

Бикем 1

Симметрическое умножение пар. рисунок,
несимметрическое умножение пар.

Определение: пары (a_1, a_2) и (b_1, b_2) называются симметрическими, если $a_1 = b_1$ и $a_2 = b_2$, а также $a_1 + a_2 = b_1 + b_2$.

Определение: пара (a_1, a_2) называется симметрической, если $a_1 = a_2$ и $a_1 + a_2 = 0$.

Пример: $A \leftrightarrow N$ $a_1 \rightarrow n$

$$A = \{ \frac{1}{2}n, n \in N \}$$

Теорема: пара (a_1, a_2) симметрическая

Доказательство: $\frac{p+q}{2}$ - наименьшее значение суммы

$$H = p+q - \text{Большое значение}$$

$$\forall \frac{p+q}{2} \leq H, \forall H \geq 2$$

Следовательно, $\frac{p+q}{2}$ не может быть меньше или равно H . H - самое большое значение

$$H = p+q \quad (\text{рассматриваем в целых числах})$$

Рассмотрим $H=12$:

$$\begin{array}{ll} p=1 & q=11 \\ p=2 & q=10 \\ p=3 & q=9 \\ p=4 & q=8 \\ p=5 & q=7 \\ p=6 & q=6 \end{array} \quad \text{не являются } p/q \text{-дробями.}$$

Получаем $H=12 \rightarrow [1, 2, 3, 4, 5, 6]$ - в порядке возрастания.

$$p: \left[\begin{matrix} 1 \\ 1 \end{matrix} \right] \left[\begin{matrix} 1 & 2 \\ 2 & 1 \end{matrix} \right] \left[\begin{matrix} 1 & 3 \\ 3 & 1 \end{matrix} \right] \left[\begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \end{matrix} \right]$$

$H:$ 2 3 4 5

Равные расстояния между:

$$0, a_1, -a_1, a_2, -a_2, a_3, -a_3$$

Получаем, что дроби непропорциональны

Решение задач

Опрос: сколько ун-са has. user \cap разбивка
разбивка ун-са \cap user имеет гла
искусств ун-са A^* и A^* , то бана-
ных user. ансеван:

$$1) A^* \cup A^* = \emptyset$$

A^* - нижний класс семантического языка
 A^* - верхний

$$2) A^* \cap A^* = \emptyset$$

$$3) [A \in A^*] \& [A \in A^*] \rightarrow A \in A^*$$

(аналогично для R)

Опрос: сколько разбивок можно получить из трех
семантических ун-са разн. user. Было A и C

A : (A^*, A^*) A^* не является разн. user. разн.
 A^* является разн. user. разн.

C : (A^*, A^*) A^* не является разн. user. разн. разн.

Обознач. ответы. user:

$$\underline{d} = (A^*, A^*)$$

Классы: классы всех подмножеств семантических
ун-са A - семантические

Доказ.: A -семантический

1. раскладаем A по n разным классам:
номера:

$$a_1, a_2, a_3, \dots, a_n$$

$$2 \quad B \subset A$$

уменьшенн
из ун-са A выбираем n разных ун-са B

$$a_1, a_2, \dots, a_n$$

$$\underline{n_1 < n_2}$$

Полагаем $a_n \leftrightarrow k$

B -семантический

Опрос: Если A не является конечным и A не является
семантическим, то A не является

Теорема: \mathbb{R} -нормиров

Ран-бо: α - нормиров, γ - нормиров
 $(0,1)$ - нормиров

ан противного: $(0,1)$ - нормиров

могло бы быть иначе первое было бы не то

$$d_1 = 0. \overset{1}{a_1} \overset{1}{a_2} \dots \overset{1}{a_n} \dots$$

$$\dots$$

$$d_k = 0. \overset{k}{a_1} \overset{k}{a_2} \dots \overset{k}{a_k} \dots$$

(но может представить ви. т. в виде
если. если. то не нормиров.

