) и 2))

Δ а) от противного. Предположим, что воп-но отр-ие а), т.е. что $\exists x \in X : x > \bar{x}$

Эк, а по-моему всё-таки лучше конструктивное док-во а)! (как в Ильине-Лорин)

Далее, исходя из этого пред-д, получим нек-ое противоречие, ^{какие} которое с логической точки зрения будет означать, что выдвинутое предп-ие неверно

Прежде всего заметим, что поск-ку \bar{x} по построению ≥ 0 , то ~~числа~~ рассм-ое нами число x (превосх-ее \bar{x}) обя-но имеет пол-д знак

$\bar{x} \geq 0 \Rightarrow x > 0$

Предст-м x в виде $x = +x_0, x_1, \dots$

Ил.к. по предпол-ю $x > \bar{x}$, то согласно правилу ср-я в-х чисел

$$\exists k \in \mathbb{N}_0 : \begin{cases} x_i = \bar{x}_i & \forall i = 0, k-1 \\ x_k > \bar{x}_k \end{cases}$$

т.е. $x = \bar{x}_0, \bar{x}_1, \dots, \bar{x}_{k-1}, x_k, \dots$, а значит $\in X_{k-1}$ (по опр-ю X_{k-1})

пер-во \square действ-но должно быть

С другой стороны, по опр-я \bar{x}_k вытекает, что

$$x_k \leq \bar{x}_k = \max_{X_{k-1}} \{x_k\}$$

(\bar{x}_k - макс-я k -я десят-я цифра у всех чисел X_{k-1})

Получ-ое противор-е опровер-ет наше пред-ие отом \bar{x} , что $\exists x \in X : x > \bar{x}$, т.е. $\forall x \in X \Rightarrow x \leq \bar{x}$ Δ а)

Δδ) Рассм-м произвоe $\tilde{x} : \tilde{x} < \bar{x}$ и пока-жем, что при \forall таком \tilde{x} найдётся $x \in X$ по пре-восходящее

Напомним, что док-во теоремы пока проводит-ся в рамках случая 1), т.е. случая такого мн-ва X , которое имеет хотя бы один нестр-й эл-т

$$\exists x \in X : x \geq 0$$

Но тогда, если $\tilde{x} < 0$, то в качестве искомого $x \in X$, превосход-го \tilde{x} дост-но взять \forall нестр-й эл-т мн-ва X :

$$\text{поскольку } \tilde{x} < 0 \leq x \Rightarrow \tilde{x} < x$$

$$\text{Пусть теперь } 0 \leq \tilde{x} = \tilde{x}_0, \tilde{x}_1, \dots < \bar{x} = \bar{x}_0, \bar{x}_1, \dots$$

Согласно правилу ср-я велич-х чисел последнее нер-во означает, что

$$\exists k \in \mathbb{N}_0 : \begin{cases} \tilde{x}_i = \bar{x}_i & \forall i = \overline{0, k-1} \\ \tilde{x}_k > \bar{x}_k \end{cases}$$

$$\text{т.е. } \tilde{x} = \bar{x}_0, \bar{x}_1, \dots, \bar{x}_{k-1}, \tilde{x}_k, \dots$$

Но тогда в качестве иско-го x дост-но взять $\forall x \in X_k$. Убедимся в этом

Возьмём $\forall x \in X_k$. По определ-ю мн-ва X_k такое x имеет вид

$$x = \bar{x}_0, \bar{x}_1, \dots, \bar{x}_k, x_{k+1}, \dots$$

а значит, поскольку $\bar{x}_k > \tilde{x}_k$, то в самом деле ср-во $x > \tilde{x}$

Итак, мы док-ли, что

$$\forall \tilde{x} < \bar{x} \Rightarrow \exists x \in X : x > \tilde{x} \quad \Delta \delta)$$

2) Обратимся к сл-ю 2):

2.6

$\forall x \in X \Rightarrow x < 0 \Rightarrow x = -x_0, x_1, \dots$ (имеет десятичное представление со знаком "-")

Заметим, что отрицательное число тем больше, чем больше модуль, а значит и его целая часть и последние десятичные знаки меньше

В соответствии с этим замечанием число \bar{x} строится в виде

$$\bar{x} = -\bar{x}_0, \bar{x}_1, \dots$$

При этом $\bar{x}_0 \equiv \min_X \{x_0\}$ - мин-я из целых частей чисел мин-ва X

Далее вводится мин-во $X_0 \equiv \{x \in X \mid x = -\bar{x}_0, x_1, \dots\}$ и \bar{x}_1 полагается равным

$$\bar{x}_1 \equiv \min_{X_0} \{x_1\} - \text{мин-я среди первых десятичных цифр чисел из } X_0$$

— " — и т.д.

Док-во того, что построенное $\bar{x} = \sup X$ полностью аналогично док-ву для случая 1

Теорема доказана \checkmark

Задание: сформулируйте и докажите теорему о F -мн-вах $\inf X$ у отрицательную сторону мин-ва

Число \bar{x} , построенное при рассмотрении случая 1), вполне может оказаться периодическим десятичным, имеющим периодом цифру 9. Так будет, напр, в случае мин-ва $X = \{x \in \mathbb{R} \mid x < 10\}$
При построении \bar{x} для этого мин-ва скажем мы выберем числа с наибольшей целой частью,

т.е. \bar{x} числа вида $9, \dots$

2.7

Далее выберем из этих чисел выберем числа с max-м знам-м первого разряда, т.е. числа вида $9,9, \dots$

Продолжая ~~этот~~ ^{данный} процесс, получим в итоге, что $\bar{x} = 9,999\dots = 9,(9)$

Это ещё одна причина, но кот-б не вполне удобно отк-авать от дес-х дробей с 9-кой в периоде. Если бы мы отк-сь от такого пред-я, то нам бы пришлось модифици-ть др-во так, чтобы избежать появ-я подоб-х чисел. При испол-ии же двоичного пред-я (т.е. дробей ед-к как с нулём, так и с 9-й в периоде) в данной модификации нет необх-ти. При желании (или если это вдруг действ-но покажется, напр при сравнении \bar{x} с другими числами) мы всегда можем, по окончании процесса постро-я суррециала заметить пер-ю дробь с 9-кой в периоде на равную ей, ~~е-период~~ ^{е-период} и имеющую периодом нуль (напр, $9,(9)$ на $10,(0)$)

§5 Арифметические операции над вещ-ми числами

Сложение и умн-ие вещ-х чисел можно опр-ть соотв-но через сл-ие и умн-ие рац-х чисел и использовать толькох правил чис-х ин-в

I) Сложение в-х чисел

Пусть пред-ва сл-ть два вещ-х числа x и y . | 2.8
 Как мы выяснили ранее

$$\forall x \text{ и } y \in \mathbb{R} \Rightarrow \exists x_r, \bar{x}_r \text{ и } y_r, \bar{y}_r \in \mathbb{Q} :$$

$$x_r \leq x \leq \bar{x}_r \text{ и } y_r \leq y \leq \bar{y}_r$$

~~Покажем, что~~

$$\sup \{ x_r \mid x_r \leq x \} = x$$

индекс r здесь и далее указывает рац-ть (чтобы каждый рац не писать $\in \mathbb{Q}$)

Поэтому это \exists -т рац-ые числа сколь угодно близкие к данному вещ-му числу x

При этом, если x само рац-но, то одно из x_r вообще с ним совпадает, а если x -ир-но, то все $x_r < x$

$$\text{Ан-но } \sup \{ y_r \mid y_r \leq y \} = y$$

Тогда естественно считать, что

$$\sup \{ x_r + y_r \mid x_r \leq x, y_r \leq y \} \equiv x + y$$

(сумма рац-х чисел) (опр-е по правилу суп-а рац-х чисел)

$$\text{Опр } x + y = \sup S$$

П.о., исп-я суп-м, мы опр-или сумму вещ-х чисел через сумму рац-х

Чтобы этот суп-м ~~был~~ ^{заведомо} \exists -л (т.е., чтобы опр-ие суммы было корректным), мы во рассм-х сумм $x_r + y_r$ ^{всегда} должно быть опр-но сверху. Док-м это

Док-во кор-ти опр-я суммы

$$\left. \begin{aligned} \Delta \quad x_r \leq x \leq \bar{x}_r &\Rightarrow x_r \leq \bar{x}_r \\ y_r \leq y \leq \bar{y}_r &\Rightarrow y_r \leq \bar{y}_r \end{aligned} \right\} \Rightarrow x_r + y_r \leq \bar{x}_r + \bar{y}_r$$

некая маска

т.о., $\{x_r + y_r\}$ - огр-но $\Rightarrow \sup S$ сумм-т \Rightarrow опр кор-но

Зам-ие 1. Мы не могли огр-ть $x_r + y_r$ суммой $x + y$ - это было бы тавтологично, ибо $x + y = \sup S$, а мы ещё не убедились в том, что этот \sup -м \exists -ет (мы это как раз и док-м)

Зам-ие 2. Сумму всех чисел можно также огр-ть как только нижней гранью ^{мин-ва всех сумм} превосх-щ их раз-х чисел и док-ть, что такое огр-ие совпадает с нашим

II) Произв-ие всех чисел

1) Пусть $x > 0$ и $y > 0$ - перемен-ые все-ые числа

$$\forall x, y \in \mathbb{R} : x > 0, y > 0 \Rightarrow \exists x_r, \bar{x}_r \text{ и } y_r, \bar{y}_r :$$

$$0 < \overset{\leq x}{x_r} \leq \bar{x}_r \text{ и } 0 < \overset{\leq y}{y_r} \leq \bar{y}_r$$

дост-но записать все десят-ые знаки ^{yx} после первого ненулевого разряда

$$\text{Опр } x \cdot y = \sup \{ x_r \cdot y_r \mid x_r \leq x, y_r \leq y \}$$

перемен-ся по правилу ум-я раз-х чисел

Док-во кор-ти опр-я произв-я, т.е. док-во \exists -я \sup -ма, полностью ант-но док-ву кор-ти опр-я суммы

$$2) \forall x \in \mathbb{R} \Rightarrow x \cdot 0 = 0$$

показаем

Пусть теперь x и y - \forall вещ-ые числа

2.10

$\forall x, y \in \mathbb{R}$ полагаем

$$x \cdot y = \begin{cases} +|x| \cdot |y|, & \text{если } x \text{ и } y \text{ одного знака} \\ -|x| \cdot |y|, & \text{--- " --- разного знака} \end{cases}$$

перем-ть неотр-ые числа мы уже умеем

Вычитание и деление опр-я как дейст-я
обратные соот-но сл-ю и умн-ю

III) Можно док-ть, что $\forall x, y \in \mathbb{R} \Rightarrow \exists ! z \in \mathbb{R}$:

$y + z = x$, каков-ое разн-ю x и y и об-ое че-

рез $x - y : z \equiv x - y$

IV) Ана-но можно док-ть, что $\forall x \in \mathbb{R}$ и $\forall y \in$

$\mathbb{R} \setminus \{0\} \Rightarrow \exists ! z \in \mathbb{R} : y \cdot z = x$, ка-ое частным

x и y и об-ое через $x/y : z \equiv \frac{x}{y}$] вещ-ые числа!

Некот-е св-ва оп-й над в-ми числами

a) $-|a| \leq a \leq +|a|$ } вытекают из опр-я ||
б) $|a+b| \leq |a| + |b|$ } и *+ (док-ть сам-но)

в) $|a-b| \geq |a| - |b|$

$\Delta \underbrace{|(a-b)+b|}_{=|a|} \stackrel{\delta)}{\leq} |a-b| + |b| \quad \nexists$

Ана-но $(a \leftrightarrow b) |a-b| \geq |b|-|a|$

$\Rightarrow |a-b| \geq ||a|-|b||$

§6 Геометрическое изображение вещественных чисел

У аксиом геометрии следует, что между мн-м вещ-х чисел и между мн-м точек любой прямой можно установить взаимно одн-ое соотв-ие

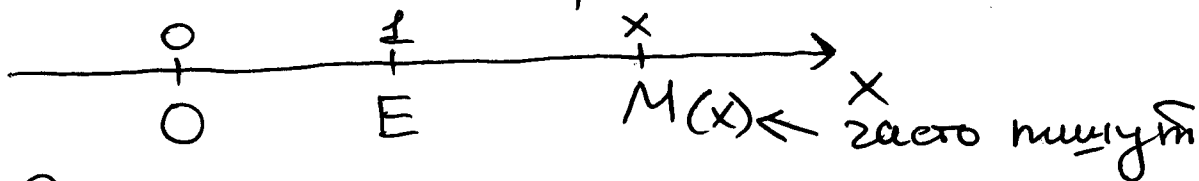
$$\mathbb{R} \leftrightarrow \{ \text{точки прямой} \}$$

т.е. такое соотв-ие, при котором каждому в-му числу \mathbb{R} соотв-т !-я точка прямой и наоборот - каждой точке прямой отвечает !-ое вещ-ое число

Однако таких соотв-й на самом деле ∞ мно-го. Чтобы выделить какое-н одно из них, поступают сл-м образом

На рассм-й прямой выделяют

- 1) Т. $O \leftrightarrow$ число $0 \leftarrow$ начало координат
- 2) Положит-ое напр-ие (пол-ую полупрямую)
- 3) Масштаб от отр-к $OE = 1$ (длина кот-го $= 1$)



Такую прямую принято наз-ть координ-й прямой или вещ-й осью и обозн-ть символом какой-н перемен-й (скажем x), если на ней будут отобр-ся значения именно этой перемен-й, или просто заглавной буквой \mathbb{R}

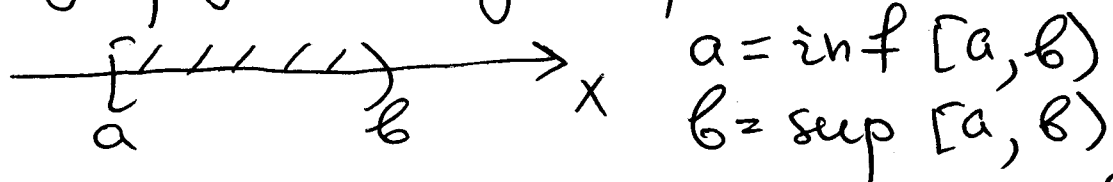
Поскольку каждому числу \mathbb{R} , т.о., отв-т \mathbb{R} вполне отв-я точка координат прямой, вещ-ые числа часто называют точками и говорят, напр, точка 5 или точка $x=5$ и т.д.

Не остан-сь на деталях процедуры установ-я соотв-я $x \leftrightarrow M$ (между x и M), ~~то~~ отметим лишь, что каждой точке M вещ-ой оси отв-т число $x = OE$ длине отр-ка OM со знаком "+", если $M \in$ правой (пол-й) полуоси и со знаком "-" - если левой (отр-й) полуоси. Длина отр-ка OM , в свою очередь, отв-я как отн-ие длин OM и OE , кот-ое, как уже констатиров-сь, ~~в~~ всегда не предст-я рац-м числом

Рассм-м как примеры нек-х числовых мн-в, кот-ые мы теперь можем воспр-знять и как мн-ва точек вещ-ой оси

Пусть a и $b \in \mathbb{R}$ (или, по тому же самое, ^{эти} точки _{первая группа примеров} вещ-ой оси) ^{он же}

1) $[a, b) \equiv \{x \in \mathbb{R} \mid a \leq x < b\}$ - полуинтервал / полуотрезок / полуинтервал



Все точки $[a, b)$ лежат между \inf и \sup (это справ-во вобще для любого отр-го мн-ва), при этом среди точек $[a, b)$ имеются сколь угодно

Длинные как к \inf , так и к \sup (послед-
нее св-во также распространяется на произв-ые отр-
ое мн-ва)

Ан-но отр-ся интервал (a, b) и элемент / полу-
отр-к $[a, b]$

2) Окр-тью т. с вев-д оси наз-т \forall инт-л (a, b) :
 $c \in (a, b)$ (т.е. \forall инт-л, сод-д данную точку)

Среди окр-д т. с выделяют особые - элемент-
р-ые, т.н. ϵ -окр-ти

ϵ -окр-ть т. с $\equiv (c - \epsilon, c + \epsilon) \equiv O_\epsilon(c)$
(ясно, что т. с ей \in -т)

3) $[a, +\infty) \equiv \{x \in \mathbb{R} \mid x \geq a\}$ ← открытые и
замкнутые
полуотрезки

Ан-но отр-ся $(a, +\infty), (-\infty, a]$ и $(-\infty, a)$

$(-\infty; +\infty) \equiv \mathbb{R}$ (мн-во всех в-х чисел)

Каждое из мн-в вида 1), 2) и 3) наз-ся
числовым промежутком (мн-ва "без разрывов")
На этом мы заканчиваем с теорией вещ-х
чисел и переходим к след-д главе, посвящ-д
пределу действ-х ф-д

Глава II

Предел функции

§1 Понятие функции

Предел функции - одно из ключевых поня-

тий анализа. К нему сводятся такие важ- 2.14
напр, такие важные св-ва функций, как непрерыв-ть и диф-ть, к расем-ю которых мы перейдем в самое ближайшее время.

Прежде чем дать стр-ие предела ф-ции, уточним, что мы будем под словом ф-я подразумевать

Пусть X - непустое мн-во вещ-х чисел

$$X \subset \mathbb{R} \text{ и } X \neq \emptyset$$

Символ x , обозначающий произв-ое число $\in X$ принято наз-ть перемен-й велич-й или перемен-й x

Всюду далее под словом число по умолчанию подразумевается вещ-ое число

Итак, введем понятие функции

Если каждому числу $x \in X$ в силу некоторого закона f поставлено в соотв-ие $!$ -ое (единственное) число y , то говорят, что на мн-ве X задана функция f и пишут $y = f(x)$ или $y = y(x)$. При этом мн-во X наз-ся обл-ю стр-я функции f

Переменную x , обозначающую произв-ое ^{вс-эт} ~~зн-е~~ $x \in X$, наз-т независ-й перемен-й или аргумен-том функции f

Число y , отве-е фикс-му зн-ю x наз-т част-ным значением ф-ии в т. x

Символ f в обозначении функции $f(x)$ называется характеристикой ф-ии

Замеч-ие. Строго говоря, запись $f(x)$ означает частное зн-ие ф-ии, в то время как сама ф-ия след-т обозначать просто буквой f . Но так уж исторически сложилось, что под символом $f(x)$ подразумевают не только частные значения ф-ии, но и её саму

Мн-во значений ф-ии f опр-ся как

$Y \equiv \{y \in \mathbb{R} \mid \exists x \in X : y = f(x)\}$, т.е. как совокупность всех частных зн-ий этой ф-ии

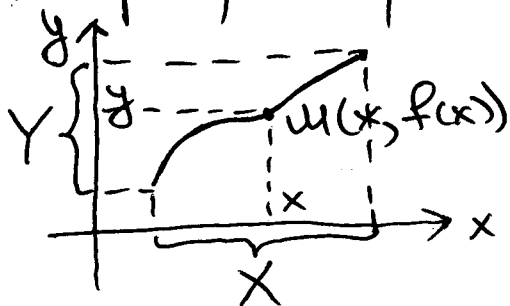
Переменную y , обозначающую произв-ое ^{или элемент} значение $y \in Y$ называют зависимой перемен-ой в том смысле, что такое ^{число} зн-ие $y \in Y$ всегда расем-ся нами как частное значение $f(x)$ ф-ии f , отвеча-ее некоторому $x \in X$

Говорят также, что переменная y зависит от перемен-ой x

Введем понятие графика ф-ии

Плоскость. Сперва напомним, что м-ть с введённой на ней ^{декартовой} сист-ой коорд-т называется координатной м-тью. Тогда

График ф-ии $\equiv \{(x, y) \in X \times Y \mid x \in X, y = f(x)\}$ — мн-во всех точек коорд-т м-ти $X \times Y$ таки, что



Приведённое мною описание понятия ф-ии не явл-ся опред-ем в строгом значении этого слова. Посмотрим вним-но на это описание. Согласно ему функция — это некоторый закон, правило или соотв-ие, обоим-ое какаб-н бук-воб, напр, букваб ф. Но дело в том, что все эти слова: закон, правило, соотв-ие и т.п. — лишь синонимы слова ф-я, они способствуют лучшему уяснению во смысла, но не сводят к чему-либо более простому и первичному, как это должно было бы происходить в случае полноценного опред-я.

В нашем описании понятия ф-ии мы уточнили лишь, что речь идёт о таком соотв-ии, при кот-м каждому x отв-ет $!$ -ое zn -ие y . Однако сделали мы это только для того, что полностью исключить двусмысл-ть трактовки описания. Уточнение о $!$ -ти далеко не всегда вкл-ют в описание понятия ф-ии, поскольку по умолчанию слова правило, закон и т.д. её предполагают. Т.е., если мы говорим, напр, что \exists ет закон, который каждому x ставит в соотв-ие нек-ое y , то имеем в виду, что каждому y x отвечает вполне опр-ое, т.е. $!$ -ое zn -ие y .

Так как же всё-таки обстоит дело с определением понятием функции? \exists -ют две возможности

реш-я этого вопроса. Первая из них, кото-
 ряд фактически реализована нами, и которая
 реал-ся в большинстве руководств по анализу
 - это заявить, что понятие ф-ии явл-ся пер-
 вым и оград-ся его описанием и разъяс-
 нением вспомогат-х названий и обозн-й.

Вторая возм-ть, связанная с полноценным
 опр-м ф-ии, может быть реализована только
 в рамках теоретико-множеств-го подхода.
 Согласно этому подходу функция отождествля-
 ется со своим графиком, который, в свою очередь,
 рассм-ся как нек-ое мн-во упор-х пар вещ-х
 чисел. Ит.о., как и следовало ожидать, ~~а~~ соглас-
 но теор-ко-множ-му опр-ю ф-я - это просто
 мн-во спец-го вида

Ит.е. теперь дадим опр-я (уже полноценные!)
 огр-х функций и их верхних и нижних (в том
 числе точных) границ (все эти опр-я вводятся
 в полной аналогии с опр-ми оград-х мн-в и свя-
 занных с ними понятий)

Опр ф-я $f(x)$ на огр-й сверху на мн-ве X ,
 если

$$\exists M \in \mathbb{R} : \forall x \in X \Rightarrow f(x) \leq M$$

и оград-й снизу, если

$$\exists m \in \mathbb{R} : \forall x \in X \Rightarrow f(x) \geq m$$

При этом M наз-ся верхней, а m - нижней
 границью ф-ии $f(x)$ на мн-ве X

Опр Ф-я $f(x)$ на X о-р-я на мн-ве X , 2.18
если она о-р-на на нём и снизу и сверху, т.е.,
если

$$\exists m, M \in \mathbb{R} : \forall x \in X \Rightarrow m \leq f(x) \leq M$$

$$\text{Пусть } A = \max\{|m|, |M|\}$$

$$\Rightarrow -A \leq f(x) \leq +A \Leftrightarrow |f(x)| \leq A$$

и мы получим \Leftrightarrow о-р-ие о-р-го мн-ва:

$$\exists A > 0 : \forall x \in X \Rightarrow |f(x)| \leq A$$

Очевидно, что о-р-ть ф-ии (как сверху, так и снизу) \Leftrightarrow на о-р-ти мн-ва её значения с соот-в-й стороны (для того, чтобы убедиться в этом, вспомните о-р-ие о-р-го мн-ва)

Дадим о-р-я точных граней ф-ии

Опр Наименьшая и верхняя грани ф-ии $f(x)$, о-р-я сверху на мн-ве X , на её точной верхней грани на этом мн-ве и обознач-ся $\sup_X f(x)$

Точная нижняя грань о-р-ся ана-но (обозн $\inf f(x)$)

Легко убедиться в том, что (проверьте сам-но)^X

$$\sup_X f(x) = \sup Y, \quad \inf f(x) = \inf Y, \quad \text{где } Y - \text{мн-во значений ф-ии } f(x)$$

(эти $=$ ва сл-т понимать в том смысле, что если $\exists \epsilon > 0$ и $\sup Y$, то $\exists \epsilon > 0$ и $\sup f(x)$ и наоборот, при чём с другой стороны они \neq ны друг другу)

Теперь видно, что пред-ое о-р-ие кор-но (т.к. у о-р-я ф-ии о-р-но мн-во её зн-й, а у о-р-го мн-ва (мн-ва зн-й) всегда \exists -т соот-ие точные гр-и, а зна-чит точные грани \exists -т и у самой ф-ии

Лекция 3

3.1

Дадим теперь квавторное опр-ие точной верхней грани

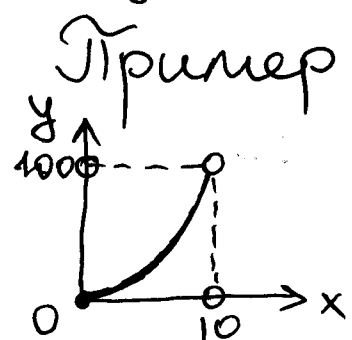
Опр $M = \sup_x f(x)$, если

- 1) $\forall x \in X \Rightarrow f(x) \leq M$, т.е. M -одна из верхних гр-й
- 2) $\forall \tilde{M} < M \Rightarrow \exists \tilde{x} \in X : f(\tilde{x}) > \tilde{M}$ Иными словами \forall число \tilde{M} , меньшее M -уже не верхняя грань, т.е. M -действ-но наим-ая из всех верх-х гр-ней

При этом подразумева-е, что $f(x)$ опр-на при всех x из X , т.е., что X , по крайней мере, - часть обл-ти опр-я ф-ии f ($X \subset D_f$)

Зам-ие. Конечно, можно было бы оград-ся сооти-зми: $\sup_x f(x) = Y$, $\inf_x f(x) = Y$, сводя-щими понятие точной грани ф-ии к уже из-в-м нам понятиям точных гр-й чисел-х мн-в-мн-в значений рассм-об ф-ии. Но с прак-тич-й точки зрения бываеет удобнее пользо-ваться непосредств-м опр-м (не опирающ-ся на то или иное промежуточ-ое понятие)

Задание. Сформулир-те квавторные опр-я точной нижней грани отриц-я всех опр-й, отно-сящихся к обл-ти ф-й



Рассм-м ф-ию $y = x^2$ на проме-ке $[0, 10)$ (и только на нём). Мн-м её знач-й будет $Y = [0, 100)$

$$\inf_{[0,10]} x^2 = 0 \in Y \Rightarrow \min_{[0,10]} x^2 = 0$$

3.2

$$\sup_{[0,10]} x^2 = 100 \notin Y \Rightarrow \max_{[0,10]} x^2 \text{ не существует}$$

В таком случае как нам, говорят, что f — $y=f(x)$ достигает (своей) точной нижней гр-и на мн-ве X , но не дост-на на нём точной верхней грани

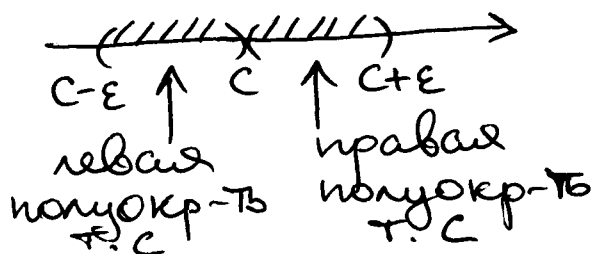
Очевидно, что достижение f -й f своего \inf -ма на мн-ве X равно-но \sup -но \min -го зн-я y этой f -и на мн-ве X и ана-но достижение \sup -ма \Leftrightarrow \sup -но \max -го значения.

