

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 предполагается 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 промоздкая и менее
 интересна, но всё же необходима - ^{иногда} ~~застав~~
 оказ-ся, что процесс конструирования тоб
 или иной величины, сколь бы правдоподобным
 и очев-м о ни не казался, приводит к лог-
 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 суц-я ~~в~~ различных вели-
 зин (напр, реш-я диф-х ур-я). С этим ^{подходом} ~~ещё~~
 не раз столкнётеь как в рамках анализа,
 так и при изучении других мат-х дисциплин
 Итак, в соот-вии со сказанным

- I) строим $\bar{x} = \bar{x}_0, \bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots$ } $\left\{ \begin{array}{l} \text{Сперва формально} \\ \text{строим некое число} \\ \bar{x} = -1, \text{ а после этого} \\ \text{докажем, что оно явл-ся} \\ \text{точной верх-й гр-ю} \\ x \geq 0 \end{array} \right.$
- II) докажем, 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 оц-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~~, используя 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, ^{нашнее} 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, из 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 из 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 $x \in X$ но 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

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

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

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):

$\forall x \in X \Rightarrow x < 0 \Rightarrow x = -x_0, x_1, \dots$ (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 $\bar{x}_0 \equiv \min_X \{x_0\}$ - минимальная целая часть чисел множества X

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

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

— " — 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. $\inf X$ у отрицательной стороны множества

Число \bar{x} , построенное при рассмотрении случая 1), вполне может оказаться периодическим десятичным, имеющим периодом цифру 9. Так будет, напр., в случае множества $X = \{x \in \mathbb{R} \mid x < 10\}$
При построении \bar{x} для этого множества 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 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 постр-я суррециума заметить пер-ю дробь с 9-кой в периоде на равную ей, ~~е-пери~~ ~~одн~~ 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 писал $\in \mathbb{Q}$)

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

Зам-ие 1. Мы не могли опр-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 опр-ть как только нижнюю грань ^{мин-ва всех сумм} превосх-щ их раз-х чисел и док-ть, что такое опр-ие сов-падает 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

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

Пусть теперь x и y — \forall вещественные числа

2.10

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

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

↑
↑
перемножить неотрицательные числа мы уже умеем

Вычитание и деление опре-ся как дейст-я обратные соответ-но сл-ию и умн-ию

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

$y + z = x$, каковы-ое разн-ию x и y и обр-ое чер-ез $x - y$: $z \equiv x - y$

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 обр-ое чер-ез x/y : $z \equiv \frac{x}{y}$] вещественные числа!

Некот-е св-ва оп-д над в-ми числами

$$\left. \begin{aligned} \text{а)} \quad -|a| &\leq a \leq +|a| \\ \text{б)} \quad |a+b| &\leq |a| + |b| \end{aligned} \right\} \begin{aligned} &\text{вытекают из опре-я } | \cdot | \\ &\text{и } + \text{ (док-ть сам-но)} \end{aligned}$$

$$\text{в)} \quad |a-b| \geq |a| - |b|$$

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

$$\text{Ана-но } (a \leftrightarrow b) \quad |a-b| \geq |b| - |a|$$

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

§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

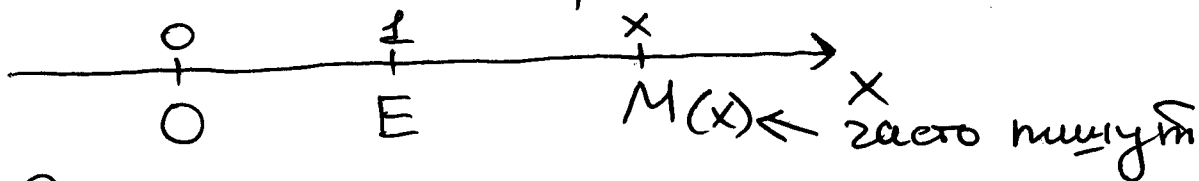
$$\mathbb{R} \leftrightarrow \{ \text{точки прямой} \}$$

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 рассл-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}

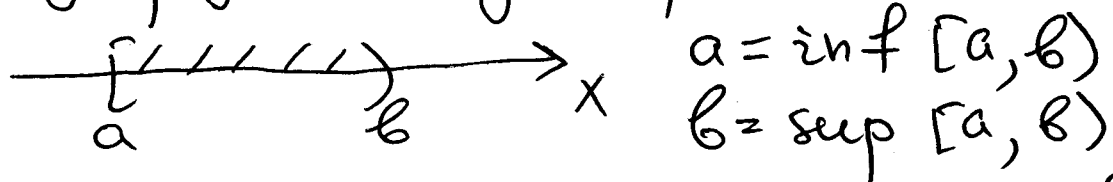
Поскольку каждому числу \mathbb{R} , т.о., отв-т \mathbb{R} вполне отв-я точка координат прямой, вещ-ые числа часто называют точками и говорят, напр, точка 5 или точка $x=5$ и т.д.

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, то же самое, ^{эти} точки _{первая группа примеров} вещ-ой оси) ^{они 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-
ос 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 , соответ-ее 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

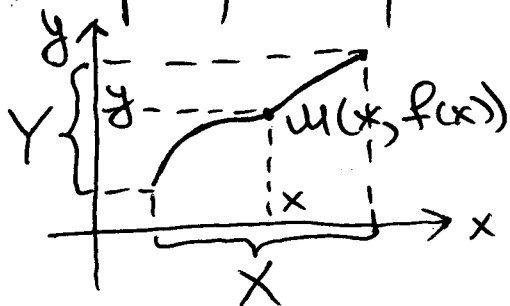
Переменную y , обозначающую произв-ое ^{или элемент} значение $y \in Y$ называют зависимой перемен-ой в том смысле, что любое ^{число} зн-ие $y \in Y$ всегда расем-ся нами как частное значение $f(x)$ ф-ии f , отвечающее некоторому $x \in X$

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 координат называется м-тью. Тогда

График ф-ии $\equiv \{(x, y) \in X \times Y \mid x \in X, y = f(x)\}$ — мн-во всех точек координатной м-ти $X \times Y$ такие, 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 синонимами 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 функцией? \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. И.о., как и следовало ожидать, ~~а~~ соглас-
 но теор-ко-множ-му опр-ю ф-я - это просто
 мн-во спец-го вида

И 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 границ ф-ии

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

Точная нижняя граница 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 \sup и \inf сл-т понимать в том смысле, что если $\exists \sup Y$, то $\exists \sup$ и $\sup f(x)$ и наоборот, при чём с точки зрения \sup и \inf \sup и \inf друг друга)

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 значит точные грани \exists -т и у самой ф-ии