если и. ви. ви. ви. ви. ви.
если. если. то можно учесть
также. если. то ви. ви. ви.
иначе. оно не нормиров.

$$d = \underbrace{\{a_0, a_1, a_2, \dots, a_n(0)\}}_{\{a_0, a_1, a_2, \dots, a_{n-1}(q)\}}$$

Следует γ : $\gamma = 0. \overset{i}{a_1} a_2 \dots a_n$, т.е.

$$c_i \neq a_1, a_2 \dots a_n \Rightarrow \gamma \neq d_i \quad \forall i \in \mathbb{N}$$

но это не $(0,1)$ - нормиров

Несоответствия нормиров \Rightarrow ран-бо
нормиров

Вилем 2.

Теорема о сущесвтвовании точек верхней (нижней) грани на \mathbb{R}

Опред: $\text{ин-бо } X \subset \mathbb{R} \text{ не пусто. ограниченное сверху, если для любых } z_1, z_2 \in X \text{ и } d \in \mathbb{R}, \text{ такие что } z_1 < z_2 \text{ и } d > z_1, d < z_2$

$$[X \text{ оп. сверху}]^{\text{def}} = [\exists d \in \mathbb{R}: \forall z \in X \rightarrow z < d]$$

d - верхн. грани X .

Опред: $\text{ин-бо } d \text{ называется монотонной верхней границей}$

$\text{ин-бо } X \subset \mathbb{R}, \text{ если:}$

$$[d = \sup X]^{\text{def}} = [\forall z \in X \rightarrow z < d] \& [\forall d' < d \exists z \in X: z > d']$$

аналогично.

Опред: $\text{ин-бо } \beta \text{ называется монотонной нижней границей}$

$\text{ин-бо } X \subset \mathbb{R}, \text{ если:}$

$$[\beta = \inf X]^{\text{def}} = [\forall z \in X \rightarrow z > \beta] \& [\forall \beta' > \beta \exists z \in X: z < \beta']$$

Теорема Дедекинга: предположим что \mathbb{R} не является полем, т.е. \mathbb{R} не имеет единицы и единицей является 1 , т.е. $1 \neq 0$.
то существует A^* и A^* не является пустым и не содержит единицы.

Теорема о существовании монотонной верхней (нижней) грани.

если $X \subset \mathbb{R}, X \neq \emptyset$, ограниченное сверху (снизу)
ин-бо, то существует монотонная верхняя (нижняя) грани X .

Доказ: $X \neq \emptyset, X$ -огранич. сверху

(зап. верхн.) Рассмотрим d верхней грани

I. $X \subset \mathbb{R}$ не имеет макс. числа. т.е. d .

тогда $\forall x \in X \rightarrow x < d$, т.е. d -верхн. грани X

$\forall d' > d \Rightarrow d'$ -наибольшее из всех верхн.

грани $d = \sup X$

II. $X \subset \mathbb{R}$ не имеет макс. числа

Найдем сор. ин-бо гр. (A^*, A^*) :

$A^* - \text{ин-бо всех верхней грани } X,$
 $A^* \neq \emptyset, \text{ т.к. } X$ -огранич. сверху

$A^* - \text{бес. супремума гр.}, A^* \neq \emptyset, \text{ т.к. } X \subset A^*$

- ! 1. No включение: $A^* \cup A^{**} = R$
 2. $b \in X$ нем. нац. $\Rightarrow A^* \cap A^{**} = \emptyset$
 3. где Hx, EA_x и Hy, EA_y локальн. упх, т.к. в промежуточном X есть b и y верх. граници, а не только локальные промежуточные A^*

Понятие (A^*, A^{**}) - ациклическое дерево

No m. Двигающееся вниз, г.д. до, вперед
направление ср (A^*, A^{**})

Мн-бо A^* не им. нац. дерева т.к. если он
до $\in A_x$ то где дерево ниже $b \in X$ дерева до
дано до верх. граници, а поэтому до $\in A^{**}$

T.k. в A^* нет лок. дерева, зеркаль, A^* имеет
наиц. дерева до, к-ре суть морти промежуточных

Преимущество: если $X \neq \emptyset, X \subset R$ однозначно морти
верхней (нижней) граници, но эта
граници единична

Дан-бо: от противного:
если $d = \sup X$ и $d' = \sup X$
то однозначность $d > d'$

No супр. мори. верх. граници d и $b \in X$
наиц. $x \in X$ нац. т.к. $x > d$

T-o. d' не наимен. супр. мори. верх.
граници X .