Итак, если \sup -т \min -и, то он, естест-но, совпадает с \inf -и, а если \sup -т \max -и, то — с \sup -и.

И.о., \max и \min -е зн-я f -и даже у огр-х f -й могут и не \sup -ть, а точные нижние и верхние грани огр-х f -й \leftarrow всегда \sup -ют (являясь, как и в случае оград-к мн-в, ест-м объедин-ем \min -х и \max -х значений)

§2 Определение предела функции

Опр. Прокколобой ϵ -окр-тью т. с на-ся мн-во $(c-\epsilon, c) \cup (c, c+\epsilon) \equiv \dot{O}_\epsilon(c)$

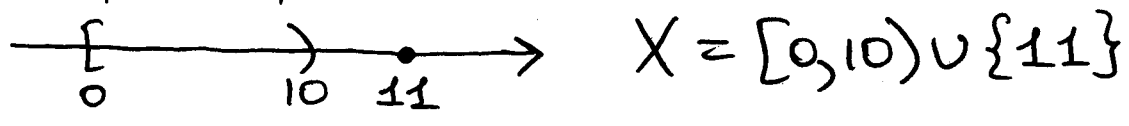


II. о., проколота ε-окр-ть точки предс-
тав-т собой объединенно ε-окр-ть точки у кото-
рой выколота (исключена) сама эта точка.

III. е. мы как бы прокалываем ε-окр-ть в т. с
Заметим, что прокол-я ε-окр-ть явл-ся объеди-
н-ем двух промежутков (точнее интервалов,
кажд-х левой и правой полуокр-ми т. с), но не
явл-ся промеж-м в целом (у-за выкол-д точки)

Опр Число a наз-ся предельной т-кой мн-ва X,
если в ∀ O_ε(a) содерж-ся т-ки мн-ва X

Пример



т. 10 - пред-я точка для X, ибо

O_ε(10) = (10-ε, 10) ∪ (10, 10+ε),

так что O_ε(10) ∩ X ≠ ∅ ∀ даже сколь угодно
малого ε

Ан-ко ∀ x ∈ [0, 10) - пред-я т. мн-ва X

А вот 11 не явл-ся пред-д т-д X, т.к., напр,

O_{0.5}(11) = (10.5; 11) ∪ (11; 11.5) ∩ X = ∅

III. о., мы видим, что пред-я т-ка мн-ва мо-
жет ели и не ε-ть, и наоборот, т-ка, ε-ая
мн-ву, может и не быть ею пред-д т-д

Обратно выразаясь, можно сказать, что т. a
явл-ся пред-д т. мн-ва X, если мы можем
подойти к ней сколь угодно близко по точкам
мн-ва X, не наступая при этом на саму т. a

Тем самым, только для таких точек a мы можем ставить вопрос о том, стремятся ли значения функции к какому-л числу (пределу), при ~~неогр-ст~~, т.е. приближаются ли они неограниченно к этому числу, при стремлении (неогранич-м приближении) аргумента x к точке a

Итак, пусть дана ф-я $y = f(x)$, опр-я на X
 $y = f(x) : D_f = X$ и пусть a - пр-я т. X
обл-ть опр-я будет ещё и по Тейне (Хайне)

Опр-ие предела ф-ии по Коши

Число b наз-ся пределом функции $f(x)$ в т. a (при $x \rightarrow a$), если

$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0 :$

$$\left[\begin{array}{l} 1) x \in X \\ 2) x \neq a \\ 3) |x - a| < \delta \end{array} \right] \Rightarrow |f(x) - b| < \varepsilon$$

Зам-ие. Такая запись предполагает, что для каждого $\varepsilon > 0$ суц-ет какое-то своё $\delta > 0$, удовлетв-ея последующим усл-м (т.е. равным ε от-вечают, ~~во~~ в.з. (= в порядке говора), равные δ), поэтому δ по сути явл-ся ф-й ε , в связи с чем пишут $\delta = \delta(\varepsilon)$. Но в самом опр-ии нет необход-ти явного указания на такую зави-

мость, поскольку подразум-ся, что $\forall \epsilon \in \mathbb{R}^+$ 3.5
 переи-я, перед которой стоит квантор \exists , за-
 висит от всех упоминаемы-ся до неё переи-х,
 перед кот-ми стояли кванторы всеобщн-ти

В нашем случае квантор сущ-я стоит толь-
 ко перед δ , а до неё упоминается лишь одна
 переи-я ϵ (разум-ся, с квантором всеобщн-ти,
 поск-ку кв-ры \exists -я и \forall -ти должны чередоват-
 ся), поэтому и считаем, что $\delta = \delta(\epsilon)$

Общн-ие $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = b$

или $f(x) \rightarrow b$ при $x \rightarrow a$

Зам-ие. Опр-ие предела по Коши часто
 называют опр-м предела в терминах " ϵ - δ "

Осознать, представить себе, что такое предел
 функции проще всего, опираясь на геом-ую
 иллюстрацию этого понятия. Прежде чем при-
 водить эту ил-цию, выполним неск-ко нескло-
 жных преобр-й

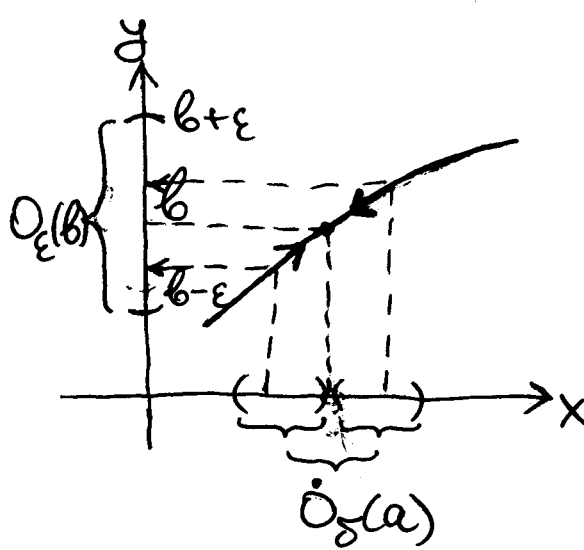
$$\left. \begin{array}{l} 2) \\ 3) \end{array} \right\} \Rightarrow \left. \begin{array}{l} \overbrace{0 < |x-a| < \delta}^{x \neq a} \\ -\delta < x-a < +\delta \\ a-\delta < x < a+\delta \end{array} \right\} +a$$

$$\Rightarrow x \in (a-\delta, a) \cup (a, a+\delta) = \dot{O}_\delta(a)$$

(в опр-ии ϵ окр-ти может исп-ся, вместо букв ϵ ,
 любая другая, напр, δ)

$$\text{Ан-ко } |f(x) - b| < \epsilon \Leftrightarrow f(x) \in O_\epsilon(b)$$

(мы допускаем, что $f(x)$ совпадает с b)



Пусть для простоты $D_f = (-\infty, +\infty)$ (так это условие \pm проверить не требуется)
 Тогда согласно определению предела функции, мы хотим, чтобы $\forall \epsilon > 0$ (в определении имеется прежде всего)

в виду - для любого сколь угодно малого положительного ϵ найдется такое $\delta > 0$, чтобы при $\forall x$ из прокол-ой окр-ти соответ-ие зн-я ф-ии гарантир-но попадали в ϵ -окр-ть т. в

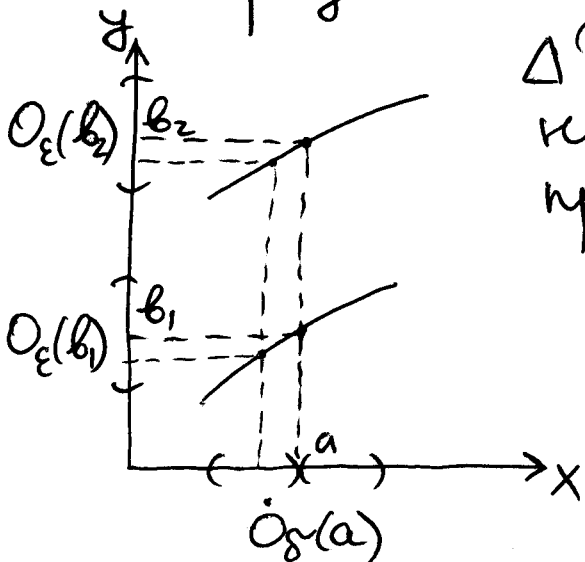
Иными словами мы хотим, чтобы (последующие слова оформляются как точ-ое определ-е предела)

Геометрическое определение предела функции $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = b$, если \forall (сколь угодно малой) $O_\epsilon(b) \Rightarrow$

$\Rightarrow \exists \delta(a) : \forall x \in \dot{O}_\delta(a) \cap X \Rightarrow$ (соответ-ее зн-ие ф-ии) $f(x) \in O_\epsilon(b)$

↑
только двигать

Утв-ие. Ф-я $y = f(x)$ может иметь не более одного предела в т. а



Δ Док-во проведем от противного с опорой на геом-ое определ-е пред-го зн-я ф-ии

Предпол-м, что b_1 и b_2 - два различных предела ф-ии в т. а (т.е. $b_1 \neq b_2$)

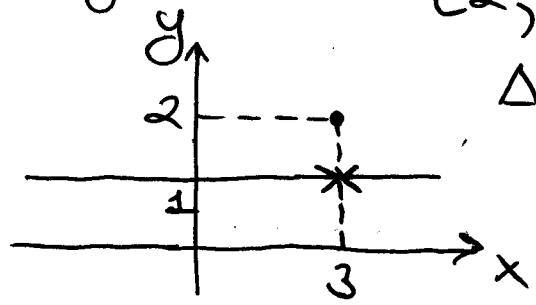
Пусть $\epsilon > 0 : O_\epsilon(b_1) \cap O_\epsilon(b_2) = \emptyset$

Тогда у отпр-я предела вытекает, что
 $\exists \dot{O}_\delta(a) : \forall x \in \dot{O}_\delta(a) \cap X \iff$ отпр-я

$\Rightarrow \begin{cases} f(x) \in O_\varepsilon(b_1) \\ f(x) \in O_\varepsilon(b_2) \end{cases}$ невозможно (см. рисунок),
 т.е. $f(x)$ одновременно ни b_1 и b_2 - противоречие, \Rightarrow а значит выдвинутое нами предположение неверно $\Rightarrow b_1 = b_2$, т.е. функция всегда имеет только один предел

Примеры

① Пусть $f(x) = \begin{cases} 1, & x \neq 3 \\ 2, & x = 3 \end{cases}$ Док-ть, что $\lim_{x \rightarrow 3} f(x) = 1$



Δ Согласно отпр-ю $\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta(\varepsilon) > 0$: некая функция
 должно

Окаж-ся в этом простейшем случае (почти пост-д-ф-ция) величину δ можно выбрать единой сразу для всех ε . Более того, в как-ве δ можно брать совершенно \forall -ое полож-е число. Проверим, что это действ-но так, положив $\delta(\varepsilon)$ тождест-но равным, напр, $1/2$
 \equiv -во и def одновр-но (def)

Итак, пусть $\delta(\varepsilon) \equiv 1/2$ (т.е. δ в нашем случае реально от ε не зависит)

После того, как мы выбрали δ , нам надо убедиться в том, что $\forall \varepsilon > 0$ и $\forall x$: $\begin{cases} x \in X = \mathbb{R} \\ 0 < |x-3| < 1/2 \end{cases} \Rightarrow |f(x) - 1| < \varepsilon$
 (здесь не пишем, т.к. мы его уже выбрали) \uparrow далее будем опираться на 1-ое нер-во (второе нам не покаж-ся)

Но $\forall x: |x-3| > 0$, т.е.: $x \neq 3 \Rightarrow f(x) = 1 \Rightarrow$ 3.8
 $\Rightarrow |f(x) - 1| = |1 - 1| < \varepsilon$ при $\forall \varepsilon > 0$ ~~✗~~

У этого примера хорошо видно, что предельное зн-ие ф-ии вовсе не обязано совпадать с частным. Обратно выраз-сь, суц-ие предела ф-ии в т.а означает, что при неогр-м приближе-нии зн-й арг-та к т.а (но при таком при-ии, при кот-м x всё время не совпадает с a) соотв-ие зн-я ф-ии неогр-но при-ся к нек-му чис-лу b (в частности, вполне могут и всё время совпадать с b , как в рассм-м примере). В са-мой же т.а ф-я при этом может быть равной те-му угодно (в том числе вообще быть неогр-й)

Дополнительно

Заметим также, что если бы при построении опр-я предела мы не исключали из рассм-я т.а (в кот-й ищется предел), то в случае примера 1 предел ф-ии в т.з не \exists -ал

И.о., включение т.а при построении опр-я предела ф-ии в число допустимых зн-й пер-й x привело бы к сокращ-ю кол-ва ф-й, имею-щих пред-ое зн-ие в данной т-ке, что, в свою очередь, крайне негативно отразилось бы на развитии дальнейших идей матем-го ана-лиза

② Док-ть, что $\lim_{x \rightarrow 1} (2x+3) = 5$

Наш Δ ~~здесь~~ надо показать, что

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta(\varepsilon) > 0 : \boxed{\text{усл-я}}$$

Какими будет $\delta(\varepsilon)$? Собственно, док-ть, что предел \exists -ет, точнее, что он равен некому числу x означает док-ть, что такая ф-я $\delta(\varepsilon)$ существует, т.е. док-ть что существует ф-я $\delta(\varepsilon)$, которая каждому полож-му числу ε ставит в соотв-ие такое полож-ое число δ , при кот-м выполн-ся формул-ые после двусторонне усл-я. Проще всего док-ть, что такая ф-я \exists -ет - это предвзв-ить её в явном виде (отметим, что подобных ф-й, если они существуют, всегда ∞ много). В некоторых сложных случаях, однако такое предвзв-ие по тем или иным причинам невозможно (или крайне затруднит-но) и тогда приходится огр-ать док-ти (как правило не тривиальным) того, что искомая ф-я $\delta(\varepsilon)$ в принципе существует.

К счастью, в нашей задаче всё достат-но просто и мы можем в кач-ве $\delta(\varepsilon)$ взять

$$\delta(\varepsilon) = \frac{\varepsilon}{3}$$

Проверим выпол-ие соотв-х усл-й при заданном δ

Итак,

$$\forall \varepsilon > 0 \text{ и } \forall x: \begin{cases} 1) x \in X = \mathbb{R} \\ 2) 0 < \underbrace{|x-1|}_{a} < \varepsilon/3, \end{cases} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \overbrace{|2x+3-5|}^{f(x) \quad b} < \varepsilon$$

$$2|x-1| < \varepsilon$$

$$|x-1| < \varepsilon/2$$

теперь нам доста-
точно только вто-
рого пер-ва

Но из того, что $|x-1| < \varepsilon/3 \Rightarrow |x-1| < \varepsilon/2$ \nexists

Зам-че. Рауум-ся, в каг-ве $\delta(\varepsilon)$ можно
было взять и $\varepsilon/2$, а вот положить его равным,
скажем, просто ε мы уже не имели права.
Я взял $\delta = \varepsilon/3$ лишь для того, чтобы подчеркнуть,
что при док-ве \exists -я предела мы вовсе не обя-
заны выбирать так-но возможное и допус-
тимых знаг-й δ . В нашем примере выбор кон-
кретной величины δ и воим-х абсол-но не при-
цип-ен, однако тогда искусственное за-
нижение зн-я δ , выбор его, так сказать, с не-
которым запасом по малости, может при-
водить к знагит-му упрощ-ю док-ва вы-
полнения соотв-х усл-й и опре-я предела ф-ш.
В ^{таких} ~~подобных~~ случаях подобное дополни-ое
уменьшение δ весьма рационально
*: На самом деле я просто не хотел, чтобы
док-во выглядело перегруж тавтологично, т.е.,
чтобы не получилось, что из $|x-1| < \varepsilon/2 \Rightarrow |x-1| < \varepsilon/2$,

а всё, что написано выше - это коть 3.11
и в принципе верное, но специально при-
думанное объяснение

Док-и теперь утв-ие об оград-ти ф-ии, име-
ющей предельное зн-ие. Для этого сперва утв-
илим, что мы будем подрау-ть под ф-ии, оград-
тан-ми в окр-ти нек-й точки. (Проблема в
том, что мы определили понятие оград-ти ^{ф-ии} лишь
на множ-х, явл-ся частью её обл-ти опр-я X ,
в то время как ~~оград-ая~~ ф-я может быть опр-на не при
всех x у окр-ти $O_\delta(a)$, т.е. $O_\delta(a)$ может ^и не быть
частью мн-ва X : $O_\delta(a) \not\subset X$. Для такого слу-
чая и необход-мо данное уточнение, обобщающее
понятие оград-ти ф-ии ^{ф-ии} на случай мн-в, не яв-
ляющ-ся частью обл-ти опр-я $f(x)$.)

Опр ф-я $f(x)$ наз-ся оград-й в $O_\delta(a)$ (т.е.
в δ -окр-ти т.а), если она оград-на на $O_\delta(a) \cap X$

Дополн-но

Зам-ие. Это опр-ие естест-м образом обобщ-ся
на случай оград-ти ф-ии на произвольном мн-
ве E . ф-я наз-ся оград-й на мн-ве E , если
она оград-на при любых знаг-х арг-та у этого
мн-ва ~~(т.е. оград-на на $E \cap X$)~~

Напомню, что под словами \forall -ые зн-я арг-та
подрау-ся $\forall x \in$ обл-ти опр-я X . Тем самым ф-я
считается оград-й на мн-ве E , если она оград-на
на пересечении $E \cap X$

Утв-ие. Если ф-я $f(x)$ имеет предел 3.12
 в т.а, то она огр-на в нек-й окр-ти этой точки
 Δ Обозначим геру в предел $f(x)$ в т.а. Тогда,
 согл-но окр-ю предела

$$\forall \varepsilon (\varepsilon > 0) \Rightarrow \exists \delta (a) : \forall x \in \overset{\uparrow}{\text{проколотая окр-ть!}} \dot{O}_\delta(a) \cap X \Rightarrow f(x) \in O_\varepsilon(b)$$

$$\text{П.о.}, \quad \underbrace{b - \varepsilon}_m < f(x) < \underbrace{b + \varepsilon}_M, \quad \leftarrow \text{при } x \neq a$$

где ε - \forall пол-ое число (далее считаем его фиксированным)

Рассем-и два случая

1) Если $a \notin X$, то окр-ть док-на, поскольку

$$m < f(x) < M \quad \text{при } \forall x \in \dot{O}_\delta(a) \cap X = O_\delta(a) \cap X$$

\uparrow ибо X всё это не

2) Пусть теперь $a \in X$. Тогда для завершения док-ва положим

$$m = \min \{ b - \varepsilon, f(a) \}$$

$$M = \max \{ b + \varepsilon, f(a) \}$$

и заметим, что нер-ва

$m \leq f(x) \leq M$ будут выполнены и при $x = a$,
 за счет и при всех $x \in O_\delta(a) \cap X$

(Я написал здесь нестрогие нер-ва, т.к. при $x = a$ одно из них вполне может обра-цаться в рав-во)

Наконец, построим отрицание прокр-я пре-дела ф-ии, т.е. построим окр-ие того, что $b \neq \lim_{x \rightarrow a} f(x)$. Согласно общему правилу по-

строения отр-я и имеем

$\lim_{x \rightarrow a} f(x) \neq b$, если

$$\exists \varepsilon > 0 : \forall \delta > 0 \Rightarrow$$

даже если бы было указано (в отрицательном отриц.) след-т убирать, т.к. переменные, стоящие после квантора всеобщ-ти явл-ся произвольными (пусть и в нек-м диапазоне) и поэтому не могут явл-ся ф-ми других перемен-х

$$\Rightarrow \exists \left[\begin{array}{l} 1) x \in X \\ 2) 0 < |x - a| < \delta \end{array} \right] : |f(x) - b| \geq \varepsilon$$

Зам-ие. Двоеточие после x носит технический характер и по смыслу отлич-ся от других двоет-й отр-я (вообще-то :-ия и \Rightarrow -я должны черед-ся, а у нас два :-ия след-т подряд. Оно не замен-ся при переходе к отр-ю. Дело в том, что это :-ие просто указ-ет на обл-ть отр-я x - мыт вынуждены его применить, поскольку эта обл-ть описы-ся двумя соотнош-ми. Если бы мы объедин-ли их в одно, скажем $x \in X \cap O_\delta(a)$, то необх-ть в этом :-ии сразу же отпала. Ит.о., данное :-ие - всего-навсего мостик, соедин-й усл-я 1) и 2). Поскольку при переходе к отр-ю обл-ти принадлеж-ти перемен-х не подверга-ются никаким измен-ям (напр, $\varepsilon > 0 \not\rightarrow \varepsilon \leq 0$, $\delta > 0 \not\rightarrow \delta \leq 0$ и т.д.), то и этот мостик остаётся

в первоначальном виде)

Рассмотрим ещё один пример — теперь уже на отрицательном пределе функции

$$(3) \text{ Пусть } f(x) = \cos \frac{1}{x}, \quad x \neq 0$$

тем самым т.о. $0 \notin \text{обл-ти опр-я } X: X = \mathbb{R} \setminus \{0\}$

Но очевидно, что число 0 является, тем не менее, предельной точкой X

Док-им, что $\lim_{x \rightarrow 0} f(x) = \emptyset$, т.е. не существует

Δ Воспользуемся отрицательным отрицательным пределом функции и покажем сначала, что при $\forall b \geq 0 \Rightarrow \lim_{x \rightarrow 0} \cos \frac{1}{x} \neq b$ (т.е., что предел каждой функции заведомо не является нейтральным числом)

Рассмотримся приближающиеся к отрицательному отрицательному пределу: в нём два квадрата \exists -я — перед ε и перед x . Смысл нам надо как-то подобрать значения обеих этих переменных. Назовём с ε . Окажется (это будет легко видно из последующих рассуждений) величину ε можно положить ≥ 1 единице

Итак, пусть $\varepsilon = 1$. Тогда остаётся показать, что

$$\forall \delta > 0 \Rightarrow \exists x: \begin{array}{l} \text{1) } x \in X \Leftrightarrow x \neq 0 \\ \text{2) } 0 < |x - 0| < \delta : \left| \cos \frac{1}{x} - b \right| \geq \frac{1}{2} \end{array}$$

на самом деле $x = x(\delta)$, т.к. перед δ стоит квадрат вообще

Заметим, что $2) \rightarrow 1)$, так что первая строка больше не нужна: ~~1)~~

Наша след-я задача подобрать $x(\delta)$
 ($x(\delta)$ будет тем ближе к т.а., т.е. к нулю, чем
 меньше δ)

Выберем x в виде

$$x = \frac{1}{\pi(2k+1)}, \text{ где } k \in \mathbb{N}_0$$

(заметим, что x при таком выборе заведомо $\neq 0$)
 Тогда с одной стороны при дост-но большом
 k модуль x , очевидно, может быть сделан ме-
 ньше любого наперёд заданного δ :

$$\text{при дост-но большом } k \Rightarrow |x| < \delta,$$

а с другой стороны при любых таком $x \Rightarrow$

$$\left| \cos \frac{1}{x} - b \right| = \left| \cos(\pi + 2\pi k) - b \right| = \left| -1 - b \right| =$$

$$= 1 + b \geq 1 = \varepsilon$$

в этом месте мы
 угли, что $b \geq 0$

это, собственно, и треб-сь дока-ть

Зад-ие. Док-те сам-но (это делается сов-но
 сам-но), что

$$\lim_{x \rightarrow 0} \cos \frac{1}{x} \neq b \leq 0 \quad \left(\text{тогда, что } \forall b \leq 0 \Rightarrow \lim_{x \rightarrow 0} \cos \frac{1}{x} \neq b \right)$$

Это будет означать, что предел $\cos \frac{1}{x}$ в т. 0 не
 может быть ни ≥ 0 , ни ≤ 0 , т.е. не суще-ет,
 и наше док-во, тем самым, будет полн-но
 завершено Δ

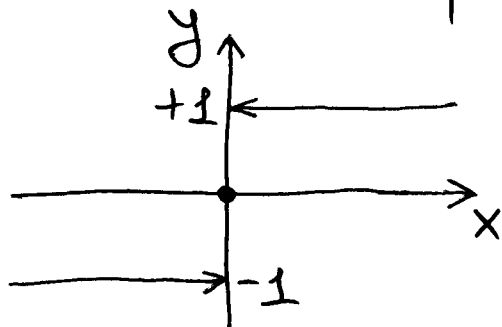
Перейдём к опр-ю односторонних пределов

Односторонние пределы

3.16

Начнём с примера

④ Рассмотрим ф-ю $y = \text{sign } x \equiv \begin{cases} +1, & x > 0 \\ 0, & x = 0 \\ -1, & x < 0 \end{cases}$

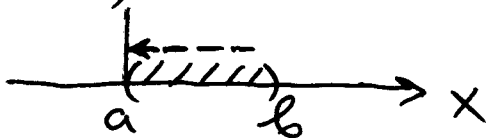


Sign от лат. signum - знак
Из графика этой ф-ии видно,
что при стремлении арг-та x
к т.а слева и справа ф-я $f(x)$

имеет разные пред-ые зн-я: слева - " -1",
справа - " +1"

Дадим теперь точные опр-я левого и правого
пред-к зн-я ф-ии

Пусть ф-я $y = f(x)$ опр-на в правой полуокр-
ти (a, b) точки a : $(a, b) \subset D_f = X$, $b > a$



Это значит, что мы можем неогр-но при-
бл-ся к т.а справа по точкам бл-ти опр-я ф-ии
(и анализировать, стремятся при этом соотв-ие
зн-я ф-ии к какому-либо числу)

Опр Число b наз-ся пределом ф-ии $f(x)$ в т.а
справа (при $x \rightarrow a+0$), если

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0 : \forall x \in (a, a+\delta) \cap X \Rightarrow |f(x) - b| < \varepsilon$$

Здесь $(a, a+\delta)$ - правая δ -полуокр-ть т.а

Если потребовать, чтобы ф-я $f(x)$ была 3.17
опр-на в левой полукр-ти $\tau_a (b, a)$ -киа:

$$(b, a) \subset X, b < a,$$

а в приведенном опр-ии усл-ие $x \in (a, a+\delta) \rightarrow$
 $\rightarrow x \in (a-\delta, a)$, то получится опр-ие предела ^{ф-ии $f(x)$}
слева ~~в т.а~~ ф-ии ~~$f(x)$~~ в т.а

П.о.; одностр-ие пределы отлич-ся от обоу-
ного предела ^{только} тем, что в их опр-ии вместо про-
кол-й окр-ти т.а фигурируют ей соотв-ие
одностр-ие окр-ти

Обозн-я

$$\lim_{x \rightarrow a+0} f(x) = b$$

$$\lim_{x \rightarrow a-0} f(x) = b$$

или совсем коротко

$$f(a+0) = b$$

$$f(a-0) = b$$

$f(a+0)$ и $f(a-0)$ называют также соот-но пра-
вым и левым пред-ми ф-ии в т.а

⑤ Рассм-м ф-ю

$$f(x) = [x] \equiv \max \{y \in \mathbb{Z} \mid y \leq x\}$$

- максимальное из целых чисел y , не прево-
сход-х данное число x (целая часть x)

$$\text{Например } [9, 9] = 9, [2, (9)] = 3,$$

$$[-1] = -1, [-1, 4] = -2$$

$$\text{т.е. } [x] \leq x \quad (\forall x)$$

\uparrow
всегда

$$\{x\} \equiv x - [x] : x = [x] + \{x\}$$

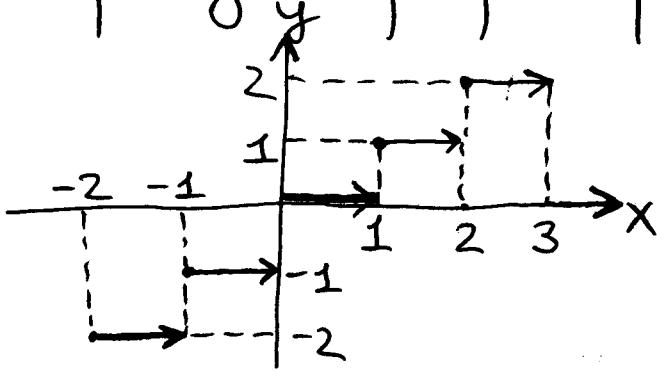
дробная часть x

$$9,9 = 9 + 0,9$$

$$\begin{matrix} \parallel & \parallel \\ [x] & \{x\} \end{matrix}$$

$$-1,4 = -2 + 0,6$$

Нарисуем график ф-ии $y = [x]$



Из графика видно (не будем это формулировать), что

$$f(2+0) = 2, f(2-0) = 1,$$

$$f(-1+0) = -1, f(-1-0) = -2,$$

и вообще

$$f(n+0) = n, f(n-0) = n-1$$

на единицу меньше

Теорема. Если у ф-ии $f(x)$ в т.а. существуют правый и левый пределы, при этом

$$f(a-0) = f(a+0) = b,$$

то существует $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = b$ (т.е. существует и "общий" предел этой ф-ии в т.а.)

Док-во непосредственно \Rightarrow ет из опр-я односторонних пределов и остается в кав-ле самостоятел-но упр-я

В будущем дать опр-я того, что $a+0$ и $a-0$ - предельные точки мн-ва X

Вздохотку - происхождение кванторов:

\exists от EXISTS (сущ-ет; анги) \forall от ALL (все, все; анги)
отражаем переворачиваем

Предел функции на ∞ -ти

Допол-но

- Г Будем говорить, что $+\infty$ -пред-ят. мн-ва X , если X неогр-но сверху
- ∞ -пред-ят. мн-ва X , если X неогр-но снизу
- ∞ -пред-ят. мн-ва X , если X неогр-но (т.е. неогр-но хотя бы с одной из сторон)

Пусть $f(x)$ задана на неогр-и сверху мн-ве X
 $f(x): D_f = X$ - неогр. сверху (т.е. пусть $+\infty$ -пред-ят. мн-ва X)

Обратно выражаясь, это значит, что мы можем уйти на ∞ (тогда же на $+\infty$) по тогдашней обл-ти опр-я X , т.е., иными словами, устремить аргумент x к ∞ пол-го знака. Тогда вполне естественно поставить вопрос о существовании предела ф-ии при неогр-м увеличении x

Опр Число b наз-ся пределом ф-ии $f(x)$ при $x \rightarrow \infty$, если

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists A \in \mathbb{R} : \forall x : \begin{matrix} 1) x \in X \\ 2) x > A \end{matrix} \Rightarrow |f(x) - b| < \varepsilon$$

Обозн-ие $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = b$

Доп-но

Г мн-во $\{x \in \mathbb{R} | x > A\} = (A, +\infty)$ наз-ся $+\infty$ -ти окр-тью (A -окр-тью)

Если X неогр-но снизу, то заменяя в 4.2
 приведем опр-ии (т.е. $-\infty$ его пр-я т-ка)

2) $x > A \rightarrow x < A$, получим $\lim_{x \rightarrow -\infty}$

Если X ~~неогр~~ просто неогр-но (∞ - его пр-я т-ка), т.е. неогр хотя бы с одной из сторон (неважно с какой), то заменяя соответ-ий элемент опр-я ~~на~~ т.е. может быть неогр-но и с двух сторон

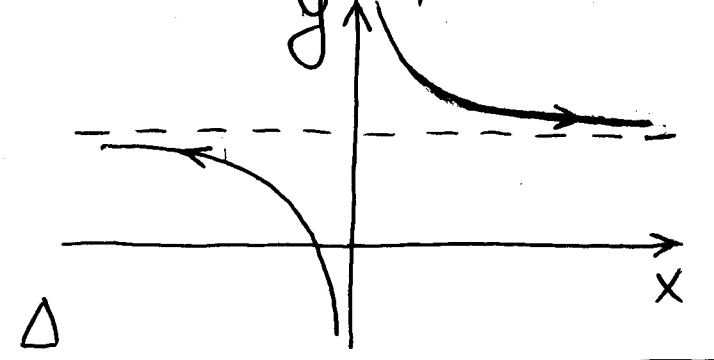
~~" $\exists A > 0 : \forall x : 1) x \in X$ 2) $|x| > A$ "~~

2) $x > A \rightarrow |x| > A$, получим $\lim_{x \rightarrow \infty}$ в последнем определении

(Иногда пишут требуют, чтобы $A > 0$, но это необязат-но, т.к. $|x|$ неогр-но $|x| > 0$ от числа непротиворечиво. Заметим также, что при построении отриц-я данного ~~неогр-я~~ неогр-ва $|x| > A$ не умень-ся, так что и в этом случае треб-ие полож-ти A явл-ся излишним)

Рассм-м пример, поясняющий суть этих опр-ий

① Дана ф-я $f(x) = \frac{1}{x} + 2$



Дополн-но: хотя в случае отриц-я во иногда приме-няют, т.к. она позволяет нам не рассм-ть $A \leq 0$ (техническое уравне-ср-те снач-но с опр-ем о.б. ф-ии)

Из графика видно что $f(x) \rightarrow 2, x \rightarrow +\infty$

Док-м это, опираясь на опр-ие предела на $+\infty$

$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists A(\varepsilon) : \text{усл-я}$

Выберем $A(\varepsilon) = \frac{1}{\varepsilon}$ Дальше станет ясно почему нас устраивт такое A

тогда $2) \rightarrow 1)$

$$\forall \varepsilon > 0 \text{ и } \forall x: \cancel{X} x \in X \Leftrightarrow x \neq 0 \Rightarrow \underbrace{f(x)}_{\in \mathbb{R}} \in \underbrace{\mathbb{R}}_{\text{ms}} \quad \boxed{4.3}$$

$$2) x > \frac{1}{\varepsilon} (=A) > 0 \Rightarrow \left| \frac{1}{x} + 2 - 2 \right| < \varepsilon \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \left| \frac{1}{x} \right| < \varepsilon \Leftrightarrow |x| > \frac{1}{\varepsilon}$$

Но из того, что $x > \frac{1}{\varepsilon} \Rightarrow |x| > \frac{1}{\varepsilon} \quad \Delta$

Зад-ие. Док-те, что $\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = 2$ (расписав опр-ие того, что такое $\lim_{x \rightarrow -\infty}$ и подобрав φ -то $A(\varepsilon)$)

Зам-ие. Если обл-ть опр-я X ф-ии $f(x)$ неогр-на только сверху, то $\lim_{x \rightarrow \infty}$ совпадает с пределом $\lim_{x \rightarrow +\infty}$, если только снизу, то - с $\lim_{x \rightarrow -\infty}$

Если же X неогр-на ни сверху и снизу, то $\lim_{x \rightarrow \infty}$ может и не суц-ть, даже несмотря на то, что каждый из односторон-х пределов (на со-ти) суц-ет (рауум-ая, это будет в том и только в том случае, если когда $\lim_{x \rightarrow +\infty} \neq \lim_{x \rightarrow -\infty}$)

Рассм-м важный частный случай предела ф-ии при $x \rightarrow +\infty$ - предел последоват-ти.

Сперва дадим опр-ие самой последовательности

Опр Послед-но нац-ая ф-я с обл-тью опр-я $X \equiv \mathbb{N}$ (т.е. опр-я на мн-ве натур-х чисел)

Итак, посл-ть - это ф-я

$$y = f(n), \text{ где } n \in \mathbb{N}$$

Натуральный арг-т ф-ии f обычно 4.4
записывают в виде нижнего индекса, т.е.

$f(n) \equiv f_n$ ($f(n)$ обозн-ют через f с нижним индексом n)
при этом f_n на-ют элементом посл-ти

Значения f_n можно распол-ть в порядке
во-ра номера n , т.е. в виде ряда

$f_1, f_2, \dots, f_n, \dots \equiv \{f_n\}$,

Обозначаемого через $\{f_n\}$

Самое
мн-во $\{f_n\}$ часто тоже на-ют (числовой)
посл-ю, хотя, строго говоря, это всего лишь
мн-во значений посл-ти. Но так уже исто-
рически и повсеместно сложилось

При этом исполь-ся след-ее соглашение

Если пишут $f(n)$, то подразуме-ют посл-ть как
ф-ию n

Если пишут f_n , то подразуме-ют всего лишь
эл-т посл-ти, т.е. частное зн-ие ф-ии f при
нек-м n , а саму посл-ть в случае исполь-я
нижних индексов рассм-ют и обозн-ют как
мн-во всех ее эл-в $\{f_n\}$

Зам-ие. Поско-ку мы рассм-м лишь число-
вые ф-ии, то соотв-но ~~на~~ пока это будем
иметь дело только с числовыми посл-ми, тог-
нее с посл-ми вещ-х чисел. Хотя, в принци-
пе, можно рассм-ать посл-ти с какими

угодно элем-ти, напр, посл-ть функ-ций или посл-ть апельсинов 4.5

Разум-ся, для обо-ух посл-б можно исп-ть не только \exists , но и \forall другую букву. Более того, для обо-ух чис-х посл-б чаще всего исп-ся буква x

Перейдём к опр-ю предела посл-ти

Пусть дана посл-ть

$$x_1, x_2, \dots \equiv \{x_n\}$$

Этот ряд иногда тоже закл-ют в $\{ \}$, но это не обяза-но (и так понятно, что речь идёт о мн-ве всех x_n)

Поск-ку обл-ю опр-я посл-ти, рассм-д как ф-я n , явл-ся мн-во всех натур-х чисел (т.е. мн-во неогр-ое сверху), то можно поставить вопрос о существ-нии предела такой ф-ии при неогр-м увеличении аргумента, т.е. при $n \rightarrow \infty$. Итак, опр-ие

Опр Число a наз-ся пределом посл-ти $\{x_n\}$, если

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists N \in \mathbb{N} : \forall n > N \Rightarrow |x_n - a| < \varepsilon$$

(вместо A обычно исп-т N , т.к. око натур-но)

Обозн-ие: $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = a$ или $x_n \rightarrow a, n \rightarrow \infty$

(поск-ку \mathbb{N} неогр-но только сверху, то $\lim_{n \rightarrow \infty} n$

$\lim_{n \rightarrow \infty}$ — одно и то же \rightarrow см. замечание выше 4.6

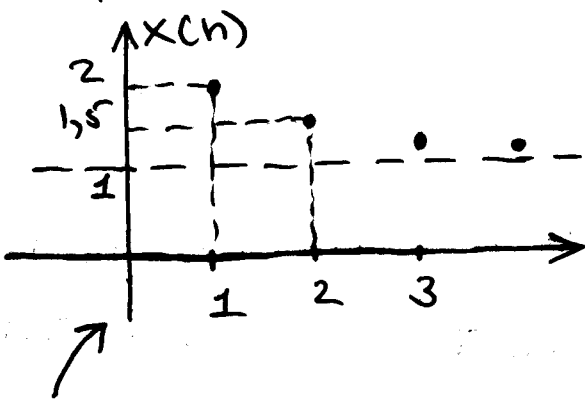
Опр 1 говорит, что посл-ть сх-ся, если \lim существует и расх-ся, если не существует

Заметим, что у посл-ти предел может быть лишь при $n \rightarrow \infty$ (т.к. ∞ — единств-ая пред-я точка её обл-ти опр-я)

Рассм-м пример

② Док-ть, что $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n+1}{n} = 1$

$$\frac{n+1}{n} = 1 + \frac{1}{n} \equiv x_n (= x(n))$$



Геометр-ки это очевидно (можно было бы отметить все и на одной оси x , спроецировав на неё это сем-во точек)

Получается, что посл-ть точек $(n, x(n))$ неогранич-но приближ-ся к прямой $x=1$. От вас треб-ся строго это док-ть, исп-я формул-ое опр-ие предела, т.е. вы должны будете подобрать $N(\varepsilon)$:

$$\forall \varepsilon > 0 \text{ и } \forall n > N \Rightarrow |x_n - 1| < \varepsilon$$

§3 одно больше (б.б.) и
одно меньше (б.м.) ф-ии

Опр Ф-я $f(x)$ на δ .м. в т.а (при $x \rightarrow a$), если $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = 0$

Зам-ие. В этом опр-ии в квал-вет. а 4.7 могут выступать $a \neq 0$, а также ∞ удалённые точки (включая $\pm \infty$), т.е. вместо $x \rightarrow a$ можно писать $x \rightarrow a \neq 0, \infty, \pm \infty$ (в случае \pm выбирается что-н одно: + или -; итого 5 альтернатив)

Примеры

③ Пусть $f(x) = 2x - 4$. Легко показать, что $\lim_{x \rightarrow 2} (2x - 4) = 0 \Rightarrow f(x) - \delta.м. \text{ в т. } x = 2$
(в \forall другой точке - не $\delta.м.$)

④ Пусть $f_1(x) = \begin{cases} 0, & x \neq 0 \\ 1, & x = 0 \end{cases}$ а $f_2(x) = \begin{cases} 1, & x \neq 0 \\ 0, & x = 0 \end{cases}$
(при ~~рассм-ии~~ ^{поиске} предела в т. x мы не рассм-им зн-ие ф-ии в пред-дт точке, т.е. при $x = 0$)

$$\lim_{x \rightarrow 0} f_1(x) = 0$$

$\delta.м.$ (несмотря на то, что $f_1(0) \neq 0$)

$$\lim_{x \rightarrow 0} f_2(x) = 1$$

не $\delta.м.$ (хотя $f_2(0) = 0$)

⑤ Пусть $f(x) = \frac{1}{x}$. Можно пок-ть, что

$$f(x) \rightarrow 0 \text{ при } x \rightarrow \begin{cases} +\infty \\ -\infty \\ \infty \end{cases}$$

$$\Rightarrow f(x) - \delta.м. \text{ при } x \rightarrow \begin{cases} +\infty \\ -\infty \\ \infty \end{cases}$$

Зам-ие. Если $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = 0$, то посл-ть x_n также кау-ся $\delta.м.$ — Например $\{\frac{1}{n}\}$ - $\delta.м.$ посл-ть
Теперь сформули-м опр-ие того, что ф-я $f(x)$

Звл-ся оно большой

4.8

Пусть $f(x): D_f \supseteq X$ и пусть a - пр-ят. X
или так:
(пусть a пр-ят-ка обл-ти опр-я X ф-ии $f(x)$)

Опр Ф-я $f(x)$ наз-ся δ . δ . в т. а (при $x \rightarrow a$),
если

$$\forall M > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0 : \forall x : \begin{matrix} 1) x \in X \\ 2) 0 < |x-a| < \delta \end{matrix} \Rightarrow |f(x)| > M$$

Обозн $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \infty$

Доп-но

Г Писать $M > 0$ в принципе необязат-но. Легко
пок-ть, что если вместо $\forall M > 0$ написать $\forall M \in \mathbb{R}$
 $\in \mathbb{R}$ (равно как и $\forall M > M_0$, где M_0 - абсол-но любог
-ое число), то существо опр-я останется преж-
ним

При отриц-ии же опр-я получается, что

$$\exists M > 0 : \text{---} \text{---} |f(x)| \leq M$$

Однако и в этом случае нам никто не мешает
написать просто

$$\exists M \in \mathbb{R} : \text{---} \text{---} |f(x)| \leq M$$

(ясно, что M автом-ки будет ≥ 0 , кроме того нам
никто не мешает выбр искусственно выбрать
его большим любог вещ-го числа M_0)

Тем не менее, условие $\forall M > 0$ придает оп-
ред-ю большую наглядность (не меняя при
этом его смысла) и, несколько удобнее стех-
кроме того

нижеско́й точки зрения (ведь нам не на- | 4.9
до тогда рассм-ать $M \leq 0$), и поэтому весьма
засто фигурирует в опред-х δ - ϵ ф-й (и так-
же (в связи со всем вышесказанным мы
также будем считать, что в опр-ии δ - ϵ
ф-ии вел-на M имеет пол-й знак)

Напомним, что

$$|f(x)| > M \Leftrightarrow \begin{cases} f(x) > +M \\ f(x) < -M \end{cases} \quad (\text{при } \forall \text{ знаке } M!)$$

Если в последнем опр-ии

$$|f(x)| > M \rightarrow f(x) > M \Rightarrow \lim z = +\infty$$

(при этом можно не писать, что $M > 0$)

$$\rightarrow f(x) < -M \Rightarrow \lim z = -\infty$$

($f(x) < M$, если не писать, что $M > 0$,
или наоборот $\frac{1}{2}$ треб-ть, чтобы $M < 0$)

Пример 6

Док-м, что $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{1}{x} = \infty$ Пригодилось :)

Δ Возьмём $\delta(M) = \frac{1}{M}$ ($M > 0 \Rightarrow \delta > 0$). Тогда

$$\forall M > 0 \text{ и } \forall x: \begin{cases} 1) x \neq 0 \\ 2) 0 < |x| < \frac{1}{M} \end{cases} \Rightarrow \left| \frac{1}{x} \right| > M$$

$$\text{Но из того, что } |x| < \frac{1}{M} \Rightarrow \left| \frac{1}{|x|} \right| > M \quad \nabla$$

$$\left\{ \forall M > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0 : \boxed{\text{УСЛ-Я}} \right.$$

Ан-но тому, как это делалось для случая
конечного предела, опр-ся ф-ии δ - ϵ при
 $x \rightarrow a \pm 0, \infty, \pm \infty$

Задание: док-ть, что

$$\lim_{x \rightarrow -0} \frac{1}{x} = -\infty, \quad \lim_{x \rightarrow +\infty} 3 \cdot x = +\infty$$

Доп-но: Если $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = +\infty$ или $-\infty$, то $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \infty$. Но если $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \infty$, то он может \neq ни $+\infty$, ни $-\infty$ (см. пример 6)

4.10

Теорема. Сумма и разность 2-х д.и. в т.а ф-й суть д.и. в т.а ф-ии (суть = есть во множ-м числе, нельзя говорить есть ф-ии!)