Преимущество: не супр. дерево (A^*, A^{**}) нац.,
т.к. A^* имеет нац. дерева и однозначно
дерево A^{**} имеет нац. дерева

Дан-бо: иначе нац. дер. супр.
 $a^* \in A^*$ - нац. дер. A^*
 $a^* \in A^{**}$ - нац. дер. A^{**}
но супр. $a^* > a^*$

Уз. наимен. Q супр. т.к. $\exists c \in Q$:

$$a^* > c > a^*$$

Тако с не морти т.к. A^* , т.к. A^*

Понятие $A^* \cup A^{**} \neq R$ - промежуточное \Rightarrow

Такое дерево нет

Блок 3.

Теорема об отыскании инф.

Теорема: об отыскании инф.

если $A \subset R$ и $B \subset R$ - конечные множества и
 $\forall \alpha \in A \& \beta \in B$ такие, что $\beta > \alpha$, то
 $d_0 = \sup A \& \beta_0 = \inf B : \beta_0 \geq d_0$

Dоказательство: существование таких d_0 и β_0 базируется на том, что из определения о сул. верхн. граници (миним.)

A - ограниченное сверху, значит $d_0 = \sup A$
 B - ограничено снизу, значит $\beta_0 = \inf B$

$\forall \beta \in B$ - верхн. грани A , тогда $\beta > d_0 \Rightarrow$
 d_0 - нижн. грани B

Поскольку $\beta_0 = \inf B$ - наименьшее из всех нижн. граници $\beta_0 \geq d_0$.

Сессия 4

Ограничивающие неравенства. неч-мн. Ограничивающиеся числа. неч-тн.

Прим: число не имеет ограничивающих неравенств \Leftrightarrow если и в сущности \exists существует неч-тн. x_n , такое что записанных чисел x_1, x_2, \dots, x_n имеются неч-тн.

Прим: $\{x_n\}$ ограничен $\Leftrightarrow \exists d > 0 : \forall n \in \mathbb{N} \rightarrow |x_n| \leq d$

Прим: неч-мн $\{x_n\}$ называется связано, если:

$$\exists \delta > 0 \quad \exists N \in \mathbb{N} : \forall n \geq N \rightarrow |x_n| < \delta$$

Прим: неч-мн $\{x_n\}$ называется сходимым, если существует число d , такое что для неч-тн $\{x_n - d\}$ имеется неч-мн $\{x_n\}$.

$d = \lim_{n \rightarrow \infty} \{x_n\}$ $\Leftrightarrow \forall \epsilon > 0 \quad \exists N \in \mathbb{N} : \forall n \geq N \rightarrow |x_n - d| < \epsilon$

неч-тн $\{x_n\}$ называется расходящимся, если существует число d , такое что $\forall \epsilon > 0 \quad \forall N \in \mathbb{N} \quad \exists n \geq N : |x_n| > d$, т.е. разница между числом x_n и числом d больше неч-мн N .

Пример: $x_n = \sqrt{n}a$, $a > 1$

Предположим, что $d = 1$ ($\lim_{n \rightarrow \infty} \{x_n\} = d$)

$$\sqrt{n}a = 1 + d_n \Rightarrow a = (1 + d_n)^{\frac{1}{n}} > \sqrt{n}d_n - \text{неподробно}$$

$$d_n < \frac{a}{\sqrt{n}} - \epsilon \text{ и.}$$

Доказательство: $\forall \epsilon > 0 \quad \exists N > \frac{a}{\epsilon} : \forall n \geq N \rightarrow d_n < \frac{a}{\sqrt{n}} - \epsilon$

$\{x_n\}$ - расходящийся. неч-тн

Clasimba exozeus. noc-tei.