Δ Пусть $f(x)$ и $g(x)$ - д.и. в т.а д.и.-ть $f(x)$ означает, что

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta_1 > 0 : \forall [x : 0 < |x-a| < \delta] \Rightarrow |f(x)| < \frac{\varepsilon}{2}$$

Для краткости $x \in X$ ^{здесь и} далее не пишем, но всегда подразумеваем

потому, что будет своё δ для ф-ии g

Замеч-ие к кр-ву $|f(x)| < \frac{\varepsilon}{2}$:

Поскольку соотв-е δ_1 найдётся для совершенно любого пол-го ε , то оно, разуме-ся, найдётся и для $\frac{\varepsilon}{2}$, каким бы малым ε не было (иначе получилось бы, что для $\frac{\varepsilon}{2}$ не найдётся)

Формально: $\left\{ \begin{array}{l} \forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \varepsilon' = \frac{\varepsilon}{2} \\ \forall \varepsilon' > 0 \Rightarrow \exists \delta : \boxed{|\varepsilon| < \varepsilon'} \end{array} \right\} \Rightarrow \left(\begin{array}{l} \forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \varepsilon' = \frac{\varepsilon}{2} \\ \Rightarrow \exists \delta : \boxed{|\varepsilon| < \frac{\varepsilon}{2}} \end{array} \right)$

А из д.и.-ти $g(x)$ сл-ет, что

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta_2 > 0 : \forall x : 0 < |x-a| < \delta \Rightarrow |g(x)| < \frac{\varepsilon}{2}$$

Возьмём $\delta = \min(\delta_1, \delta_2)$. Тогда

$$\forall \varepsilon > 0 \text{ и } \forall x: 0 < |x-a| < \delta \Rightarrow \begin{cases} |f(x)| < \varepsilon/2 \\ |g(x)| < \varepsilon/2 \end{cases} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow |f(x) \pm g(x)| \leq |f(x)| + |g(x)| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$$

← 0 ← подгру-ем
↑ всегда ↑ в каком случае
← теперь понятно для $\varepsilon > 0$

Но это и будет означать, что

$$\lim_{x \rightarrow a} f(x) \pm g(x) = 0, \text{ т.е., что } f \pm g \text{ - д.м. в т.а}$$

Дополн-но

Конечно, при док-ве теоремы можно было треб-ть, чтобы $|f|$ и $|g|$ были $< \varepsilon$, тогда получилось бы, что $|f \pm g| < 2\varepsilon$. Для заверш-я док-ва осталось бы переодж-ть 2ε геру ε' и заметить, что ε' также как и ε , совершенно произв-ое пол-ое число

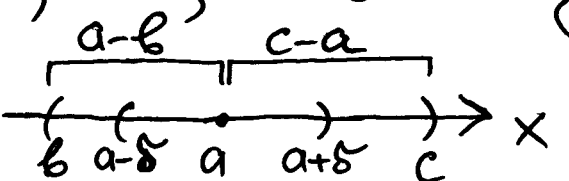
Замеч-ие. Сумма д.д. ф-й не обяза-но д.д.
Напр $+\frac{1}{x}$ и $-\frac{1}{x}$ - д.д. в т.0, но $\frac{1}{x} + (-\frac{1}{x}) \equiv 0$ - д.м. в нуле
↑ кроме $x=0$, но на этом не заострять

Теорема. Произв-ие ф-ии д.м. в т.а на ф-ю отр-ю в окр-ти т.а есть ф-я д.м. в т.а (теперь уже наоборот - писать суть нельзя!)

Δ Пусть $g(x)$ - ф-я, отр-я в окр-ти т.а и пусть (b, c) - эта окр-ть:
 $g(x)$ - отр-на на $(b, c) \exists a$

Это означает, что $\exists M > 0 : \forall x \in (b, c) \cup X \Rightarrow |g(x)| \leq M$

Пусть $f(x)$ - ф-я д.м. в т.а. Это означает, что $\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta_1 > 0 : \forall x \in \{(a-\delta_1, a) \cup (a, a+\delta_1)\} \cap X \Rightarrow |f(x)| < \frac{\varepsilon}{M}$ (то же самое, что и выше)

Положим $\delta = \min \{ \delta_1, c-a, a-b \}$. Тогда $(a-\delta, a+\delta) \subseteq (b, c)$.


а след-но $\forall \varepsilon > 0$ и $\forall x \in \{(a-\delta, a) \cup (a, a+\delta)\} \cap X \Rightarrow$
 $\begin{cases} |g(x)| \leq M \\ |f(x)| < \varepsilon/M \end{cases} \Rightarrow |g(x) \cdot f(x)| = |g(x)| \cdot |f(x)| < M \cdot \frac{\varepsilon}{M} = \varepsilon$
формально имеем в виду ε/M всегда в нашем случае = ε

Но это и означает, что $\lim_{x \rightarrow a} g(x) \cdot f(x) = 0$, т.е., что $g \cdot f$ - д.м. в т.а.

След-ие. д.м. \times д.м. = д.м. (т.к. ф-я, д.м. в точке a , окр-на в нек-й окр-ти этой точки)

Задача. Док-те след-ие утв-ние утв. Пусть $f(x) \neq 0$ при $x \neq a$. Тогда

- 1) если $f(x)$ - д.м. в т.а $\Rightarrow \frac{1}{f(x)}$ - д.д. в т.а
- 2) если $f(x)$ - д.д. в т.а $\Rightarrow \frac{1}{f(x)}$ - д.м. в т.а

Пусть даны две ф-ии $f(x)$ и $g(x)$: $D_f = D_g = X$
(с общей обл-ю опр-я X) и пусть a -пр-ят X

Опр $f(x) = \bar{O}(g(x))$ в т. a (при $x \rightarrow a$), если
сущ-ет $O_\delta(a)$:

$$\forall x \in O_\delta(a) \cap X \Rightarrow f(x) = \gamma(x) \cdot g(x),$$

где $\gamma(x)$ - δ -м. в т. a ф-я

буква O
(русск.)

Ищут также $f = \bar{O}(g)$ (читается O -малое
от g) в т. a или $f(x) \ll g(x), x \rightarrow a$

\bar{O} ← подчеркивает
малость

\underline{O} ← подчеркивает
величину

\bar{O}
↑
 O -малое

\underline{O}
↑
 O -большое

При этом размер буквы не имеет значения

$\bar{\bar{O}}$ ← всё равно
 O -малое

$\underline{\underline{O}}$ ← всё равно
 O -большое

Примеры

1) $x^3 = \bar{O}(x)$ в т. $x=0$

δ -м., δ -м. \Rightarrow δ -м.

т.к. $x^3 = x^2 \cdot x$ и $\lim_{x \rightarrow 0} x^2 = 0$, ($x \cdot x = x^2$)
 \neq δ g
т.е. x^2 - δ -м. в т. $x=0$

Запишем по-другому:

$x^3 \ll x$ при $x \rightarrow 0$

(Пусть, напр, $x = 1/10^3$, тогда $x = 1/10^3$ и т.д.)

2) $x^3 \neq \bar{O}(x)$ в т. $x=1$

т.к. $x^3 = x^2 \cdot x$ и $\lim_{x \rightarrow 1} x^2 = 1 \neq 0$, 4.14

$\begin{matrix} \uparrow & \uparrow & \uparrow \\ f & g & g \end{matrix}$

т.е. x^2 - не д.м. в т. $x=1$

3) $x = \bar{O}(1)$ в т. $x=0$

$x = x \cdot 1$ и $x \rightarrow 0$ при $x \rightarrow 0$

$\begin{matrix} \uparrow & \uparrow & \uparrow \\ f & g & g \end{matrix}$

Тем самым любая д.м. ф-я $f(x) = \bar{O}(1)$:

$f(x)$ - д.м. в т. $a \Rightarrow f(x) = \bar{O}(1)$ в т. a
 $(f(x) \rightarrow 0, x \rightarrow a) \Rightarrow (f(x) \ll 1, x \rightarrow a)$
 (им, что то же самое:)

4) $x \neq \bar{O}(x^3)$ в т. $x=0$

т.к. $x = \frac{1}{x^2} \cdot x^3$ и $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{1}{x^2} = +\infty \neq 0$

$\begin{matrix} \uparrow & \uparrow & \uparrow \\ f & g & g \end{matrix}$

Но $x = \bar{O}(x^3)$ при $x \rightarrow \infty$

т.к. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{1}{x^2} = 0$

Зам-ие. В приведен-ом опр-ии вместо $x \rightarrow a$ можно писать $x \rightarrow a \pm 0, \infty, \pm \infty$

Рассм-ие примеры показывают, что соот-н-ие $f = \bar{O}(g)$ в т. a означает, что при $x \rightarrow a$ ф-я $f(x)$ в определ-м смысле стремится к нулю быстрее, чем ф-я $g(x)$. В связи с этим ясно, что если $f = \bar{O}(g)$, то $g \neq \bar{O}(f)$ - сравните примеры 1) и 4) заведомо
 (единств-ое искл-ие - случай, когда $f \equiv g \equiv 0$)

Заметим также, что в опр-ии \bar{O} -го ф-ии f и g совершенно произвольны в том смысле, что при стремлении $x \rightarrow a$ они могут вести себя как угодно. Могут стремиться к нулю, к отличному от нуля числу, к ∞ или даже вообще не иметь никакого предела (ни конечного, ни беск-го). Важно лишь, чтобы ф-я f была представлена в виде произв-я g на д.м. ф-ю γ

Наконец, если $g(x) \neq 0$ при $x \neq a$ (кроме, быть может, т.а), то усл-ие $f = \gamma \cdot g$ (того, что $f = \bar{O}(g)$), можно переписать в виде

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \gamma(x) = \text{д.м. в т.а,}$$

т.е. получаем, что

$$f = \bar{O}(g) \iff \frac{f(x)}{g(x)} \rightarrow 0, x \rightarrow a$$

x=0 при поиске предела не рассм-ся, поэтому делить на x или можем смело

Напр, $x^3 = \bar{O}(x^2)$ в т. $x=0$, т.к. $\frac{x^3}{x^2} = x \rightarrow 0$ при $x \rightarrow 0$

Прежде чем переходить к опр-ю \underline{O} -го, сформи-ем одно вспомогат-ое опр-ие

Опр ф-я $\gamma(x)$ наз-ся огр-й в т-ке a (при $x \rightarrow a$), если она огр-на в нек-й окр-ти этой точки

Зам-ие. При этом a может даже и $\notin D_\gamma$, но считается её пред-й точкой

Опр $f(x) = \underline{\underline{O}}(g(x))$ в т. а (при $x \rightarrow a$), если 4.16
сущ-ет $O_\delta(a)$:

$$\forall x \in O_\delta(a) \cap X \Rightarrow f(x) = \gamma(x) \cdot g(x),$$

где $\gamma(x)$ - огр-я в т. а φ -я

В случае, когда f и g - д.м. в т. а и $f = \underline{\underline{O}}(g)$ в т. а, говорят ещё, что $f \rightarrow 0$ не медленнее (т.е. с той же скоростью или быстрее), чем g

Вообще у опр-й \bar{O} -го и $\underline{\underline{O}}$ -го видно, что у того, что $f = \bar{O}(g)$ в т. а \Rightarrow ет, что $f = \underline{\underline{O}}(g)$ в т. а (ибо если $\gamma(x)$ - ~~огр-я~~^{д.м.} в т. а, то она,

как φ -я, имеющая предел при $x \rightarrow a$, ^{заведомо} ~~огр-я~~ ^{огр-на} в этой точке)

Заметим ещё, что в опр-ии $\underline{\underline{O}}$ -го, также как и в опр-ии \bar{O} -го, φ -ии f и g при $x \rightarrow a$ могут вести себя совершенно произв-но (быть д.м., д.д. и т.д.)

Если $g(x) \neq 0$ при $x \neq a$, то усл-ие $f = \gamma \cdot g$ (того, что $f = \underline{\underline{O}}(g)$) можно переписать в виде

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \gamma(x) = \text{огр. в т. а,}$$

т.е. получаем, что

$$\cancel{f(x) = \underline{\underline{O}}(g)} \quad f = \underline{\underline{O}}(g) \Leftrightarrow \frac{f(x)}{g(x)} - \text{огр. в т. а}$$

Примеры рассм-м в след-й раз

Лекция 5

Примеры

1) Покажем, что

$$2x^2 + x^3 = \underline{\underline{O}}(x^2) \text{ в т. } x=0 \text{ (при } x \rightarrow 0)$$

$$\underbrace{2x^2 + x^3}_f = \underbrace{(2+x)}_g \underbrace{x^2}_h$$

Заметим, что $\lim_{x \rightarrow 0} g(x) = 2$, а значит g является о.р.-на в нек-й окр-ти т. $x=0$, т.е. согласно введённому выше о.р.-ю о.р.-на в т. $x=0$

Можно иначе

$$\frac{2x^2 + x^3}{x^2} = 2 + x \rightarrow 2 \text{ при } x \rightarrow 0$$

$$\Rightarrow 2 + x \text{ - о.р.-на в т. } x=0 \Rightarrow 2x^2 + x^3 = \underline{\underline{O}}(x^2)$$

Впрочем, проверить о.р.-ть $2+x$ в т. 0 можно и непосредств-но. Очевидно, что

$\forall x \in (-0,5; +0,5) \Rightarrow g(x) \in (1,5; 3,5)$ - о.р.-ое мн-во, т.е. $g(x)$ - о.р.-на в $O_{0,5}(0)$ ($0,5$ -окр-ти т. 0), а значит по о.р.-ю и в самой т-ке 0

2) Ана-но можно убедиться в том, что

$$2 + 3x = \underline{\underline{O}}(1) \text{ при } x \rightarrow 0$$

(Вообще любая о.р.-я в т.а φ -я $= O(1)$ в т.а)

Сравнение д.м.-х

5.2

Для случая, когда f и g - д.м. ф-ии, вводят дополнит-но классификацию

Прежде чем привести эту класс-ю введём понятие неопр-ти типа $\frac{\infty}{0}$

Итак, пусть $f(x)$ и $g(x)$ - д.м. ф-ии ^{в т.а.} и пусть $g(x) \neq 0$ при $x \neq a$. Тогда

$$\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{\infty}{0} - \text{естеств-ое обозначение, поскольку}$$

науч-ся неопр-то типа $\frac{\infty}{0}$

$\frac{\infty}{0}$ - формальное обозначение: ясно, что на нуль всё равно делить нельзя (хотя на самом деле можно, но в рамках нестандартного анализа). Теорема о пределе частного в данном случае не работает, поскольку предел знамен-я $g(x)$ равен нулю

Величина этого предела зависит от ф-й f и g и может (при разумном выборе этих ф-й) равняться чему угодно, в том числе предел может $= \infty$ и даже совсем не существовать. Поиск данного предела (или доказ-во его не \exists -ия) для конкретных ф-й f и g науч-ют раскрытием неопр-ти. И.е.

раскрыть неоп-ть $\frac{0}{0}$ - это значит рас-
см-ый предел или док-ть, что он не существует
(термин "раскрыть неоп-ть" ровно в таком
смысле употребляется и к неоп-м всех дру-
их типов)

- Далее, в случае, если $\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{0}{0} =$
- 1) 0 , то $f(x)$ на-ся δ -м. более высокого по-
рядка, чем $g(x)$ (в т.а) при $x \rightarrow a$
 - 2) $\forall b \neq 0$, то $f(x)$ и $g(x)$ на-ся δ -м. одного
порядка при $x \rightarrow a$
 - 3) 1 , то и $f(x)$ и $g(x)$ на-ся эквивалентными
 δ -м.-ми при $x \rightarrow a$

Рав-во 3) - частный случай рав-ва 2)

Заметим, что в случае

1) $f = \bar{O}(g)$ 2) $f = \underline{O}(g)$ 3) $f \sim g$

в соотв-ии с опре-ми O -симв в новое обозн-ие

Напр, $x \sim x + x^2$ при $x \rightarrow 0$,

т.к. $\frac{x+x^2}{x} = 1+x \rightarrow 1$

Некоторые св-ва сим вола \bar{O} -ое (для слу-
чая δ -м. ~~f и g~~) в это (след-х св-х

Пусть $f(x)$ и $g(x)$ - δ -м. в т.а

1) $\bar{O}(g) \pm \bar{O}(g) = \bar{O}(g)$ (здесь и там же все
 \bar{O} -ые ява-ся \bar{O} -ми
в т. $x=a$)

т.е., если

$$\begin{aligned} f_1 &= \bar{0}(g) \\ f_2 &= \bar{0}(g) \Rightarrow f_1 + f_2 = \bar{0}(g) \end{aligned}$$

$$2) \underbrace{\bar{0}(\underbrace{\bar{0}(g)}_f)}_h = \bar{0}(g)$$

с использованием символа \ll эта соотношение становится ещё более наглядным

$$\begin{aligned} f = \bar{0}(g) &\Leftrightarrow f \ll g \\ h = \bar{0}(f) &\Leftrightarrow h \ll f \ll g \Rightarrow h \ll g \Leftrightarrow h = \bar{0}(g) \end{aligned}$$

↑
вполне естественно

$$3) f \cdot g = \begin{bmatrix} \bar{0}(f) \\ \bar{0}(g) \end{bmatrix}$$

$$4) f \sim g \Rightarrow f - g = \begin{bmatrix} \bar{0}(f) \\ \bar{0}(g) \end{bmatrix}$$

$$5) \bar{0}(c \cdot g) = \bar{0}(g) \quad (\text{в том числе при } c = 0)$$

$$6) \bar{0}(g + \bar{0}(g)) = \bar{0}(g)$$

~~Док-во~~ ^{справедливо} св-ва 1)-6) легко следует из определения символа $\bar{0}$ -ое и остаётся в качестве самостоятельного доказательства

Зам-ие. Со всеми этими св-ми нужно быть очень осторожными, ибо они верны, вообще говоря, только в одну сторону — слева-направо

Напр $x^2 = \overline{0}(x)$,
 $x^3 = \overline{0}(x)$, в т.ч. $x=0$
 — " —
 (и много φ - $\delta = \overline{0}(x)$)

5.5

Символ $\overline{0}(x)$ означает мн-во всех φ - δ более высокого порядка малости, чем x (поэтому лучше было бы писать $x \in \overline{0}(x)$, а не $x = \overline{0}(x)$, но принято писать именно равно)

П.о., запись $x^2 = \overline{0}(x)$ всего лишь означает, что x^2 принадл-т сем-ву таких φ - δ (φ - $\delta = \overline{0}(x)$).

А вот если бы мы написали $\overline{0}(x) = x^2$, то получилось бы, что любая φ - δ от x есть именно x^2 (иными словами, что $\overline{0}(x)$ обязательно равнялось x^2), что, разумеется, неверно

Итак, мы видим, что $x^2 = \overline{0}(x)$, но $\overline{0}(x) \neq x^2$ ^{относительно}

Некоторые из указанных раб-в верны и для $\underline{0}$ -го. Я не переписываю их сейчас, а буду приводить в дальнейшем по мере необходимости

Сравнение δ - δ -х

Начнём с того, что введём понятие неопр-ти ∞/∞

Пусть $f(x)$ и $g(x)$ - δ - δ . в т.ч. φ -м и пусть $g(x) \neq 0$ при $x \neq a$. Тогда

$$\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{\infty}{\infty}$$

5.6

какая-то неоп-но типа $\frac{\infty}{\infty}$

Далее, если $\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{\infty}{\infty} =$

- 1) ∞ , то говорят, что $f(x)$ имеет более высокий порядок роста, чем $g(x)$ при $x \rightarrow a$
- 2) $b \neq 0$, то говорят, что f и g имеют одинаковый порядок роста при $x \rightarrow a$
- 3) 0 , то говорят, что $f(x)$ имеет более низкий порядок роста, чем $g(x)$ при $x \rightarrow a$

Рау-се, если поменять в рав-ве 3) \rightarrow ролями f и g , то оно перейдет в рав-во 1)

Заметим, что в случае

$$1) g = \overline{O}(f) \quad 2) f = \underline{O}(g) \text{ и } g = \underline{O}(f) \quad 3) f = \overline{O}(g)$$

в соотв-ии с оп-ми \underline{O} -симб-в

Пример

$$\left. \begin{aligned} f &= \frac{1}{x^2} \\ g &= \frac{1}{x} \end{aligned} \right\} \rightarrow \infty, x \rightarrow 0$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{f}{g} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\frac{1}{x^2}}{\frac{1}{x}} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{1}{x} = \infty$$

(условно говорят: $\frac{1}{0} = \infty$)

$\Rightarrow f$ имеет более высокий порядок роста, чем g при $x \rightarrow 0$ (сравнивая к ∞ быстрее)

\exists -ют и другие типы неопр-д:

$$\infty - \infty, 0 \cdot \infty, 1^\infty, 0^0, \infty^0$$

(все они могут быть сведены к неопр-ти типа $\frac{0}{0}$)

Например

$$\lim_{x \rightarrow 0} \underbrace{(1+x)}_{\rightarrow 1}^{\left\{ \frac{1}{x} \right\} \rightarrow \infty} = 1^\infty \quad (= e - \text{раскроем позже})$$

$$\lim_{x \rightarrow 0} x^x = 0^0 \quad (= 1 - \text{на семинарах})$$

— " —

§4 Св-ва пределов функций

Для док-ва теорем об арифм-х опер-ях над ф-ми, имеющими пред-е значение, нам понадобятся два вспомогат-х утв-я, кот-е в таких случаях принято называть леммами (т.е. лемма - это вспомогат-ое, но в то же время дост-но важное утв-ие, необход-ое для док-ва нек-й теоремы или теорем)

Лемма 1 Если $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = b$, то $f(x) = b + \alpha(x)$

~~$f(x) = b + \alpha(x)$~~ , где $\alpha(x)$ - д.м. в т. а

Δ Представим $f(x)$ в виде

$$f(x) = b + \underbrace{[f(x) - b]}_{\equiv \alpha(x)} = b + \alpha(x)$$

Надо показать, что $\alpha(x)$ - д.м. в т.а. $\lim_{x \rightarrow a} \alpha(x) = 0$.
 Из того, что $f(x) \rightarrow b$ при $x \rightarrow a$, след-т, что
 $\forall \epsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0 : \forall x \in \dot{O}_\delta(a) \cap X \Rightarrow \underbrace{|f(x) - b|}_{\alpha(x) - 0} < \epsilon$,

т.е., что $|\alpha(x)| = |f(x) - b| < \epsilon$

Но это значит, что

$\lim_{x \rightarrow a} \alpha(x) = 0$, т.е. $\alpha(x)$ - д.м. в т.а. $\lim_{x \rightarrow a} \alpha(x) = 0$ ~~Δ~~

Лемма 2 (обратная) Если $f(x) = b + \alpha(x)$,
 где $\alpha(x)$ - д.м. в т.а., то $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = b$

Δ Док-ть самостоя-но

Теорема (об арифм-х опер-х)

Пусть $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = b$, $\lim_{x \rightarrow a} g(x) = c$.

Тогда

1) $f(x) \pm g(x) \rightarrow b \pm c, x \rightarrow a$

2) $f(x) \cdot g(x) \rightarrow b \cdot c, x \rightarrow a$

3) если $\begin{cases} g(x) \neq 0 \text{ при } x \neq a \\ c \neq 0 \end{cases}$, то $\frac{f(x)}{g(x)} \rightarrow \frac{b}{c}, x \rightarrow a$

Δ₁) В силу леммы 1

$f(x) \rightarrow b \Rightarrow f(x) = b + \alpha(x)$ д.м. в т.а.

$g(x) \rightarrow c \Rightarrow g(x) = c + \beta(x)$

Но тогда

$f \pm g = (b \pm c) + \underbrace{(\alpha \pm \beta)}_{\equiv \gamma(x)} = b \pm c + \gamma(x)$,

где $\gamma(x)$ - д.м. в т.а. (т.к. по док-му 5.9 ранее д.м. \pm д.м. = д.м.), а значит согласно лемме 2 (обратной к лемме 1)

$f \pm g \rightarrow b \pm c, x \rightarrow a$ (в пределе по лемме $\gamma(x)$ как бы исчезает) Δ_1

Δ_2) док-ть самое-то

Δ_3) При рассмотрении предела отн-я $\frac{f(x)}{g(x)}$ (так же как и при рассм-ии пределов групп арифм-х опер-й), подумаем, что f и g имеют общую обл-ть опр-я X и это a - пред-я т-ка X

$$D_f = D_g = X \text{ и } a\text{-пр.т. } X$$

Т.к. $f(x) \rightarrow b, g(x) \rightarrow c$, то $f = b + \alpha(x), g = c + \beta(x)$ > д.м. в т.а

Рассм-и разность

$$\frac{f(x)}{g(x)} - \frac{b}{c} = \frac{(b+\alpha) \cdot c - b \cdot (c+\beta)}{(c+\beta) \cdot c} = \frac{1}{(c+\beta) \cdot c} (c \cdot \alpha(x) - b \cdot \beta(x)) = \frac{1}{c+\beta(x)} \underbrace{\left(\alpha(x) - \frac{b}{c} \beta(x) \right)}_{\equiv \gamma(x) \text{ - д.м.}}$$

Покажем, что ф-я $\frac{1}{c+\beta(x)}$ - опр-на в нек-й $O_\delta(a)$

Т.к. $\beta(x) \rightarrow 0, x \rightarrow a$, то

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0 : \forall x \in \dot{O}_\delta(a) \Rightarrow | \frac{1}{c+\beta(x)} - \frac{1}{c} | < \varepsilon \quad |5.10|$$

\uparrow $\frac{|c|}{2}$ \uparrow $\frac{|c|}{2}$

Положим $\varepsilon = \frac{|c|}{2}$ и воспользуемся неравенством

$$|c + \beta| \geq |c| - |\beta| > |c| - \varepsilon = |c| - \frac{|c|}{2} = \frac{|c|}{2} > 0$$

\uparrow всегда \uparrow $< \varepsilon$ \uparrow т.к. $c \neq 0$

Отсюда получаем, что

$$\left| \frac{1}{c + \beta(x)} \right| < \frac{2}{|c|} \text{ при } x \in \dot{O}_\delta(a) \cap X$$

\uparrow
($x \neq a$)

Итого,

$$\frac{f(x)}{g(x)} - \frac{b}{c} = \underbrace{\frac{1}{c + \beta(x)}}_{\text{огр-на в прокол-й окр-ти т.а.}} \cdot \gamma(x) - \text{д.м. в т.а.}$$

Поскольку при рассматривании предела функции мы не интересуемся её значениями в самой предельной точке (т.а.), то для строгости соотношения

$$\text{огр} \times \text{д.м.} = \text{д.м.}$$

вполне достаточно, чтобы первой из множителей был огр-н лишь в проколотой окрестности предельной точки, т.е.

$$\text{огр} \times \text{д.м.} = \text{д.м.}$$

($x \neq a$) в т.а. в т.а.

Дополнительно

Заметим, впрочем, что у строгости функции в проколотой окрестности на самом деле мгновенно следуют и строгость во всей окрестности (напомним, что

при док-ве одного из утв-й мы уже 5.11
в этом убедились)

И.е., действуя неинкожно иначе, можно было
сказала заявить, что

$$\left| \frac{1}{c+\beta(x)} \right| \leq \max \left\{ \frac{2}{|c|}, \frac{1}{|c+\beta(a)|} \right\} \text{ и при } x=a, \text{ т.е. при } x \in O_\delta(a) \cap X,$$

уже δ точки

а потом восп-ся утв-м

$$O_\delta \times \delta.м. = \delta.м. \text{ (уже не исключ } T\text{-к } a)$$

(и при $x=a$)

В итоге (в любом случае) имеем

$$\frac{f(x)}{g(x)} - \frac{b}{c} = \delta.м., \text{ т.е. } \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{b}{c} + \delta.м.,$$

а значит согласно лемме 2

$$\frac{f(x)}{g(x)} \rightarrow \frac{b}{c} \text{ при } x \rightarrow a \quad \Delta_3)$$

Теорема об арифм-х операц-х полн-ю док-на

Зам-че. Теорема об ариф-х операц-х справ-
ва и при $x \rightarrow a \pm 0, \infty, \pm \infty$

Рассм-м пример, ил-ие возм-ое приме-
нение док-й теоремы

$$1) \lim_{x \rightarrow a} c \cdot f(x) = \lim_{x \rightarrow a} \underbrace{c}_{const} \cdot \lim_{x \rightarrow a} f(x) = c \cdot \lim_{x \rightarrow a} f(x)$$

Т.е. получается, что const-у можно выносить

за знак пред-го перехода

$$2) \lim_{x \rightarrow 1} (2x^2 + 1) = \lim_{x \rightarrow a} (2(x \cdot x)) + \lim_{x \rightarrow a} 1 =$$

$$= 2 \lim_{x \rightarrow a} x \cdot \lim_{x \rightarrow a} x + 1 = 2a^2 + 1 \quad (\text{как и можно было ожидать})$$

Дополн-но док-ся с помощью опр-я предела

Результаты примера (2) несложно обобщить на случай произвольной рау-й гроб-и

$P_n(x)$ - многочлен степени n

$Q_m(x)$ - многочлен степени m

- кау-ся рау-й функцией или рау-й гроб-ью

$$\forall \epsilon \lim_{x \rightarrow a} \frac{P_n(x)}{Q_m(x)} = \frac{P_n(a)}{Q_m(a)}, \text{ если } Q_m(a) \neq 0$$

(непосредств-ое сл-ие теоремы Лопиталя)

$$3) \lim_{x \rightarrow 2} \frac{x^2 - 2x}{x^2 - 5x + 6} = \frac{0}{0} = \lim_{x \rightarrow 2} \frac{x(x-2)}{(x-2)(x-3)} =$$

при поиске предела x выт-ся $\neq 2$

$$= \frac{2}{2-3} = -2$$

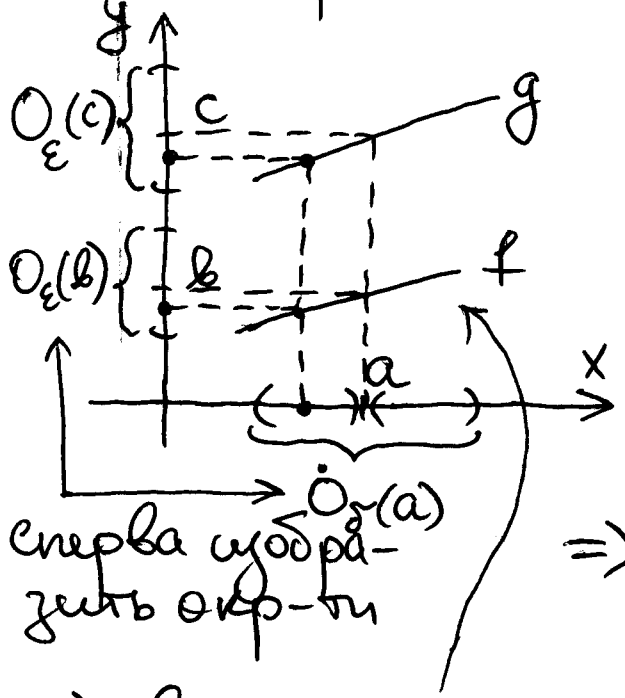
В полной аналогии с примером 2) (впрочем, согласно общей формуле приведе-й выше, ~~как~~ после сокращ-я на $x-2$ на место можно сразу подставить ~~2~~ число 2)

Теорема (о предель-м переходе в нер-х)

Если $f(x) \rightarrow b$, $g(x) \rightarrow c$ при $x \rightarrow a$ и $f(x) \geq g(x)$ при $x \neq a$, то $b \geq c$

Зам-ие. $f(x) \geq g(x)$ при $x \neq a$ означает $f(x) \geq g(x)$ кроме, быть может, т.а (т.е. в самой точке а ф-ии f и g могут быть связаны нерав-м любого знака, равно как и любая из них может быть не опред-на)

Δ От противного. Пусть $b < c$



Возьмем $\epsilon > 0: O_\epsilon(b) \cap O_\epsilon(c) \neq \emptyset$
 т.к. $f(x) \rightarrow b, g(x) \rightarrow c$ (иногда при $x \rightarrow a$ не пишут, если ясно из контекста), то

$$\exists \delta(a): \forall x \in \delta(a) \cap X \Rightarrow \begin{cases} f(x) \in O_\epsilon(b) \\ g(x) \in O_\epsilon(c) \end{cases} \Rightarrow$$

$\Rightarrow f(x) < g(x)$ (при этом $x \neq a$), что противоречит тому, что $f(x) \geq g(x)$ при $x \neq a$

(Мы рисуем график здесь, т.к. зн-я $f(x) \in O_\epsilon(b)$ (то же самое для $g(x)$)

Зам-ие Теорема стр-ва и при $x \rightarrow a \neq 0, \infty, \pm \infty$

Частные случаи:

1) $g(x) \equiv c = const$

Тогда $f(x) \geq c \Rightarrow b \geq c$

$(\leq) \quad (\leq) \leftarrow$ ан-но для \leq

2) В роли $f(x)$ и $g(x)$ могут выступать послед-ти $\{f_n\}$ и $\{g_n\}$. Тогда

5.14

$$\text{и } \begin{cases} x_n \rightarrow b \\ y_n \rightarrow c \\ x_n \leq y_n \end{cases} \Rightarrow b \leq c$$

Зам-ие

$$\text{Если } \begin{cases} f(x) \rightarrow b \\ g(x) \rightarrow c \\ f(x) < g(x) \end{cases} \not\Rightarrow \underline{b} < \underline{c} \quad (\underline{b} \leq \underline{c})$$

строго меньше

все равно
↓

Контрпример

$$\begin{cases} f(x) = \frac{1}{x} \\ g(x) = \frac{2}{x} \end{cases}$$

$f < g$ (читаем, это $x > 0$)

тем не менее,

Но $\lim_{x \rightarrow +\infty} f = \lim_{x \rightarrow +\infty} g = 0$
(т.е. $b = c = 0$)

не меньше!

Но тогда, поскольку на выходе все равно возникает нестрогое нер-во $b \leq c$, то и в усл-ии теоремы писать $f < g$ вместо $f \leq g$ не имеет смысла

Лекция 6

6.1

Теорема (иногда лемма) о двух полицейских (новое "правильное" название в соотв-ии с законом о полиции; до 01.03.2011 г. н.э. - о двух милиционерах; до 01.03.1917 г. н.э. - о двух городовых)

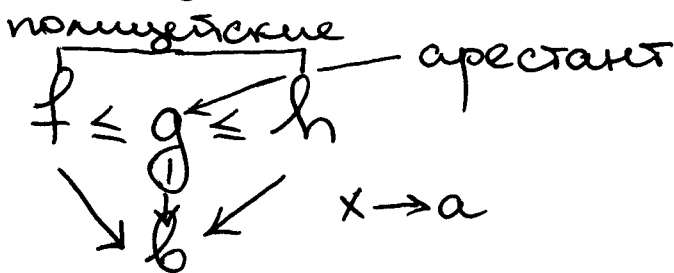
Пусть $f(x), g(x)$ и $h(x): D_f = D_g = D_h \equiv X$ и пусть a - пред-я т. X (этого не всегда требуют, но всегда подразумевают). Тогда, если

$$1) f(x) \leq g(x) \leq h(x), x \in X,$$

$$2) \lim_{x \rightarrow a} f(x) = \lim_{x \rightarrow a} h(x) = b,$$

то существует $\lim_{x \rightarrow a} g(x) = b$

Зам-ие. Эту теорему иногда называют теор-й о 3-х полицейских, но это не правильно (т.к. тогда $g(x)$ - оборотень, а значит всё равно не настоящий полицейский)



Δ Из 2) след-т, что

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0: \forall x \in \dot{O}_\delta(a) \cap X \Rightarrow \begin{cases} b - \varepsilon < f(x) < b + \varepsilon \\ b - \varepsilon < h(x) < b + \varepsilon \end{cases}$$

Но тогда отсюда и из 1) вытекает, что 6.2

$b - \varepsilon < f(x) \leq g(x) \leq h(x) < b + \varepsilon$, т.е. $b - \varepsilon < g(x) < b + \varepsilon$,
а последнее двоякое нерав-во и означает, что
вм $h(x)$ сущ-ет и равен b :

$$\Rightarrow \lim_{x \rightarrow a} h(x) = b$$

∇

Дополн-но:

Гамма зам-ие к теореме о двух промежу-х

В усл-ии теоремы мы требовали, чтобы

1) $f(x) \leq g(x) \leq h(x)$ при $\forall x \in X$ ← обл-ть опре-я

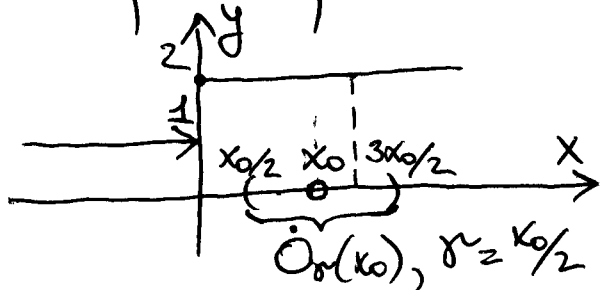
На самом деле вполне достат-но, чтобы это не-
рав-во было выполнено лишь в нек-й проко-
лотой окр-ти т.а, т.е. дост-но, чтобы

1) $f(x) \leq g(x) \leq h(x)$ при $x \in \dot{O}_r(a) \cap X$ ($r = \text{const} > 0$)

Это связано с тем, что величины сущест-ие
и величина пределов ф-ий f, g и h не зави-
сят от ^{их} значений в точках x , лежащих вне
любой фиксир-й прокол-й окр-ти пред-дт-ки a :

$\lim_{x \rightarrow a} f, g, h$ не зависят от того, чему = эти функ-
ции при $x \notin \dot{O}_r(a) \cap X$

Пример



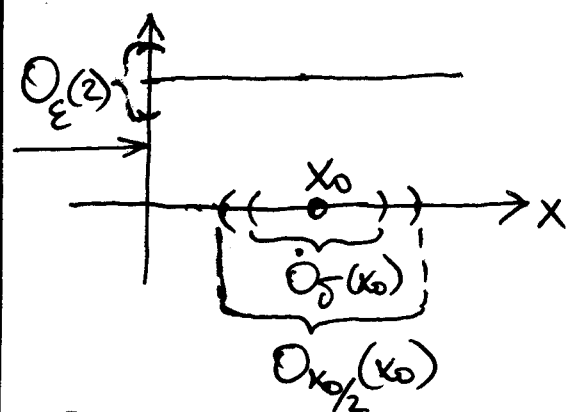
$$f(x) = \begin{cases} 2, & x \geq 0 \\ 1, & x < 0 \end{cases}$$

Дано, что $\forall x_0 > 0$ (даже сколь угодно мал) 6.3
 $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = 1$

Это можно объяснить тем, что при поиске предела мы вправе рассм-ть f -ю лишь при $x \in O_{\frac{x_0}{2}}(x_0)$ ("отбросив все остальные зн-я x ").

Но в этой окр-ти $f \equiv 1$, а потому и $\lim_{x \rightarrow x_0} = 1$

А почему мы можем их отбросить? Да потому, что в окр-ии предела f -ии мы вправе брать δ по своему усмотрению сколь угодно малым. В частности, можем считать δ малым настолько, чтобы $O_\delta(x_0)$ (та самая, которая должна полностью проецир-ся на $O_\varepsilon(z)$) целиком помещалась в $O_{\frac{x_0}{2}}(x_0)$ (т.е. брать $\delta \leq \frac{x_0}{2}$)



Это замечание распространя^иется на все теоремы и утв-я, относящиеся к пределам f -й. Если в них утв-ся, то для суш-я предела при $x \rightarrow a$ нек-я f -я или f -ии должны удовл-ть тем или иным усл-ям при $x \in X$ (или $x \in X$ и $x \neq a$),

то на самом деле они могут удовле-ть этим усл-м лишь локально, т.е. лишь при $x \in \dot{O}_\delta(a) \cap X$ (спр-то утв-д и теорем о таком сужении по той же причине, что и в разоб-ранном выше примере, не страдает)

§5 Монотонные функции

Опр Ф-я $f(x)$ называется

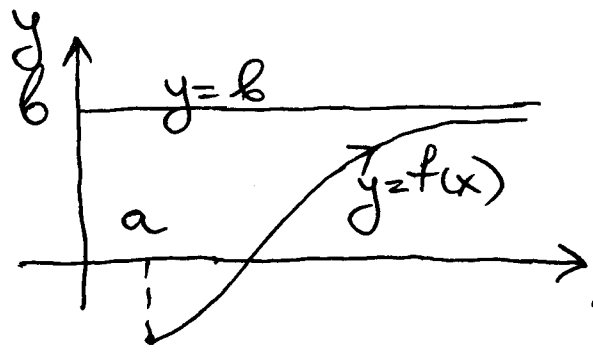
- а) возраст-д
 - б) убыв-д
 - в) невозр-д
 - г) удовлет-д
- на мн-ве X , если $\forall x_1, x_2 \in X: x_1 < x_2 \Rightarrow$
- $f(x_1) < f(x_2)$
 - $f(x_1) \leq f(x_2)$
 - $f(x_1) \geq f(x_2)$
 - $f(x_1) > f(x_2)$

Все ф-ии вида а)-г) называются монотонными, а ф-ии видов а), г) еще и строго монот-ми. Зам-им. Из опр-я видно, что возр-я ф-я - частный случай убыв-д, а убыв-я - частный случай невозр-д

Примеры

- 1) $f(x) = x^2$ - (строго) возр-ет на полуинтервале $[0, +\infty)$ (т.е. при $x \geq 0$)
- 2) $f(x) = \text{sign } x$ - неубыв-т на \mathbb{R} (всей вещ-д оси)
- 3) $f(x) \equiv 1$ - не убыв-т и не возр-т на \mathbb{R}

Теорема. Если ф-я $f(x)$ не убывает и огр-на сверху на полуинтер-д $x \geq a$, то существует $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x)$



Сур-ть $y=b$ -я ~~я~~ ~~сущ-ти~~
 теоремы ~~я~~ геометрически
 очевидна (но рисунок -
 не док-во)

Δ Преледе всего напомню, что сур-ть ф-ии на $[a, +\infty)$ на самом деле означает её сур-ть на $[a, +\infty) \cap X$: обл-ть сур-я $f(x)$

$f(x)$ сур-на сверху на $[a, +\infty)$ \equiv $f(x)$ сур-на сверху на $[a, +\infty) \cap X \Rightarrow$ сущ-т \sup

\Rightarrow сущ-ет $\sup_{[a, +\infty) \cap X} f(x) \equiv b$

Док-м, что $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = b$

Каждо пок-ть, что

$\forall \epsilon > 0 \Rightarrow \exists A \in \mathbb{R} : \boxed{\text{усл-я}}$

$A(\epsilon) = ?$

Заметим, что при расем-ии конкретных примеров мы, как правило, представляем $A(\epsilon)$ в явном виде. Однако поскольку в теореме речь идёт об абстрактной ф-ии $f(x)$, мы докажем сущ-ие $A(\epsilon)$, не представляя явного выраж-я для неё. При этом мы, разум-ся, будем опираться на условия, кот-м, согласно доказываемой теореме подгитена ф-я $f(x)$

Итак, док-м, что требуемая ф-я $A(\varepsilon)$ 6.6
сущ-ет

Для этого воспользуемся опр-ем точной верхней грани. Согласно данному опр-ю тот факт, что

$\sup_{[a, +\infty) \cap X} f(x) = b$, означает, что:

$$1) \forall x \in [a, +\infty) \cap X \Rightarrow f(x) \leq b$$

$$2) \forall \vartheta < b \Rightarrow \exists \tilde{x} \in [a, +\infty) \cap X : f(\tilde{x}) > \vartheta$$

далее не пишу, но везде подразумеваю

Заметим теперь, что

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow b - \varepsilon \equiv \vartheta < b \Rightarrow \exists \tilde{x} \in [a, +\infty) : f(\tilde{x}) > \vartheta = b - \varepsilon$$

а из того, что $\vartheta < b$, согласно усл-ю 2) опр-я точной верх-й гр-и, в свою очередь следует, что

Но тогда, пользуясь транзитивностью знака

$$\Rightarrow (\boxed{a \Rightarrow b \Rightarrow c} \Rightarrow \boxed{a \Rightarrow c}), \text{ получаем, что}$$

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \tilde{x} \in [a, +\infty) : f(\tilde{x}) > b - \varepsilon$$

Подчеркнем, что \tilde{x} тем самым $= \tilde{x}(\varepsilon)$

Вернемся к искомой ф-ии $A(\varepsilon)$ и положим

$$A(\varepsilon) \equiv \tilde{x}(\varepsilon) \quad (\forall \varepsilon > 0),$$

где $\tilde{x}(\varepsilon)$ - любая ^{ф-я} удовл-ая предвод-й строке

Согласно опр-ю \tilde{x} это будет означать, что

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow f(A) > b - \varepsilon$$

Зам-е. $\exists \tilde{x}$ (и тем более $\exists A$) мы ^{уже} ~~уже~~ больше не пишем, т.к. считаем, что $\tilde{x}(\epsilon)$ - уже выбранная (т.е. фиксированная, конкретная) величина, удовлетв-ая нужному нер-ву, а навешивать квантор \exists -я на фиксиров-ую величину мы, строго говоря, даже не имеем права

Заметим также, что поскольку $\tilde{x} \in [a, +\infty)$, т.е. $\tilde{x} \geq a$, то и $A \geq a$

Далее, поскольку $f(x)$ не убывает на $[a, +\infty)$, то

$$\forall x > A \Rightarrow f(x) \geq f(A) > b - \epsilon \Rightarrow f(x) > b - \epsilon \quad (1)$$

Но с другой стороны из усл-я 1) (того, что $\sup f(x) = b$) и того, что $A \geq a$:

($\exists f. \forall x \in [a, +\infty) \Rightarrow f(x) \leq b$) + ($A \geq a$) озвучить
 вытекает, что \square тем более $\sup f(x) \leftarrow$

$$\forall x \in [A, +\infty) \Rightarrow f(x) \leq b \quad (2)$$

Ит.о., выходит, что

$$\forall \epsilon > 0 \Rightarrow \exists A \text{ (напр, } A = \tilde{x}(\epsilon)\text{):}$$

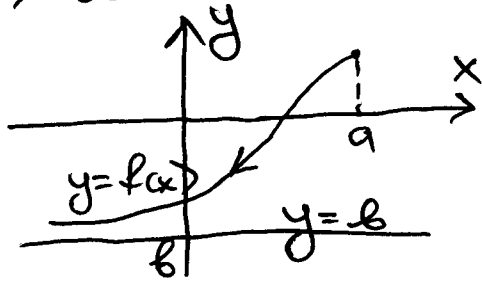
$$\forall x: \begin{matrix} 1) x \in X \\ 2) x > A \end{matrix} \Rightarrow \overset{(1)}{b - \epsilon} < f(x) \overset{(2)}{\leq} b \Rightarrow -\epsilon < f(x) - b \leq 0 \Rightarrow \Rightarrow |f(x) - b| < \epsilon$$

Но то, что здесь написано согласно опре-ю предела на $+\infty$ и означает, что

$$\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) = b,$$

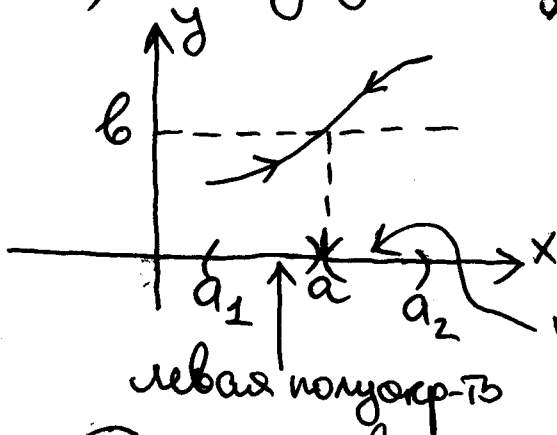
это, как я напоминано, и треб-сь док-ть Δ

Теорема. Если ф-я $f(x)$ не убывает 6.8
и огр-на снизу на полупр-й $x \leq a$, то существует
 $\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x)$



Док-ся полностью ан-но
(можно не док-ть - лучше
док-те след-ую теорему)

Теорема. Если ф-я $f(x)$ не убывает и огр-на
сверху (снизу) в левой (правой) полукрест-ти
т.а, то существует $\lim_{x \rightarrow a-0} f(x)$ ($\lim_{x \rightarrow a+0} f(x)$)



Из данного рисунка утв-ие
этой теоремы тоже очевидно
(но это также не док-во)

Δ Док-во во многом ан-но док-ву теоремы
о су-ии предела при $x \rightarrow +\infty$ и остается в
каж-ве самостоя-го упр-я (можно ограничиться
док-ом только одного из двух случаев)

Задание. Сформулир-ть (и док-ть хотя бы для
одного из вариантов) 4 варианта т-мы о су-
ществ-ии предела невозр-й ф-ии (при $x \rightarrow$
 $\rightarrow \pm \infty, a \neq 0$)

Важный частный случай

Пусть в роли $f(x)$ выступает посл-ть $x(n)$

(или, что то же самое, $\{x_n\}$). Огр-ть и монотон-ть посл-ти означает её огр-ть и монотон-ть при всех натуральных n . Тогда получается след-я аналог для случая посл-й $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = L$ и $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = +\infty$ монотон-х ф-й

Теор Монотонная оград-я посл-ть сходится (напомним, что согласно опр-ю сходимости это означает, что она имеет предел)

Зам-ие Рассмотрим два возможных вида монотон-х посл-й

$x_1 \leq x_2 \leq \dots$

$x_1 \geq x_2 \geq \dots$

неубыв-я

невозр-я

- всегда огр-на снизу

- всегда огр-на сверху

$\min \{x_n\} = x_1$

$\max \{x_n\} = x_1$

П.о., для неубыв-х посл-й: огр-ть \Leftrightarrow огр-ти сверху (снизу уже огр-ны), для невозр-х посл-й: огр-ть \Leftrightarrow огр-ти снизу (сверху уже огр-ны)

Важным примером применения посл-й теоремы служит след-ее утв-ие

Утв-ие Посл-ть $x_n = (1 + \frac{1}{n})^n$ сходится

Зам-ие Это утв-ие будет использов-но впослед-ствии при док-ве сущ-я 2-го замечат-го предела

Δ Итак, док-м, что

сущ-ет $\lim_{n \rightarrow \infty} \underbrace{\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n}_{\rightarrow 1} \equiv 1^\infty$ (предст-ий со-
(коэффициент) $n \rightarrow \infty$) $\rightarrow \infty$ (продолжит-ся со-)

бод частный случай неопр-ти типа 1^∞)

Напомним, что неопр-ть 1^∞ в общем слу-
гае (т.е. в случае произвольного основания $\rightarrow 1$
и показ-ля $\rightarrow \infty$) может равняться чему
угодно (тогнее любому неотр-му числу, а та-
кже $+\infty$) или даже не сущ-ть

Рассм-м посл-ть $x_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$ и покажем, что
она возр-ет и огр-на сверху (подчеркнув, что
в соответствии со сделанным выше замеч-м
возр-ие будет означать, что она уже огр-на
снизу, напр. своим первым элементом x_1).