Teorema 1: eenu $\{x_n\}$ - exozeus, mo cha uicem eguncimb. npegez

Dan-6o: om uromibwono

nyeme $d = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n$ u $\beta = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n$
 $d \neq \beta$

Togar $\begin{cases} x_n = d + d_n \\ x_n = \beta + \beta_n \end{cases}$ $\{d_n\}, \{\beta_n\} - \delta_m$ (no npegez)
const $(0 \text{ to } \infty)$
 $x_n = d + d_n + \beta_n - \beta_n = \gamma_n$ (no npegez)
 $\{x_n\}$ - exozeus fachur
 $x_n = d + d_n + \beta_n - \beta_n = \gamma_n$ (no npegez)

$$\gamma = \beta - d = d_n - \beta_n = \gamma_n$$

no db. δ_m nec mei $\{\gamma_n\} - \delta_m$

Nauyraemce: $\forall n: x_n = \gamma \Rightarrow \gamma = 0$
(no medpene: eunu bce rineer, karee.
e uenotopzo karee, δ_m nec-thu gabur γ , no $\gamma = 0$)

m.e. $d = \beta$ - uromibwono npegez eguncimb. \Rightarrow
npegez eguncimb.

Teorema 2: eenu $\{x_n\}$ exozeus, mo $\{x_n\}$ orpanur.

Dan-6o: nyeme $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = d$, monga $x = d + d_n$
 $\{d_n\} - \delta_m \Rightarrow$ orpanur.

$\exists \beta > 0: \forall n \in \mathbb{N} \mapsto |d_n| \leq \beta$

$$|x_n| = |d + d_n| \leq |d| + |d_n| \leq |d| + |\beta| = \gamma > 0$$

Nauyraemce: $\exists \gamma > 0: \forall n \mapsto |x_n| \leq \gamma$
 $\{x_n\}$ - orpanur no npegez.

Бүрелм 5.

Если последовательность сходится, то

Определение: если для $\{x_n\}$ найдется δ_0 , такое что

$$[\forall \varepsilon > 0 \exists N = N(\varepsilon) : \forall n \geq N \rightarrow |x_n| < \varepsilon]$$

Пример: $x_n = q^n$, $0 < |q| < 1$.

$$|\frac{1}{q}| > 1 \Rightarrow |\frac{1}{q}| = 1 + \delta, \delta > 0$$

$$\left(\frac{1}{|q|}\right)^N = (1 + \delta)^N > N\delta \text{ - неравенство Бернулли}$$

Получаем $\forall \varepsilon > 0 \exists N : N > \frac{1}{\delta} \Rightarrow$

$$\forall n \geq N \rightarrow |q|^n \leq |\frac{1}{q}|^N < \frac{1}{N\delta} < \varepsilon$$

$\{x_n\}$ - сходящаяся

Сходимость $\{x_n\}$ называется.

Теорема 1: сумма (разница) конечных чисел сходящихся последовательностей сходится.

Доказательство: пусть $\{x_n\}$ и $\{y_n\}$ - сходящиеся последовательности.

Тогда $[\forall \varepsilon > 0 \exists N_1 = N_1(\varepsilon) : \forall n \geq N_1 \rightarrow |x_n| < \frac{\varepsilon}{2}]$
 $[\forall \varepsilon > 0 \exists N_2 = N_2(\varepsilon) : \forall n \geq N_2 \rightarrow |y_n| < \frac{\varepsilon}{2}]$

$$N = \max(N_1, N_2)$$

$$\text{тогда } \forall n \geq N : |x_n + y_n| \leq |x_n| + |y_n| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} < \varepsilon$$

Получаем $\{x_n + y_n\}$ - сходящаяся.

Теорема 2: Если последовательность ограничена.

Доказательство: зададим $\varepsilon = 1$

$$\{x_n\} - \text{согласно} \Rightarrow \exists n_1 : \forall n \geq n_1 \rightarrow |x_n| < 1$$

$$\text{Рассмотрим } \gamma = \max \{|x_1|, |x_2|, \dots, |x_{n_1}| \}$$

Тогда для $\forall n \rightarrow |x_n| \leq \gamma \Rightarrow \{x_n\}$ - ограниченная.

Теорема 3: нравствен орп. нос-ти и би нос-ти
если для них нос-ти

Доказ. $\left[\{y_n\} \text{ срп} \right] \stackrel{\text{def}}{=} \left[\exists \delta > 0 : \forall n \rightarrow |y_n| < \delta \right]$
 $\left[\{x_n\} \text{ срп} \right] \stackrel{\text{def}}{=} \left[\exists \delta > 0 \exists N = N(\delta) : \forall n \geq N \rightarrow |x_n| < \frac{\delta}{2} \right]$
 $|x_n y_n| = |x_n| |y_n| < \frac{\delta}{2} \cdot \delta = \varepsilon$

Понятіе:

$$\forall \varepsilon > 0 \exists N = N(\varepsilon) : \forall n \geq N \rightarrow |x_n y_n| < \varepsilon$$
$$\{x_n y_n\} - \text{срп}$$

Теорема 4: если все члены фн. нос-ти, належать
к некоторому числу, падіть вони
 δ , то $\delta = 0$

Доказ. пусть $\exists n_0 : \forall n \geq n_0 \rightarrow x_n = \delta$

от нравственого: пусть $\delta \neq 0$

тогда для $\varepsilon = \frac{|\delta|}{2} > 0 \exists N = N(\varepsilon) > n_0$, что $\forall n \geq N \rightarrow |x_n| < \varepsilon$

Понятіе $|\delta| = \frac{|\delta|}{2}$ - нравствен.

$\delta = 0$

След: нос-то $\{x_n\}$ назов $\delta\delta$, если

$$\left[\forall \varepsilon > 0 \exists N = N(\varepsilon) : \forall n \geq N \rightarrow |x_n| > \varepsilon \right]$$

Теорема 5: 1° Если $\{x_n\}$ - бб нос-то, то належать к
некоторому числу, определяю $\{\frac{1}{x_n}\}$, к-ре
нравственное $\delta\delta$ бб нос-то.

2° Если $\{x_n\}$ - бб нос-то и $\forall n \rightarrow x_n \neq 0, n \in \mathbb{N}$,
тогда $\{\frac{1}{x_n}\}$ - бб нос-то

Доказ. 1° ПРАВ: для всех бб нос-то $\{x_n\}$:
иметься ε . ищем конечное число нра-
вственных бб нос-ти падіть 0.
Пусть $\varepsilon = 1$ тогда $\exists n_0 : n \geq n_0 \rightarrow |x_n| > 1$

следствие:
1. $\frac{\text{ОГР}}{\delta\delta} = BM$
2. $\frac{\text{ОГРанч}}{BM} = BB$

Пусть $|x_n| \neq 0, \forall n \geq n_0$

тогда $\forall \varepsilon > 0 \exists N = N(\varepsilon) > n_0$, что $\forall n \geq N \rightarrow |x_n| > \frac{1}{\varepsilon}$
 $|\frac{1}{x_n}| < \varepsilon \Rightarrow \{\frac{1}{x_n}\} - \text{срп}$

2°. $\forall \varepsilon > 0 \exists N = N(\varepsilon), \forall n \geq N \rightarrow |x_n| < \frac{1}{\varepsilon}$

тогда $\forall n \geq N : |\frac{1}{x_n}| > \varepsilon \Rightarrow \{\frac{1}{x_n}\} - \text{бб}$

Битем 6

Арифметик операциялар со схозесүй.

нөс-тәсім

Определение: $x_n \in \mathbb{R}$ мәндерінің билемдікінен 4.

Теорема 1: $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = d \wedge \lim_{n \rightarrow \infty} y_n = \beta \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} (x_n \pm y_n) = d \pm \beta$

Дан-бас:

но упражнениено: $x_n = d + d_n$ $\{d_n\}, \{\beta_n\}$ -
 $y_n = \beta + \beta_n$ олар нөс-тәм

нөс-тәм $f_n = (x_n \pm y_n) - (d \pm \beta) = d_n \pm \beta_n$

$\{f_n\}$ - олар нөс-тәм нөс-тәм (85)

Теорема 2: $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = d \wedge \lim_{n \rightarrow \infty} y_n = \beta \Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} x_n y_n = d \cdot \beta$

Дан-бас:

но упражнениено: $x_n = d + d_n$ $\{d_n\}, \{\beta_n\}$ -
 $y_n = \beta + \beta_n$ олар нөс-тәм