Согласно формул-й теореме об огран-х мо-
нотонных посл-х этого дост-но для сущ-ия
предела посл-ти $\{x_n\}$ будет след-ть (когда док-м возр-
+ огр-ть сверху)

$x_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$ — возр.+огр. сверху (\Rightarrow сущ-т $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n$)
(огр. снизу)

На лекции лучше док-ть лишь неудоб-ие, сде-
лав после этого зам-ие о том, что можно док-ть
и возр-ие (строго монот-ть)

Для док-ва возр-я и огр-ти $\{x_n\}$ нам потре-
буется перво Бернулли:

$$\forall n \in \mathbb{N} \text{ и } \forall x \in [-1, +\infty) \Rightarrow (1+x)^n \geq 1+nx, \quad \boxed{6.11}$$

причем ^{если} при этом $\begin{cases} x \neq 0 \\ n > 0 \end{cases} \Rightarrow (1+x)^n > 1+nx$

Док-те самостоятно, исп-я метод матем-д индукции (док-ть на лекции, если останется время, но его всё равно не останется, так что в лучшем случае - на ближайшей консуль-тации)

П.о., послед-е док-во теор-ы разбирается на две части:

I) Док-во монотонности $\{x_n\}$

II) Док-во огранич-ти $\{x_n\}$

Δ_I Покажем, что $\frac{x_{n+1}}{x_n} > 1 \Leftrightarrow x_{n+1} > x_n$ (т.к. $x_n > 0$)

$\Leftrightarrow \{x_n\}$ - возр-я посл-ть)

Этого не говорить:

$\{x_n\}$ - возраст-т, значит $x_{n_2} > x_{n_1} \quad \forall n_2 > n_1$ \Leftrightarrow $\{x_n\}$ - возр., значит $x_{n+1} > x_n$

Итак, расписываем отношение x_{n+1}/x_n :

$$\begin{aligned} \frac{x_{n+1}}{x_n} &= \frac{\left(1 + \frac{1}{n+1}\right)^{n+1}}{\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n} = \frac{\left(\frac{n+2}{n+1}\right)^{n+1}}{\left(\frac{n+1}{n}\right)^{n+1}} \cdot \frac{n+1}{n} = \\ &= \left[\frac{(n+2)n}{(n+1)^2}\right]^{n+1} \cdot \frac{n+1}{n} = \left[\frac{n^2+2n+1-1}{(n+1)^2}\right]^{n+1} \cdot \frac{n+1}{n} = \end{aligned}$$

$$= \left[1 + \underbrace{\left(-\frac{1}{(n+1)^2} \right)}_x \right]^{n+1} \frac{n+1}{n}$$

$$\frac{1}{(n+1)^2} < 1 \Rightarrow x = -\frac{1}{(n+1)^2} > -1,$$

а значит работает нер-во Бернулли, причём поскольку x заведомо отличен от нуля, а показатель $n+1 > 1$, то в этом нер-ве можно поставить строгий знак:

$$(1+x)^{n+1} > 1 + (n+1)x \quad (>, \text{ а не } \geq 0, \text{ т.к. } x \neq 0, \text{ а } n+1 > 1)$$

Отсюда, возвращаясь к отношению x_{n+1}/x_n , имеем

$$\frac{x_{n+1}}{x_n} > \left[1 + (n+1) \left(-\frac{1}{(n+1)^2} \right) \right] \cdot \frac{n+1}{n} = \frac{n+1-x}{n} \cdot \frac{n+1}{n} = 1$$

Δ_{II} (док-во стр-ти сверху $\{x_n\}$)

Рассм-м вспомогат-но посл-ть

$$y_n = x_n \left(1 + \frac{1}{n} \right) = \left(1 + \frac{1}{n} \right)^{n+1} > x_n$$

Покажем, что $(\forall n \geq 2)$ предк-д член больше след-го

$$\frac{y_{n-1}}{y_n} \geq 1 \quad (\Leftrightarrow \text{убыв-я } y_n \Leftrightarrow \{y_n\} - \text{посл-ть})$$

Итак, расписываем отнош-ие y_{n-1}/y_n :

$$\frac{y_{n-1}}{y_n} = \frac{\left(1 + \frac{1}{n-1} \right)^n}{\left(1 + \frac{1}{n} \right)^{n+1}} = \frac{\left(\frac{n}{n-1} \right)^n}{\left(\frac{n+1}{n} \right)^n} \cdot \frac{1}{\frac{n+1}{n}} = \left(\frac{n^2-1+1}{n^2-1} \right)^n \frac{n}{n+1} =$$

$$= \left(1 + \frac{1}{n^2-1}\right)^n \frac{n}{n+1} > \left(1 + n \cdot \frac{1}{n^2-1}\right) \frac{n}{n+1} > \frac{1}{n^2}$$

↑
нер-во Бернулли
(строгое, т.к. $x \neq 0, n > 1$)

$$> \left(1 + \frac{1}{n}\right) \frac{n}{n+1} = 1$$

6.13

В результате у возр-я $\{x_n\}$, убыв-я $\{y_n\}$ и того, что $x_n < y_n (\forall n)$, получаем, что

$$\forall n \Rightarrow \underbrace{x_1 < x_2 < \dots < x_n}_{\text{возр. } \{x_n\}} < \underbrace{y_n < y_{n-1} < \dots < y_1}_{\text{убыв. } \{y_n\}}$$

в принципе не достаточно и этих нер-в (не всю часть для симметрич дописал)

П.о., $\forall n \Rightarrow x_n < y_1$, т.е. $\{x_n\}$ действ-но ограничена сверху Δ_{II}

Док-во утв-я тем самым полностью зав-но Δ

Сделаем ряд важных замечаний, дополню-щих док-ое утв-ие

Прежде всего заметим, что согласно своему опр-ю y_n представимо в виде произведения двух сход-ся посл-й

$$y_n = x_n \left(1 + \frac{1}{n}\right),$$

\downarrow \downarrow
 сх-ся 1

можно сразу: и равен $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n$.

а значит $\lim_{n \rightarrow \infty} y_n$ также существует и равен произв-ию пределов:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} y_n = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n \cdot \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{1}{n}\right) = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = e$$

Этот предел обозн-ют и называют латинской

буквой e (так и говорят - число e)

6.14

Дополни-но

Зам-ие Паун-ся, просто факт суц-ия пре-дела $\{y_n\}$ (бэ его рав-ва пределу $\{x_n\}$) следует и из того, что посл-ть $\{y_n\}$ убывает и огр-на сн-зу (напр, первым элем-м посл-ти $\{x_n\}$)

Далее, заметим, что поскольку

$$\forall n \Rightarrow 2 = x_1 < x_n < y_1 = 4 \quad \leftarrow \begin{array}{l} \text{можно рассм-ть} \\ \text{как пост-ую посл-ть} \end{array}$$
$$\downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow \quad n \rightarrow \infty$$
$$2 \leq e \leq 4$$

то e заведомо ≥ 2 и ≤ 4

Несложно получить и более точное приближение (напр, используя тот факт, что $x_n < e < y_n$):

$$e = 2,7 \underline{1828} \underline{1828} 4590 \dots$$

Заполнив его, вы одновременно заполните и год рождения Л.Н. Толстого!

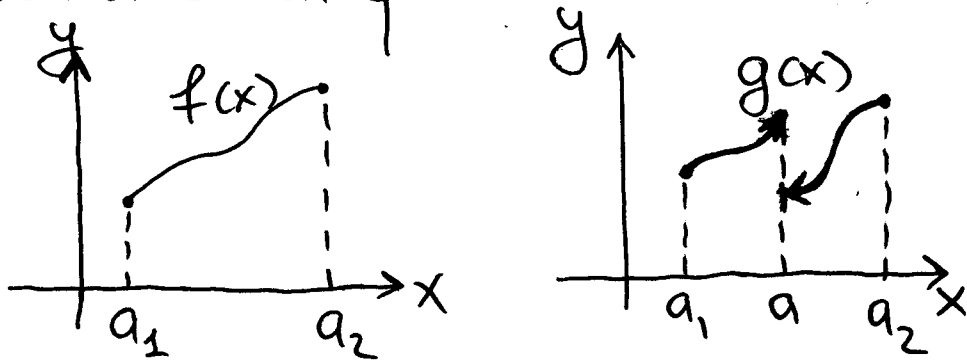
Кроме того, можно док-ть (только не пытайт-ся сделать это самое-но-док-во весьма нетривиально!), что число e - иррац-но, т.е. явл-ся ∞ -й непериод-й десят-й дробью

Глава III

Непрерывные функции

§1 Определение непрерывности 6.15

Наглядное представление о непрерывности и разрывности функций дают непрерывные и разрывные кривые-графики этих функций



Из приведенных рисунков видно, что функция $f(x)$ непрерывна при всех x из $[a_1, a_2]$, а функция $g(x)$ — при всех x из $[a_1, a_2]$ кроме точки a . В точке a график функции $g(x)$ (а значит и сама $f(x)$) терпит разрыв

Дадим теперь точное определение, формализующее наши интуитивные представления о непрерывности функций

Пусть $f(x)$ определена в некоторой окрестности т.а:

$$f(x): D_f \supset (a_1, a_2) \ni a$$

Опр 1. Функция $f(x)$ называется непрерывной в т.а (при $x=a$), если

$$\lim_{x \rightarrow a} f(x) = f(a)$$

↑ предельное значение ↑ значение

Иными словами, функция непрерывна в т.а, если ее предельное значение в этой точке совпадает с настоящим

Заметим также, что непр-ть ф-ии 6.16
 в т.а фактически означает, что предел ф-ии
 (в т.а) = ф-ии от предела;

$$\lim_{x \rightarrow a} f(x) = f(\lim_{x \rightarrow a} x), \text{ т.е. это, в своем оче-}$$

редь естеств-но интерпрет-ть как возмож-
 ность внесения символа $\lim_{x \rightarrow a}$ в аргумент
 ф-ии f

Примеры

1) $f(x) = x^2$ — непр-на в $\forall t. x=a$, т.к.

$$\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \lim_{x \rightarrow a} x^2 = \lim_{x \rightarrow a} x \lim_{x \rightarrow a} x = a^2 = f(a)$$

2) Пусть $f(x) = \frac{P_n(x)}{Q_m(x)}$ ← n — степень n
 ← m — степень m

Такую ф-ю на-ют рац-й ф-й или рац-й
 дробью

Очевидно, что рац-я ф-я непр-на в $\forall t. a$, в
 которой знамен-ль отличен от нуля (см. теоре-
 му об ариф-х опер-х над ф-ми, имеющи-
 ми предельное зн-ие):

$f(x)$ — непр-на в $\forall t. x=a: Q(a) \neq 0$, т.к.

$$\lim_{x \rightarrow a} \frac{P_n(x)}{Q_m(x)} = \frac{P_n(a)}{Q_m(a)}$$

Лекция 7

7.1

Напомним, что на прошлой лекции было дано определение непрерывности функции, согласно которому функция $f(x)$ непрерывна в т.а, если

$$\lim_{x \rightarrow a} f(x) = f(a)$$

Дадим еще одно определение непрерывности не используя явно понятие предела (с технической точки зрения оно иногда более удобно)

Опр 2. Функция $f(x)$ называется непрерывной в т.а, если $\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0 : \forall x : \begin{matrix} \text{1) } x \in X \\ \text{2) } |x-a| < \delta \end{matrix} \Rightarrow |f(x) - f(a)| < \varepsilon$

Разумеется $\text{Опр 1} \Leftrightarrow \text{Опр 2}$

Вспомнив определение предела функции по Коши, мы увидим, что определение 2 фактически представляет собой определение того, что

$$\lim_{x \rightarrow a} f(x) = b = f(a) \quad (\text{в роли предела } b \text{ выступает } f(a))$$

Есть только одно (внешнее) отличие:

В определении 2 (непрерывности функции) мы не требуем, чтобы $|x-a| > 0$, т.е., чтобы $x \neq a$ (как в определении предела функции). Дело в том, что это требование теперь является излишним, поскольку в т. $x=a$ непрерывно $|f(x) - f(a)| < \varepsilon$ при любом положительном ε заведомо непрерывно:

$$x=a \Rightarrow |f(x) - f(a)| = |f(a) - f(a)| < \varepsilon, \forall \varepsilon > 0 \quad \boxed{7.2}$$

Хотя, конечно, если в опр-ии 2 вместо условия $|x-a| < \delta$ (не будет ошибкой; написать $0 < |x-a| < \delta$ - существова опр-я это не уменьшит. Но с методической точки зрения > 0 лучше не писать, т.к. многие студенты могут подумать, что, это не случайно, и что $x=a$ (как и в опр-ии предела ф-ии) - "незастая" точка

Док-ем одно важное утв-ие, каковы-ое утв-ие о непрерывности знака непр-д ф-ии

Утв Если $f(x)$ непр-на в т.а и $f(a) \neq 0$, то существует $O_\delta(a)$, в кот-д $f(x) \geq 0$

это означает, что $f(x)$ либо > 0 , либо < 0 всюду в $O_\delta(a)$ (говорят также, что $f(x)$ сохраняет знак в δ -окрест-ти т.а)

Δ Пусть $f(a) > 0$. Восполь-ся опр-ем 2 непр-ти ф-ии и положим в нем $\varepsilon = f(a)$. Тогда выхо-дит, что

$$\exists \delta > 0 : \forall x \in O_\delta(a) \cap X \Rightarrow |f(x) - f(a)| < \overset{\varepsilon}{f(a)}$$

↑
бу точки (т.к. мы допускаем, чтобы $x=a$)

$$\underline{-f(a) < f(x) - f(a) < +f(a)}$$

$\Rightarrow f(x) > 0 \quad \forall x \in O_\delta(a) \cap X$ это случай $f(a) < 0$ рассм-те самостоя-но Δ

Односторонняя непрерывность

7.3

Пусть $f(x)$ опр-на на полуотр-ке $[a, a+\delta)$,
 $\delta > 0$

$$f(x): D_f \supset [a, a+\delta), \delta > 0$$

Дополн-но: правая полуокр-ть

$$\Gamma [a, a+\delta) = \{a\} \cup (a, \overset{\downarrow}{a+\delta})$$

т.е. $[a, a+\delta) = \text{т.а} + \text{правая полуокр-ть т.а}$

III.о., можно было бы сказать: пусть ф-я $f(x)$
опр-на в т.а и правой полуокр-ти этой т-ки

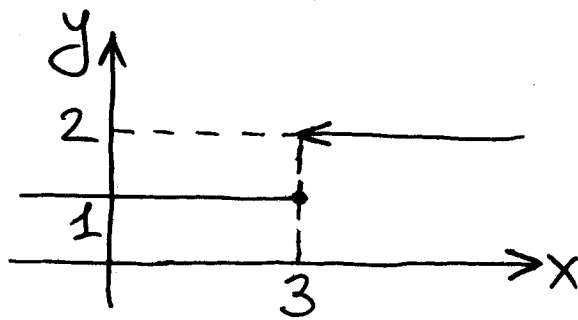
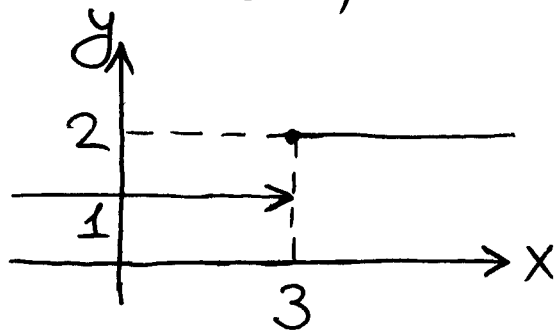
Опр ф-я $f(x)$ наз-ся непр-й справа в т.а,
если $f(a+0) = f(a)$

Ан-но опр-ся непр-ть слева в т.а

Пример

$$f_1(x) = \begin{cases} 2, & x \geq 3 \\ 1, & x < 3 \end{cases}$$

$$f_2(x) = \begin{cases} 2, & x > 3 \\ 1, & x \leq 3 \end{cases}$$



Мы видим, что

$f_1(3+0) = 2 = f_1(3)$ - непр-на справа в т. $x=3$

$f_1(3-0) = 1 \neq f_1(3)$ - разрывна (террит разрыв) слева в т. $x=3$

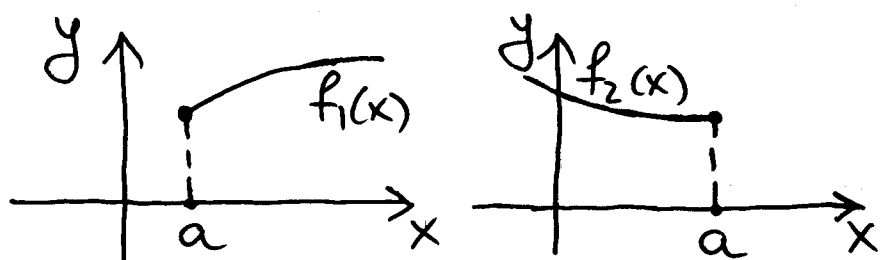
$f_2(3+0) \neq f_2(3)$ - разрывна слева

$f_2(3-0) = f_2(3)$ - непрерывна справа

Теор Если ф-я $f(x)$ непр. в т. а слева 7.4
и справа, то она непр-на в т. а

Δ Док-ть самостоя-но

Зам-ие. Если ф-я $f(x)$ опр-на только справа от т. $x=a$ (т.е. только при $x \geq a$), то под непр-ю $f(x)$ в т. а подрауум-ся непр-ть справа в этой точке (см. рис.). Соотв-но, если ф-я $f(x)$ опр-на только слева от т. $x=a$, то под непр-ю $f(x)$ в т. а подрауум-ся непр-ть слева в этой точке (см. там же)



f_1 и f_2 считаются непр-ми в т. а

Дадим теперь строгое опр-ие точки разрыва ф-ии

Опр Пред-я т-ка обл-ти опр-я ф-ии, в кот-й ф-я не явл-ся непр-й, наз-ся т-й разрыва ф-ии

Если a - т. разрыва ф-ии $f(x)$, то говорят, что $f(x)$ терпит разрыв или разрывна в т. а

Пусть дана ф-я $f(x)$. В предположении, что $D_f \equiv X \supset (a_1, a_2) \ni a$, т.е. в предп-ии, что $f(x)$ опр-на и слева и справа от т. а (такую т. а еще наз-ют внутренней т-й обл-ти опр-я), введем классифик-ю т-к разрыва ф-ии $f(x)$

Классификация точек разрыва

7.5

0) Устранимый разрыв

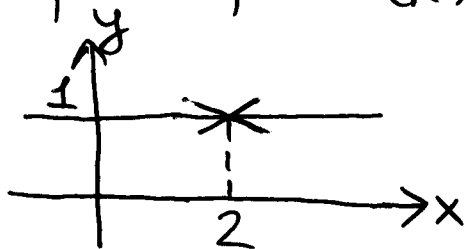
Опр Точка a наз-ся т-й устр-го разрыва ф-ии $f(x)$, если суц-ет $\lim_{x \rightarrow a} f(x) \equiv b$ (который обоз-няем черз b), но

но $\begin{cases} f(a) = \emptyset \text{ - т.е. } f \text{ не опр-на в т.а} \\ f(a) \neq b \end{cases}$

Дополн-но:

$\begin{cases} A \\ B \end{cases} \leftarrow \text{либо } A, \text{ либо } B \quad \begin{cases} A \\ B \end{cases} \leftarrow \text{и } A, \text{ и } B$

Пример $f(x) = \frac{x-2}{x-2}, x \neq 2$



$\lim_{x \rightarrow 2} f(x) = 1,$
но $f(2) = \emptyset$

$\Rightarrow x=2$ - т-ка устр-го разрыва

В то же время $\forall a \neq 2 \Rightarrow \lim_{x \rightarrow a} f(x) = 1 = f(a)$,
а значит $f(x)$ - непр. при $\forall x \neq 2$

Зам-ие. Разрыв наз-ся устранимым пото-му, что во действ-но можно в некот-м смысле устранить, доопределив или переопред-в ф-ию $f(x)$ в т.а (ее предельм зн-ем b)

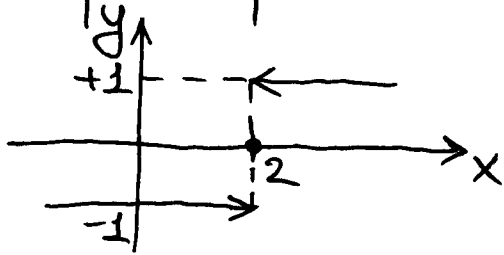
Если в рассм-ом примере ф-ию $f(x)$ при $x=2$ положить $\equiv 1$ единице: $f(2) \equiv 1$, то получится ф-я

непр-я на \mathbb{R} (т.е. во всех точках вещ-й оси) 7.6

1) Разрыв I-го рода

Опр Точка a наз-ся т. разрыва I-го рода ф-ии $f(x)$, если существуют $f(a-0)$ и $f(a+0)$, но $f(a-0) \neq f(a+0)$

Пример $f(x) = \text{sign}(x-2)$



← график ф-ии $\text{sign}(x-2)$ получается из графика ф-ии $\text{sign} x$ сдвигом на 2 единицы вправо

$$f(2-0) = -1 \neq f(2+0) = +1$$

$\Rightarrow x = 2$ — т-ка разрыва I-го рода

Очевидно, что в любой другой т-ке (т.е. при $x \neq 2$) ф-я $f(x)$ непр-на

Заметим, что ~~перестроить/доопределить~~ ф-ию $f(x)$ так, чтобы она стала непр-й и при $x = 2$ теперь уже не получится. Мы можем лишь положить $f(2) \equiv +1$, сделав $f(x)$ непр-й справа в т. $x = 2$, или пол-ть $f(2) \equiv -1$, сделав ~~ее~~ непр-й слева в этой точке

2) Разрыв II-го рода

Опр Точка a наз-ся т. разрыва II-го рода, если в этой точке хотя бы один из одностор-х пределов не существует или равен ∞ -ти

Пример

1) $f(x) = \sin \frac{1}{x}$ при $x \neq 0$

$f(-0) = \emptyset, f(+0) = \emptyset$

III. о., $x=0$ - т-ка разрыва II-го рода

2) $f(x) = \begin{cases} \frac{1}{x}, & x > 0 \\ x, & x \leq 0 \end{cases} \quad f(+\infty) = +\infty, f(-0) = 0$

$\Rightarrow x=0$ - также т-ка разрыва II-го рода

Заметим, что доопред-ть или переопр-ть ф-ю f , имеющую в т.а разрыв II-го рода так, чтобы она стала непрер-й ~~хотя~~ с той стороны, с которой у неё нет конечного предела, уже невозможно

Можно сказать, что разрыв I-го рода в определ-м смысле сильнее устр-го разрыва, а разрыв II-го рода - сильнее разрыва I-го рода

§2 Свойства непрерывных функций

Сперва сформулир-м теорему об арифм-х операц-х над непр-ми ф-ми

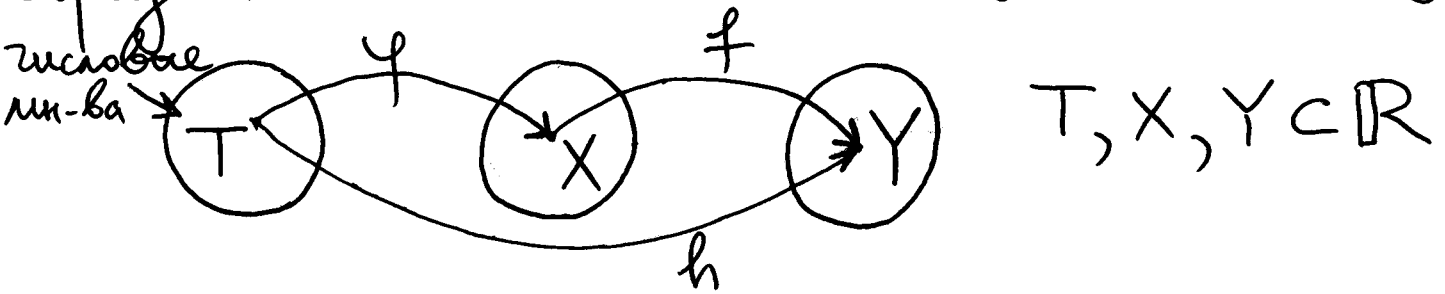
Теор Если ф-ии $f(x)$ и $g(x)$ непр-ны в т.а, то ф-ии $f(x) \pm g(x), f(x) \cdot g(x)$, а $f(x)/g(x)$ если $g(a) \neq 0$, то и $f(x)/g(x)$ ^{также} непр-ны в т.а

Δ Док-ть состоит-но, используя стр-ие непрерыв-ти и теорему об арифм-х опер-х над ф-ми, имеющими пред-ое зн-ие

Сложная функция

Пусть даны $x = \varphi(t) : D_\varphi = T, E_\varphi = X$ и ф-я $y = f(x) : D_f = X, E_f = Y$

Схематически это можно изобразить след-м образом



Говорят, что ф-я φ действует из T на X , а ф-я f — из X на Y

Если мы забудем о промежуточном мн-ве X и будем считать, что каждой t -ке мн-ва T сразу ставится в соотв-ие t -ка мн-ва Y , то получим новую ф-ю h , действ-ю из T на Y

Опр ф-я $y = h(t)$, которая каждому $t \in T$ ставит в соотв-ие $y = f(x)$, где $x = \varphi(t)$, наз-ся сложной функцией аргумента t

Коротко пишут так:

$$y = f(\varphi(t)) \equiv h(t)$$

внешняя ф-я ← внутренняя ф-я

III. о., сложная ф-я h есть результат послед-го применения двух "простых" ф-й φ и f (сначала φ , затем f), т.е. применения ф-и f к результату ф-и φ

Говорят также, что h явл-ся суперпозицией или композицией ф-й f и φ и пишут $h = f \circ \varphi$

Пример

Ф-ю $y = \sin t^2$ можно представить как суперпозицию ф-й

$y = f(x) \equiv \sin x$ и $x = \varphi(t) \equiv t^2$

Действ-но:

$y = f(\varphi(t)) = \sin \varphi(t) = \sin t^2$

Из этого примера видно, что

$f \circ \varphi \neq \varphi \circ f$

(вобщем говоря, т.е. в том смысле, что для некоторых ф-й f и φ равенство может выполняться, однако существуют и такие ф-и f и φ , для кот-х оно не выполняется)

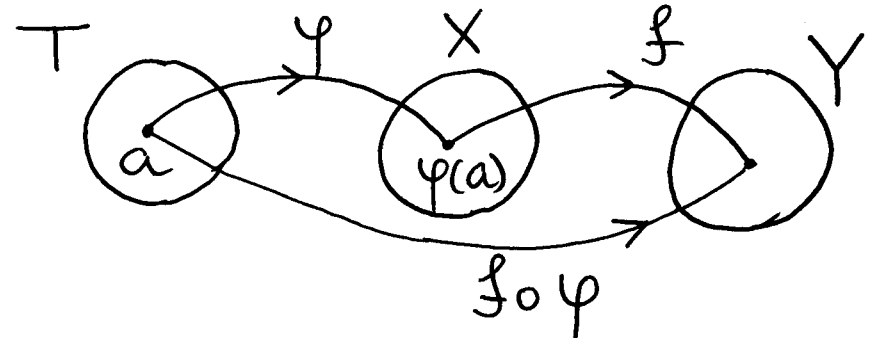
В самом деле:

не равно при всех t

$\varphi(f(t)) = f(t)^2 = (\sin t)^2 \stackrel{\text{def}}{\neq} \sin^2 t \neq \sin(t^2) = f(\varphi(t))$

Сформулируем и докажем теорему о пер-ти сложной ф-и

Теорема. Пусть φ -я $x = \varphi(t)$ неп-на в т. a , а φ -я $y = f(x)$ неп-на в т. $b = \varphi(a)$. Тогда сложная φ -я $y = f(\varphi(t))$ неп-на в т. a



Коротко: неп-я φ -я от неп-я - неп-на

Δ Нам надо док-ть, что

$$\lim_{t \rightarrow a} f(\varphi(t)) = f(\varphi(a))$$

или, что

$$\forall \epsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0 : \forall t : \begin{matrix} 1) t \in T \\ 2) |t-a| < \delta \end{matrix} \Rightarrow |f(\varphi(t)) - f(\varphi(a))| < \epsilon$$

Чтобы док-ть сущ-ие такого δ , воспользуем-ся неп-тью "простейших" φ -я f и φ

У неп-ти внешней φ -и $f(x)$ в т. $b = \varphi(a)$ следует, что

$$\forall \epsilon > 0 \Rightarrow \exists \gamma > 0 : \forall x : \begin{matrix} 1) x \in X \\ 2) |x-b| \leq \gamma \end{matrix} \Rightarrow |f(x) - f(b)| < \epsilon$$

↑
здесь отказать от δ у сир-я неп-ти $f(\varphi(t))$

Заметим, что $\gamma = \gamma(\epsilon)$

Далее, у неп-ти внутр-я φ -и $\varphi(t)$ в т. a сл-ет, что

$$\forall \epsilon_1 > 0 \Rightarrow \exists \delta_1 > 0 : \forall t : \begin{matrix} 1) t \in T \\ 2) |t-a| < \delta_1 \end{matrix} \Rightarrow |\varphi(t) - \varphi(a)| < \epsilon_1$$

Заметим, что $\delta_1 = \delta_1(\varepsilon_1)$

$$\uparrow \varepsilon_1 = \gamma(\varepsilon)$$

Положим теперь в последнем определении $\varepsilon_1 = \gamma(\varepsilon)$. Мы имеем право это сделать, т.к. для соответствующего δ_1 найдётся для совершенно произвольных положительных ε_1 , то оно, разумеется, найдётся и для любых значений функции $\gamma(\varepsilon)$ (напомним, что эти значения по самому определению $\gamma(\varepsilon)$ больше нуля).

В результате получим сложную функцию $\delta_1(\gamma(\varepsilon))$, которую обозначим через δ :

$$\delta_1(\gamma(\varepsilon)) \equiv \delta(\varepsilon) - \text{окажётся, это и есть исконая функция } \delta(\varepsilon)$$

Убедимся в этом. Согласно определению $\delta(\varepsilon)$ и $\gamma(\varepsilon)$ получаем, что

$$1) \forall \varepsilon > 0 \text{ и } \forall t: \begin{matrix} 1) t \in T \\ 2) |t - a| < \delta(\varepsilon) \end{matrix} \Rightarrow |\varphi(t) - \varphi(a)| < \varepsilon$$

(см. определение непрерывности φ) $\delta_1(\gamma(\varepsilon))$ \Downarrow

$$2) \forall \varepsilon > 0 \text{ и } \forall x: \begin{matrix} 1) x \in X \\ 2) |x - b| < \gamma(\varepsilon) \end{matrix} \Rightarrow \underbrace{|\varphi(x) - \varphi(b)|}_{< \varepsilon}$$

(см. определение непрерывности φ)

Из условия 1) мы видим, что при t , удовлетворяющих условиям 1) и 2) $\Rightarrow \varphi(t):$

- 1) $\varphi(t) \in X$
- 2) $|\varphi(t) - b| < \gamma(\varepsilon)$

А значит $\varphi(t)$ может выступать в роли x , удо

вл-го усл-м утв-я 2), т.е. в утв-ии 2) мы можем положить $x = \varphi(t)$ (написано же $\forall x: \square \leftarrow$ и $\varphi(t)$ этому удовл-т — значит никто не мешает взять $x \equiv \varphi(t)$)

Но тогда из строгек 1) и 2) вытекает, что:

1)+2) $\Rightarrow \forall \varepsilon > 0 \exists \delta < \varepsilon \forall t \in T: |\varphi(t) - \varphi(a)| < \varepsilon$ мы предвыбрали $\delta(\varepsilon)$

$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0$ (напр, $\delta = \delta_1(\varepsilon)$):

$\forall t: \begin{matrix} 1) t \in T \\ 2) |t-a| < \delta \end{matrix} \Rightarrow |f(\varphi(t)) - f(\varphi(a))| < \varepsilon \quad \Delta$

Допом-ое разъяснение (т.к. мы выбрали $x = \varphi(t)$)

Из того, что $\varepsilon > 0$ и $t: \square$, вытекает результат утв-я 1), кот-й рассм-ся нами как промежуточный и кот-й означает, что $\varphi(t)$ удовл-ет усл-ям утв-я 2). Но тогда из резу-та утв-я 1) мгновенно следует резу-т утв-я 2) с $x = \varphi(t)$ (а значит и из усл-й утв-я 1), поскольку именно они обеспечивают этот резу-т) мгновенно следует резу-т утв-я 2) с $x = \varphi(t)$ (если мы рассм-ем как окончат-й). При этом промежуточный резу-т, т.е. резу-т утв-я 1) мы в заключительной части док-ва не записываем

Для того, чтобы сформулир-ть усл-я двух посл-х теорем нам понадобится новое определ-

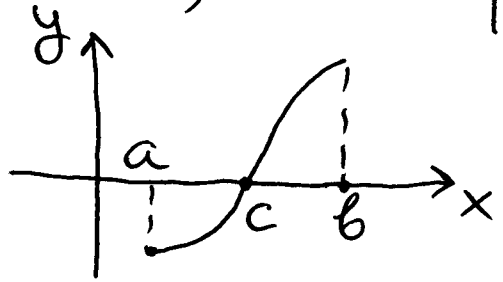
Опр Ф-я наз-ся непр-д на мн-ве, если она непр-на в каждой т-ке этого мн-ва

Теор Если $f(x)$ непр-на на $[a, b]$ и $f(a) \cdot f(b) < 0$,

то $\exists c \in (a, b) : f(c) = 0$

Δ Условие $f(a) \cdot f(b) < 0$ означает, что $f(a)$ и $f(b)$ имеют разные знаки

Пусть для опр-ти $f(a) < 0$, а $f(b) > 0$ (случай $f(a) > 0, f(b) < 0$ рассм-ся пом-но ан-но)



Рассм-м мн-во $X \equiv \{x \in [a, b] \mid f(x) < 0\}$

Мн-во X не пусто (т.к. $f(a) < 0$, т.е. $x=a$ ему \in -ит) и огр-но сверху (напр, числом b):

$X \neq \emptyset + X$ -огр-но сверху \Rightarrow
 \Rightarrow суу-ет $\sup X \equiv c \in [a, b]$

поскольку мн-во X огр-но снизу числом a , а сверху-числом b (т.е. a - одна из нижних границ, а b - одна из верхних)

Согласно опр-ю точной верх-й грани это значит, что

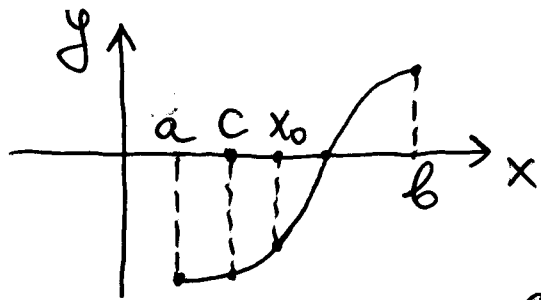
- 1) $\forall x \in X \Rightarrow x \leq c$
- 2) $\forall \tilde{c} < c \Rightarrow \exists \tilde{x} \in X : \tilde{x} > \tilde{c}$

Докажем, что $f(c) = 0$ (т.е., что c и есть 7.14 искомого числа). Воспользуемся док-ми от обратного

Предположим, ^{сначала} что $f(c) < 0$ (и придём к противоречию)

1) Итак, пусть $f(c) < 0$

Т.к. $f(b) > 0 \Rightarrow c \neq b \Rightarrow c < b$



Далее, из утв-я об устойчивости знака непрерывной ф-ии вытекает, что ф-я $f(x)$ будет сохранять знак и в нек-й окрестности точки c :

рест-ти точки c :

уст-ть знака $\Rightarrow \exists O_\delta(c): \forall x \in O_\delta(c) \cap [a, b] \Rightarrow f(x) < 0$

Пусть x_0 - любое число из этой окр-ти, превосходящее c (но меньшее b):

$x_0 \in O_\delta(c) \cap (c, b)$ (т.к. $c < b$, то такое число заведомо найдётся)

$\Rightarrow f(x_0) < 0$, т.е. $x_0 \in X$ и $x_0 > c$ ← противоречие

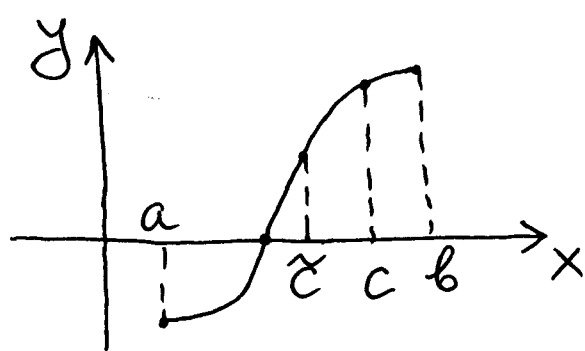
Но это противоречит усл-ю 1) опр-я точ-ной верхней грани мн-ва $X: \forall x \in X \Rightarrow x \leq c$

$\Rightarrow \cancel{f(c) < 0} \Rightarrow f(c) \geq 0$

↑ предположение опровергнуто

2) Допустим теперь, что $f(c) > 0$

Т.к. $f(a) < 0 \Rightarrow c \neq a \Rightarrow c > a$



Далее, из утв-ия 7.15
 об устойчив-ти знака непр-д
 ф-ии \Rightarrow

$$\Rightarrow \exists O_\delta(c) : \forall x \in O_\delta(c) \cap [a, b] \Rightarrow f(x) > 0$$

Пусть $\tilde{c} \in O_\delta(c) \cap (a, c)$ (т.к. $a < c$, то такое число заведомо найдётся)

$$\Rightarrow \tilde{c} < c \text{ и } \forall x \in [\tilde{c}, c] \Rightarrow f(x) > 0$$

↑
 поскольку $[\tilde{c}, c] \subset O_\delta(c) \cap [a, b]$

Теперь пришло время заде-ств-ать усл-ие 2)
 опр-ия точкой верхней грани мн-ва X . Согла-сно этому усл-ю

$$\text{из непр-ва } \tilde{c} < c \Rightarrow \exists \tilde{x} \in X : \tilde{x} > \tilde{c}$$

Заметим, что поскольку любое число ϵ -ее X не превосходит точкой верхней грани c этого мн-ва (см. усл-ие 1)), то \tilde{x} не только $> \tilde{c}$, но и $\leq c$:

$$+1) \Rightarrow \tilde{c} < \tilde{x} \leq c, \text{ т.е. } \tilde{x} \in [\tilde{c}, c] \Rightarrow f(\tilde{x}) > 0 \text{ — по опр-ю } \tilde{c} \text{ (см. выше)}$$

Но с другой стороны согласно опр-ю X
 из $\tilde{x} \in X \Rightarrow f(\tilde{x}) < 0$ ← противоречие

$$\Rightarrow \cancel{f(c) > 0} \Rightarrow f(c) \leq 0$$

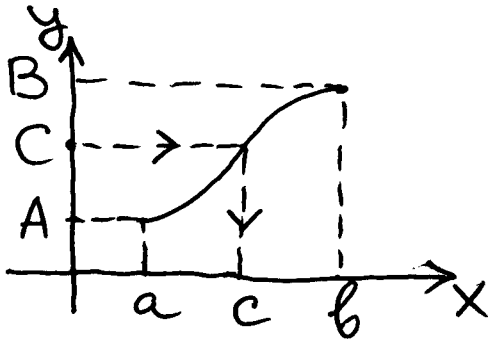
П.о., нами устан-но, что

$$\begin{cases} f(c) \geq 0 \\ f(c) \leq 0 \end{cases} \text{значит} \Rightarrow f(c) = 0 \quad \Delta$$

В качестве непосредств-го след-я к док-д теореме сформули-ем теорему о прокождении непрер-й ф-ии через все промежуточные знач-я

Теор Пусть $f(x)$ непр-на на $[a, b]$ и $f(a) = A, f(b) = B$. Тогда

$$\forall \underline{c} \in (A, B) \Rightarrow \exists \bar{c} \in (a, b) : f(\bar{c}) = \underline{c}$$



Δ Остается в кач-ве само-ст-го упр-я
Указание. Рассм-те ф-ю $g(x) = f(x) - \underline{c}$ и примените предид-ю теорему

Допол-но

Зам-ие 1. Если ф-я f немонотонна, то \bar{c} может быть и не единств-ым

Зам-ие 2. Несложно показать, что если

$$\underline{c} \in [A, B] \Rightarrow \exists \bar{c} \in [a, b] : f(\bar{c}) = \underline{c} \quad (\text{этох утв-ие}$$

мгновенно след-т из аналог-го утв-я с круглыми скобками, т.е. из последней теоремы)

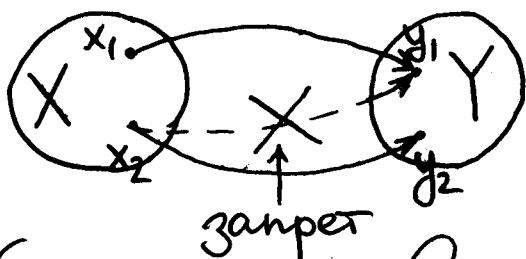
§3 Обратная функция

В этом §-е мы решим вопрос о существовании и непрерывности ф-ии, обратной к непрерывной ф-ии $f(x)$

Сперва введём определение обратной ф-ии

Пусть ф-я $y = f(x): D_f = X, E_f = Y$ и пусть

I) $\forall y \in Y \Rightarrow \exists! x \in X : f(x) = y$



Напомним, что ! означает единств-ть, т.е. $\exists!$ означает существование и единств-ть

Как хорошо видно из приведённого схематического изображения, это значит, что

II) $\forall x_1, x_2 \in X : x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$

(иначе для $y_1 = f(x_1)$ нашлись бы два элемента $x = x_1$ и $x = x_2$ из $X : f(x_1) = f(x_2) = y_1$)

Очевидно, что верно и обратное, т.е., что если разным x_1 и x_2 отвечают разные y_1 и y_2 , то каждому y отв-ет только один $x \in X$:

$f(x) = y$

И.о., треб-ие I \Leftrightarrow треб-ие II

Опр Ф-я, которая каждому $y \in Y$ ставит в соотв-ие $x \in X: f(x)=y$, наз-ся ~~ф-ей~~ обратной по отношению к ф-ии $y=f(x)$ (или просто - обратной к $y=f(x)$)

Обозн-ие $x=f^{-1}(y)$

Дополн-но:

Внимание! $f^{-1} \neq \frac{1}{f}$ (т.е. \neq в общем случае - для произв-й ф-ии f)

Напр $y=f(x)=x^3$

$x=f^{-1}(y)=\sqrt[3]{y} \neq \frac{1}{f(y)} = \frac{1}{y}$ (\neq - не равно при \forall всех y , т.е. эти ф-ии не совпадают, но, скажем, при $y=-1$, рав-во имеет место)

Однако для нек-х ф-й рав-во $f^{-1} = \frac{1}{f}$ может (случайно) оказаться справедливым. Оценим простейших примеров

пусть $f(x): D_f = E_f = \{\frac{1}{3}; \frac{1}{2}; 2; 3\}$,
 $f(\frac{1}{3})=2, f(\frac{1}{2})=\frac{1}{3}, f(2)=3, f(3)=\frac{1}{2}$

Проверяем:

$f^{-1}(\frac{1}{3}) = \frac{1}{2} = \frac{1}{f(\frac{1}{3})}, f^{-1}(\frac{1}{2}) = 3 = \frac{1}{f(\frac{1}{2})}$

$f^{-1}(2) = \frac{1}{3} = \frac{1}{f(2)}, f^{-1}(3) = 2 = \frac{1}{f(3)}$

Или другой пример, но с комплексной ф-ей:

$y=f(x)=x^2, x=f^{-1}(y)=y^{\frac{1}{2}}=y^{-\frac{1}{2}}=\frac{1}{y^{\frac{1}{2}}}=\frac{1}{f(y)}$

Итак, согласно опр-ю

$$f^{-1}(y) = x \Leftrightarrow f(x) = y,$$

а значит $f^{-1}(f(x)) \equiv x \quad (x \in X)$

Очевидно также, что

$$f(f^{-1}(y)) \equiv y \quad (y \in Y)$$

Последнее тождество фактически означает, что ф-я f явл-ся обр-й по отн-ю к ф-ии f^{-1} , т.е. по отн-ию к своей обр-й ф-ии

П.о., $(f^{-1})^{-1} = f$ (функция, обратная к обратной, есть исходная ф-я)

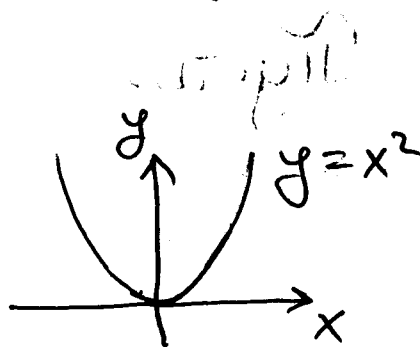
В связи с этим ф-ии f и f^{-1} называют взаимно обратными

Зам-ие. Если ф-я $y = f(x)$ ($D_f = X, E_f = Y$) имеет обратную, то говорят, что она устанавливает взаимно однозначное соотв-ие между эл-ми мн-в X и Y , (или просто между мн-ми X и Y (вполне естеств-й термин, т.к. каждому $x \in X$ в таком случае соотв-ет нек-й $y \in Y$, и наоборот, каждому $y \in Y$ соотв-ет вполне опр-й $x \in X$)

Пример

1) Рассм-и ф-ю

$$y = f_1(x) = x^2:$$



$D_{f_1} = \mathbb{R}$. Тогда $E_{f_1} = [0, +\infty)$

Т.к. $\forall y > 0 \Rightarrow \exists x_1, x_2 \in \mathbb{R} : x_1 \neq x_2$ и $y = x_1^2 = x_2^2$
($x_1 = -\sqrt{y}$, $x_2 = +\sqrt{y}$), то ф-ии, обр-н к f_1

не суще-ет:

$$\Rightarrow \nexists f^{-1}(y)$$

2) Рассм-м ф-ию

вновь равно

$y = f_2(x) = x^2 : D_{f_2} = [0, +\infty)$. Тогда $E_{f_2} = [0, +\infty)$

Т.к. $\forall y > 0 \Rightarrow \exists ! x \in [0, +\infty) : y = x^2$, то суще-ет
ф-я, обратная к f_2 , однознач-ая черз \sqrt{y} :

$$\exists f_2^{-1}(y) \equiv \sqrt{y} : D_{f_2^{-1}} = E_{f_2}, E_{f_2^{-1}} = D_{f_2}$$

Зам-ие. Ф-ии f_1 и f_2 считаются совпадаю-
щими (равными): $f_1 = f_2$, если $D_{f_1} = D_{f_2} = X$ и
 $\forall x \in X \Rightarrow f_1(x) = f_2(x)$. В связи с этим ф-ии f_1
и f_2 у разобранных последних двух приме-
ров, как имеющие разные области опр-ия,
считаются различными: $f_1 \neq f_2$ (несмотря на
то, что опр-я одним и тем же выражением
 $y = x^2$)

Теорема (о суще-ии, непр-ти и монотон-ти

Пусть $y = f(x)$: обр-н ф-ии)

$$1) D_f = [a, b] \equiv X$$

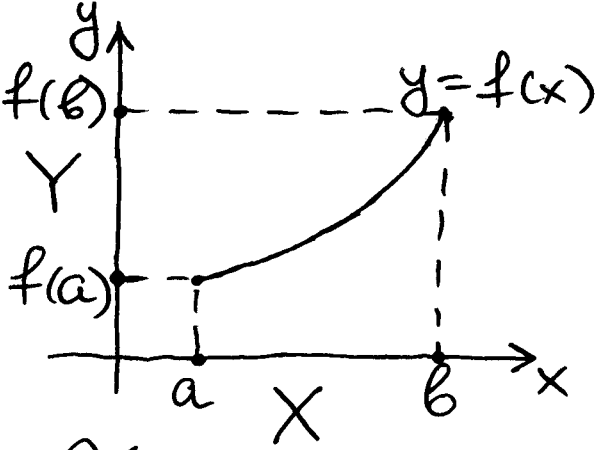
- 2) строго монотонна
 - 3) непрерывна
- } на X

Тогда

- 1) $E_f = [f(a), f(b)] \equiv Y$
 - 2) суу-ет $x = f^{-1}(y)$
 - 3) f^{-1} строго монотонна
 - 4) f^{-1} непрерывна
- } на Y

Зам-ие. Ф-я на Y -я монотонной, если она монотонна на D_f . Поэтому вместо слов: пусть f -я монотонна на $D_f = X$ можно говорить просто - пусть f -я монотонна (ан-ое зам-ие относится и к непр-ти)

Δ Пусть для опр-ти ф-я $y = f(x)$ возрастает на $[a, b]$ (случай убыв-ей ф-ии рассм-ся полностью ан-но)



С геометр-й точки зрения содерж-ие теоремы весьма наглядно и справ-ть всех её утв-й не вызывает сомнений

Приведем строгое док-во каждого из утв-й теоремы

$\Delta 1)$ В силу непр-ти ф-ии $f(x)$ и теоремы о прокождении непр-й ф-ии через любое про-

межуточное значение

$$\forall c \in (f(a), f(b)) \Rightarrow \exists x \in (a, b) : f(x) = c, \text{ т.е.}$$

$c \in Y$ - ~~область~~ ~~мн-ву~~ ~~зн-б~~ ~~ф-ии~~ ~~f~~

С другой стороны в силу монотон-ти ф-ии f

$$\forall x : a \leq x \leq b \Rightarrow f(a) \leq f(x) \leq f(b)$$

c - произвольное зн-ие ф-ии

т.е. любое значение ф-ии f обязательно заключено между $f(a)$ и $f(b)$

Итак, мы получили, что

$$f(a) \leq c \leq f(b) \Leftrightarrow c \in Y \text{ (т.е. } c = f(x) \text{, где } x \in [a, b])$$

Но эта равносильность и означает, что

$$Y = [f(a), f(b)] \quad \Delta 1)$$

$\Delta 2)$ Согласно определению обрат-й ф-ии надо док-ть, что $\forall y \in Y \Rightarrow \exists ! x \in X : f(x) = y \Leftrightarrow \exists f^{-1}(y)$

Предположим обратное, т.е., что

$$\exists x_1, x_2 \in X : x_1 \neq x_2, \text{ но } f(x_1) = f(x_2)$$

Тогда по перв-ва

$$x_1 \neq x_2 \Rightarrow \begin{cases} x_1 < x_2 \Rightarrow f(x_1) < f(x_2) \\ x_1 > x_2 \Rightarrow f(x_1) > f(x_2) \end{cases} \text{ т.е. } f(x_1) \neq f(x_2)$$

противоречие

в силу втор-я f

Но последнее перв-во против-т тому, что $f(x_1) = f(x_2)$ - значит выдвинутое предположение

неверно (равносильное ~~е~~ не суу-шо об-
ратной ф-ии) неверно, а след-но $f^{-1}(y)$ дейс-
тв-но суу-ет:

$\Rightarrow \exists f^{-1}(y)$

Δ2)

Δ3) Нам надо док-ть, что обр-я ф-я f^{-1} стро-
го монот-на на Y . Док-м, что в рассм-м
слугае, т.е. в слугае возраст-ей "прямой"
ф-ии $f(x)$, обр-я ф-я $f^{-1}(y)$ также возрастает

Согласно опр-ю возраст-ей ф-ии нужно по-
казать, что

$\forall y_1, y_2 \in Y : y_1 < y_2 \Rightarrow f^{-1}(y_1) < f^{-1}(y_2)$

Допустим обратное, т.е., что

$\exists y_1, y_2 \in Y : y_1 < y_2$ и $f^{-1}(y_1) \equiv x_1 \geq f^{-1}(y_2) \equiv x_2$

Но тогда, ^{поскольку $f(x)$ - возраст-я ф-я, то} ~~из~~ последнего нер-ва (т.е. $y_1 < y_2$),
что $x_1 \geq x_2$) следует, что

$f(x_1) = f(f^{-1}(y_1)) = y_1 \geq f(x_2) = y_2$, т.е. что $y_1 \geq y_2$,
в то время как ^{но} согласно нашему предполо-
жению $y_1 < y_2$. Полученное противоречие
опровергает предпол-ие о том, что $f^{-1}(y)$ не
явл-ся возраст-ей ф-ей

Итак, $f^{-1}(y)$ действ-но возраст-ет на Y Δ3)

Δ4) Остается док-ть, что ф-я $x = f^{-1}(y)$ непр-на
на смене Y , т.е., что

$f^{-1}(y)$ непр-на в $\forall t. y_0 \in Y$

Согласно опр-ю непрерывности нужно дока-ть, 8.8

что $\lim_{y \rightarrow y_0} f^{-1}(y) = f^{-1}(y_0) \equiv x_0$, т.е., что

$$\forall \varepsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0 : \forall y : y \in Y, |y - y_0| < \delta \Rightarrow |f^{-1}(y) - x_0| < \varepsilon$$

Заметим, что если для нек-го $\varepsilon_0 > 0 \Rightarrow \exists \delta > 0$:

$$|f^{-1}(y) - x_0| < \varepsilon_0, \text{ то при } \forall \varepsilon > \varepsilon_0 \text{ и том же } \delta \Rightarrow |f^{-1}(y) - x_0| < \varepsilon$$

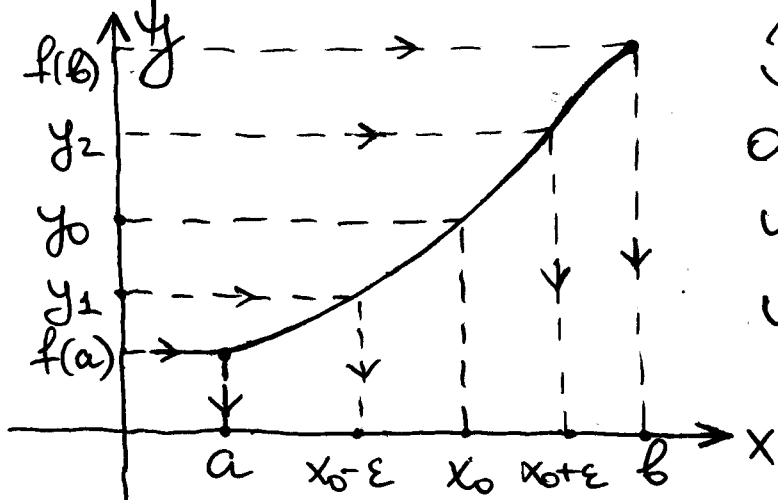
Иными словами, если подходящее δ найдётся для нек-го (пол-го) ε_0 , то оно тем более найдётся и $\forall \varepsilon > \varepsilon_0$

Из данного наблюдения вытекает, что при док-ве суц-я предела или при док-ве непрерывности той или иной ф-ии мы вполне можем огранич-ся рассм-ем не всех $\varepsilon > 0$, а лишь $0 < \varepsilon \leq \varepsilon_0$ (т.к. при больших ε доказываемые утв-я будут тем более спр-вос). В некоторых случаях это приводит к существованию упрощ-но док-в (доказываемые утв нами утв-ие о непрерывности $f^{-1}(y)$ как раз такою относится к такому случаю)

Итак, имея в виду сделанное зам-ие, дока-м, что

$$\forall \varepsilon \in (0, \varepsilon_0] \Rightarrow \exists \delta > 0 : |f^{-1}(y) - x_0| < \varepsilon,$$

где ε_0 - нек-ое пол-ое число, которое мы
выберем ниже



Приведём ещё раз те-
ор-ю многоугольно
и заметим, что кривая,
изображённая на
ил-ти x и y одновре-
менно служит гра-
фиком как f -и $y = f(x)$, так и обратной

ей f -и $x = f^{-1}(y)$. Сейчас мы рассм-м её
именно как график f -и $x = f^{-1}(y)$ (пос-
кольку мы док-м утв-ие о непр-ти обратной
 f -и). Ил.о., теперь мы считаем, что ось y
содержит значения аргумента, а ось x - зн-я
 f -и (это символически подчеркнута направ-
лением стрелок на пунктирных линиях)

Заметим, что под графиком обр-й f -и в
собственном смысле этого слова подразуме-
ют график f -и $y = f^{-1}(x)$. Такой график, разу-
меется, в общем случае уже не будет совпа-
дет с графиком f -и $y = f(x)$, но на этом во-
просе мы сейчас не будем останавли-ся, продо-
лжая работать лишь с графиком $x = f^{-1}(y)$ (более
подробный разговор о графиках обр-х f -и пре-
дстоит в §4)

С тем-й точки зрения ~~определение~~ непрерыв-ть

ф-ии $f(y)$ в т. y_0 означает, что

$$\forall \epsilon > 0 \Rightarrow \exists \delta(y_0) : \delta(y_0) \cap Y \text{ целиком отображается в } O_\epsilon(x_0)$$

I) Пусть $f(a) < y_0 < f(b)$. Тогда в силу ^{ф-ии} возраст-я

$$f^{-1}(y) \Rightarrow a < \underset{x_0}{f^{-1}(y_0)} < b$$

Выберем $\epsilon_0 > 0 : O_{\epsilon_0}(x_0) \subset (a, b)$

Т.к. $\epsilon < \epsilon_0$, то очевидно, что $O_\epsilon(x_0)$ также будет вложено в интервал (a, b) :

$$O_\epsilon(x_0) \subset O_{\epsilon_0}(x_0) \subset (a, b) \text{ (см. рисунок)}$$

Обозначим $f(x_0 - \epsilon) \equiv y_1, f(x_0 + \epsilon) \equiv y_2$

Поскольку $f(x)$ - возраст-я ф-я, то $y_1 < y_0 < y_2$

Далее, т.к. ф-я $f^{-1}(y)$ тоже возраст-ет, то

$$\forall y \in (y_1, y_2) \Rightarrow f^{-1}(y) \in (f^{-1}(y_1), f^{-1}(y_2)) = (x_0 - \epsilon, x_0 + \epsilon) \equiv O_\epsilon(x_0)$$

ответ-е ему $(y-ку)$ ж-ие на осях будет ϵ -ть-и-

Для заверш-я док-ва утв-я \Leftarrow выберем

$$\delta > 0 : O_\delta(y_0) \subset (y_1, y_2) \subset Y$$

зависят от ϵ , поэтому δ , $\delta = \delta(\epsilon)$

кот-й, в свою очередь, с-и-

Тогда получается, что т.к. $O_\delta(y_0)$ целиком е-т Y

$$\forall \epsilon \in (0, \epsilon_0] \text{ и } \forall y \in O_\delta(y_0) \cap Y = O_\delta(y_0) \subset (y_1, y_2) \Rightarrow$$

вопр-и непрерыв-ти точка не ставится (т.е. y_0 не выкалывается)

$$\Rightarrow f^{-1}(y) \in O_\epsilon(x_0), \text{ т.е. } f^{-1}(y_0)$$

т.е. для любого y и δ -окр-ти т. y_0 соотв-
 ее значение ф-ии $f^{-1}(y)$ попадает в ε -окр-ть
 т. x_0 . Но по опр-но непр-ти это и означает, что
 $f^{-1}(y)$ непр-на в т. y_0

II) При $y_0 = f(a)$ и $y_0 = f(b)$ непр-ть обр-д ф-ии
 док-ся ан-но (надо только учесть, что непр-ть
 ф-ии $f^{-1}(y)$ в т. $f(a)$ означает непр-ть слева, а
 в т. $f(b)$ - непр-ть справа) $\Delta 4)$

Док-во теоремы о сущ-ии, монотон-ти и
 непр-ти обр-д ф-ии полностью завершено Δ

§4) Элементарные функции

Прежде всего введем в расс-ие и исп-ем
 на непр-ть так наз-ые основные (или прос-
 тейшие) элемент-ые ф-ии

1) Начнем с ф-ии $y = \sin x$

Док-м сперва, что $\lim_{x \rightarrow 0} \sin x = 0 = \sin 0$, т.е., что
 ф-я $\sin x$ непр-на в т. $x = 0$

Для этого восполь-ся геометр-ии опр-ем
 \sin -са (точнее формулой для площади Δ -ка,
 явлющ-ся следств-м этого опр-я)

дуга окр-ти радиуса $R=1$

линия тангенсов

длина радиуса

величина угла

радиус

$\text{tg } x$

Т.к. $\Delta AOB \subset \text{сектор AOB} \subset \Delta AOC$, то

$$S_{\Delta AOB} < S_{\text{сект. AOB}} < S_{\Delta AOC}$$

$$\frac{1}{2} 1^2 \sin x \quad \frac{1}{2} x^2 \quad \frac{1}{2} 1 \cdot \text{tg } x$$

III.о., при $0 < x < \frac{\pi}{2} \Rightarrow 0 < \sin x < x < \operatorname{tg} x$

8.12

В силу непрерывности ф-й x , $\sin x$ и $\operatorname{tg} x$ отсюда сразу же имеем $|\sin x| \leq |x| \leq |\operatorname{tg} x|$ при $|x| < \frac{\pi}{2}$ (это выполняется лишь при $x \geq 0$)
запомните это пер-во! — оно понадобится нам позже

Но т.к. $|\sin x| \leq 1$, то на самом деле левое пер-во выполняется при ~~любой~~ любой величине x :

$$\Rightarrow |\sin x| \leq |x| \text{ при } \forall x \in \mathbb{R}$$

Последнее пер-во с модулем $\sin x \Leftrightarrow$ по одному двойному пер-ву:

$$-|x| \leq \sin x \leq +|x|$$

$$\begin{matrix} \downarrow & \downarrow & \downarrow \\ 0 & 0 & 0 \end{matrix}$$

Отсюда, устремляя x к нулю, на основании теоремы о 2-х множественных мно-

вещно получаем требуемый результат:

$$\sin x \rightarrow 0, \quad x \rightarrow 0$$

Теперь док-м непрерывность ф-ии $y = \sin x$ в произвольн-й т. $x = a \in \mathbb{R}$ (при $\forall x = a \in \mathbb{R}$)

Рассм-м разность

$$\sin x - \sin a = 2 \sin \frac{x-a}{2} \cos \frac{x+a}{2}$$

\swarrow о \nearrow -на

III.к. ф-я $\varphi(x) = \frac{x-a}{2}$ непрерывна в т. a , а ф-я $\sin \varphi$ непрерывна в т. $\varphi(a) = 0$, то сложная ф-я

$$\sin \varphi(x) = \sin \frac{x-a}{2} \text{ непрерывна в т. } a$$

$$\Rightarrow \lim_{x \rightarrow a} \sin \frac{x-a}{2} = \sin \frac{a-a}{2} = 0$$

$$\text{III.о., } \sin x - \sin a = \delta.м. \times \text{о} \varphi = \delta.м. (\rightarrow 0, x \rightarrow a)$$

$\text{в т. } a \quad \text{в т. } a$

Но это означает, что

$$\sin x \rightarrow \sin a \text{ при } x \rightarrow a,$$

т.е., что ф-я $\sin x$ непр-на в т.а. зтд

2) Теперь введём ф-ю, обратную к ф-ии $y = \sin x$, точнее к ф-ии $y = f(x) = \sin x$: $D_f = [-\frac{\pi}{2}, +\frac{\pi}{2}]$

Заметим, что поскольку $\sin x$ опред-н при любом x , то обл-ю опред-я ф-ии $y = \sin x$ по умолчанию (т.е. в случае, если о ней ничего не сказано явно), считается вся вещ-я ось \mathbb{R} . Но для $\sin x$ такой обл-ю опред-я обр-й ф-ии не суц-ет. Именно поэтому мы и сузили обл-ть опред-я синуса до указанного промежутка

III.к. ф-я $f(x)$ возрастает и непр-на на $[-\frac{\pi}{2}, +\frac{\pi}{2}]$, то по док-й теореме об обратной ф-ии суц-ет ф-я

$x = f^{-1}(y) \equiv \arcsin y$: $D_{f^{-1}} = [\sin(-\frac{\pi}{2}), \sin(+\frac{\pi}{2})] = [-1, +1]$,
обр-я по отн-ию к ф-ии $y = f(x)$

По той же теореме обр-я ф-я (т.е. ф-я $x = \arcsin y$) возраст-ет и непр-на на отрезке $[-1, +1]$

Теперь обсудим вопрос, касающийся обозн-ия зависимых и независимых переменных и связанной с ним вопрос о графике обратной ф-ии

Итак, заметим сначала, что для нас не яв-

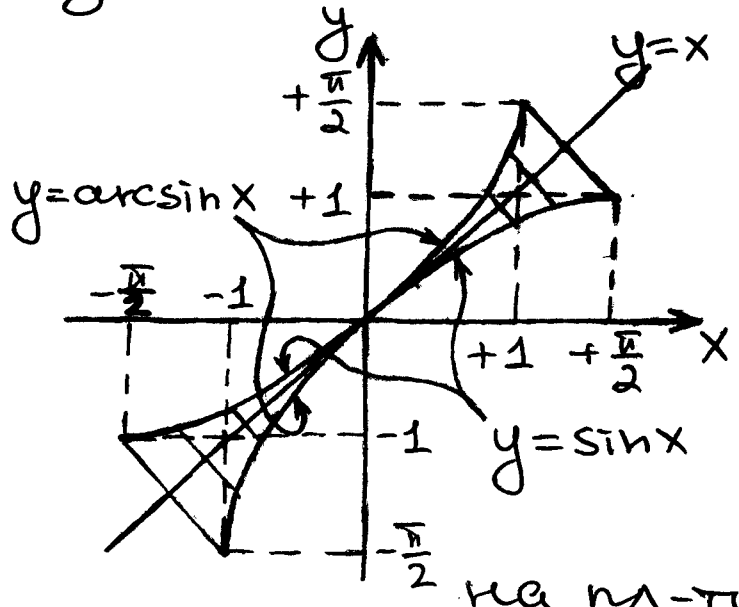
ляется принципиальным то, каким образом мы обобщим аргумент и зн-я ф-ии. В том смысле, что переход к новым обобщениям для завис-й и незав-й перемен-ых не явл-ся, разум-ся, переходом к новой ф-ии, т.е. к новому закону или правилу, связывающему эти перемен-ые. Напр-р, мы считаем, что $y = x^2$ и $\beta = \alpha^2$ суть одна и та же ф-ия (при условии, конечно, что x и $\alpha \in$ одному и тому же мн-ву X)

В связи с тем, что это замеч-ие распространяется на совершенно любые (в том числе и обратные) ф-ии, получается, что не только $x = f^{-1}(y)$, но и, скажем, $\beta = f^{-1}(\alpha)$ и даже $y = f^{-1}(x)$ явл-ся ф-ей, обр-й по отн-ю к ф-ии $y = f(x)$

Имея это в виду, при построении на коор-д-й м-ти XOY графика ф-ии, обр-й к ф-ии $y = f(x)$, которая, как я напомню, по умолчанию обобщ-ся пере $x = f^{-1}(y)$, в роли незав-симой пер-й выбирают x , а в роли зависимой - y (т.е. по сравн-ю со стандартным обобщ-ем x и y меняются ролями (местами)). Это соглашение (о принципе выборе обобщ-й пер-х) весьма естест-но и удобно, т.к. при таком подходе взаимосвязь между прямой и обрат-

ной ф-ии (на уровне графиков) становится более наглядной. Теперь (после принятия какого-то соглашения) график ф-ии, обр-й к $y = f(x)$, т.е. график ф-ии $y = f^{-1}(x)$, как несложно видеть (убедитесь самостоятельно), получается из графика исходной ф-ии $f(x)$ отражением относительно прямой $y = x$. Заметим, что, как уже подчеркивалось выше, в случае взаимно-обратных $x = f^{-1}(y)$ графики "прямой": $y = f(x)$ и обрат-й: $x = f^{-1}(y)$ ф-й на п-ти XOY совпадают (меняется лишь направление осей: в первом случае на оси x находятся значения независимой пер-й, а на оси y - зависим-й, а во втором наоборот)

Вернемся к ф-ии $y = f(x) = \sin x$ и изобразим график обр-й к ней ф-ии, под которым в связи со всем вышесказ-м мы понимаем



теперь график ф-ии $y = \arcsin x$ (именно в таких обознач-ях!); ф-я $x = \arcsin y$ хоть и явл-ся тем же арксин-ом (т.е. той же ф-ей), но её график на п-ти XY выглядит иначе, совпадая с графиком ф-ии $y = f(x)$

совпадая с графиком ф-ии $y = f(x)$

Задание. Док-ть самостоя-но:

8.16

а) непр-ть $\cos x$, $\operatorname{tg} x$ и $\operatorname{ctg} x$ (в тех точках, в которых они опр-ны), т.е. оставшихся тригонометр-х ф-л

б) существование и непр-ть соотв-х обр-х ф-л (ф-ли, обр-ые к тригон-им, называют также обр-ми тригоном-ли ф-ли)

(В случае затруднений см. Ильин, Позняк, гл IV, §5 или конспект Бутузова, гл III, §4)

Допом-но:

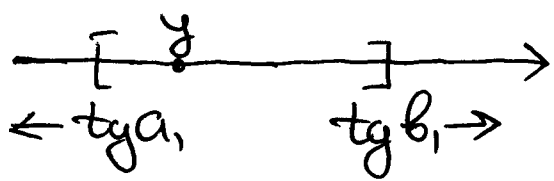
Г 5) Рассм-м ф-ю $y = \operatorname{tg} x = \frac{\sin x}{\cos x}$

$\sin x$ и $\cos x$ непр-ны $\Rightarrow \operatorname{tg}$ непр-на $\forall x: \cos x \neq 0$, т.е. $\forall x \neq \frac{\pi}{2} + \pi k$

б) На любом отр-ке $[a_1, b_1] \subset (-\frac{\pi}{2}, +\frac{\pi}{2})$ ф-я $y = f(x) = \operatorname{tg} x$ возр-ет и непр-на \Rightarrow на любом отр-ке $[a_1, b_1]$ у ф-ли $f(x)$ сущ-ет возр-ая и непр-я обратная ф-я $x = f^{-1}(y) \equiv \operatorname{arctg} y: D_{f^{-1}} = [\operatorname{tg} a_1, \operatorname{tg} b_1]$

Но т.к. $\lim_{a_1 \rightarrow -\frac{\pi}{2} + 0} \operatorname{tg} a_1 = -\infty$, а $\lim_{b_1 \rightarrow +\frac{\pi}{2} - 0} \operatorname{tg} b_1 = +\infty$, то

$\forall y \in \mathbb{R} \Rightarrow \exists a_1, b_1 \in \mathbb{R}: y \in [\operatorname{tg} a_1, \operatorname{tg} b_1]$

 $\Pi.о.$, ф-я $x = \operatorname{arctg} y$ (ввиду произволь-ти a_1 и b_1) на

самом деле опр-на для совершенно любого $y \in \mathbb{R}$, т.е. сущ-ет ф-я $x = f^{-1}(y) = \operatorname{arctg} y: D_{f^{-1}} = \mathbb{R}$

↑ Похожее рассуждение используется и при определении некоторых других обратных функций, рассмотренных в этом §-е (при этом она ~~будет~~ ^{завл-ся} обратна к функции $y = f(x) = \int dx : D_f = (-\frac{\pi}{2}, +\frac{\pi}{2})$)

И.о., мы рассмотрим 8 основных элементов функций (тригонометрические и обратные к ним). Рассмотрим оставшиеся три

9) Из школьного курса нам известно определение и свойства степени с рациональным показателем:

$$a^r, \text{ где } a > 0, r \in \mathbb{Q},$$

т.е. фактически изучена показательная функция

$$y = f_1(x) = a^x : D_{f_1} = \mathbb{Q}, a > 0$$

Окажись, определение степени целого числа a можно обобщить (исп-я, напр, понятие точной верхней грани) на случай произвольного вещ-го показателя, т.е. фактически получить функцию

$$y = f_2(x) = a^x : D_{f_2} = \mathbb{R}, a > 0,$$

причем так, что все свойства, справедливые для f_1 (т.е. для "рационального случая") будут справедливы и для функции f_2 (т.е. для "вещ-го случая")

Дадим такое определение

Пусть сперва $a > 1, x \in \mathbb{R}$

$$\text{Опр } a^x = \sup \{ a^r \mid r \in \mathbb{Q} \text{ и } r < x \}$$

← сравните с определением суммы и произв-я вещ-х чисел

Пусть теперь $0 < a < 1, x \in \mathbb{R}$

Опр $a^x = (\frac{1}{a})^{-x}$

> 1 - см. предыд-ее опр-ие

Зам-ие. П.к. $\frac{1}{a} > 1, a \cdot x$ (также как и x) $\in \mathbb{R}$, то ввиду предыд-го опр-я, то такое $(\frac{1}{a})^{-x}$ мы уже знаем

Наконец, если $a = 1$, то a^x по опр-ю $\equiv 1$:

Опр $1^x = 1$ при $\forall x \in \mathbb{R}$

Дополн-но:

Г Зам-ие. Можно док-ть, что при $a > 1$ спр-во: $\sup \{a^r \mid r \in \mathbb{Q} \text{ и } r < x\} = \inf \{a^r \mid r \in \mathbb{Q} \text{ и } r > x\}$. Это рав-во позволяет дать равносильное при-ведённому выше опр-ие a^x при $a > 1$ через фигурир-ия в нём \inf -и

Задание. Док-ть сам-но:

а) Непр-ть ф-ии $y = a^x \equiv f(x)$

б) \exists -ие и непр-ть ф-ии $x = f^{-1}(y) \equiv \log_a y$

обр-д к ф-ии $y = a^x$