нөс-тәм $f_n = y_n x_n - d \cdot \beta = \beta \cdot d_n + d \cdot \beta_n + d_n \beta_n$

$\{f_n\}$ - олар нөс-тәм нөс-тәм (85)

Теорема 6: $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = d \wedge \lim_{n \rightarrow \infty} y_n = \beta \neq 0 \Rightarrow$

1. $\exists n_0: \forall n \geq n_0$
 2. оның тапшырылуы $z_n = \frac{x_n}{y_n}$

Дан-бас: 1. ныңда $\varepsilon = \frac{|\beta|}{2} > 0$

Тогда $\exists n_0 = n_0(\varepsilon): \forall n \geq n_0 \Rightarrow |y_n - \beta| < \frac{|\beta|}{2}$

$|y_n| - |\beta| \leq |y_n - \beta| < \frac{|\beta|}{2}$

$-\frac{|\beta|}{2} < |y_n| - |\beta| \text{, т.к. } |y_n| > \frac{|\beta|}{2} \Rightarrow \frac{1}{|y_n|} < \frac{2}{|\beta|}$

Т.о. нөрекшелеге нөс-тәм $y_n \neq 0$

у $\{y_n\}$ - орташа, $z_n = x_n/y_n$ - ишем анықтау

2. Нүснүү $x_n = d + d_n$ $\{d_n\}, \{\beta_n\}$ - олар нөс-тәм
 $y_n = \beta + \beta_n$

$$\frac{x_n - d}{y_n - \beta} = \frac{(d + d_n) - (d + \beta)}{\beta + \beta_n - \beta} = \frac{d_n}{\beta_n} = \frac{1}{\beta} z_n$$

$\{f_n\}$ - олар нөс-тәм (85)

Тогда, нөс-тәм (85): $\{z_n\}$ - олар нөс-тәм

Беслм 7

Ограничена, без界的, конечная
и неограниченная.

Теорема 1: $\left[\forall n \geq n_0 \rightarrow x_n \geq \beta \right] \& \left[\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = d \right] \Rightarrow d \geq \beta$

Доказ: Пусть $\exists n_0 : n \geq n_0 \rightarrow x_n > \underline{\beta}$

отн. неравенства: $d < \beta$

тогда $\epsilon = \beta - d > 0$ $\exists N : N > n_0 : n \geq N \rightarrow |x_n - d| < \epsilon$

$x_n - d < \beta - d$

$\underline{x_n} < \beta$ — неравенство

Следствие: $\left[\forall n \geq n_0 \rightarrow x_n \geq y_n \right] \& \left[\{x_n\}, \{y_n\} \text{- беслм.} \right] \Rightarrow$
 $\Rightarrow \left[\lim_{n \rightarrow \infty} x_n \geq \lim_{n \rightarrow \infty} y_n \right]$

Доказ: Рассмотрим $z_n = x_n - y_n \geq 0$ (неравн. лемма).
с неравн. n_0)

тогда на меп. 1: $\lim_{n \rightarrow \infty} z_n \geq 0$

на меп. 1 ($\delta \epsilon$): $\lim_{n \rightarrow \infty} z_n = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n - \lim_{n \rightarrow \infty} y_n \geq 0$

т.о. $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n \geq \lim_{n \rightarrow \infty} y_n$

Следствие: $\left[\forall n \rightarrow x_n \in [a, b] \right] \& \left[\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = d \right] \Rightarrow [d \in [a, b]]$

Доказ: $a \leq x_n \leq b$ где $\forall n \in \mathbb{N}$, $x_n \in [a, b]$
с неравн. n_0)

тогда на меп. 1: $a \leq d \leq b$,
т.е. $d \in [a, b]$

Теорема 2: $\left[\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \lim_{n \rightarrow \infty} z_n = d \right] \& \left[\forall n \geq n_0 \rightarrow x_n \leq y_n \leq z_n \right] \Rightarrow$
(о $\delta \epsilon$ лемма.) $\Rightarrow \left[\lim_{n \rightarrow \infty} y_n = d \right]$

Доказ: Для $\forall n \geq n_0$: $x_n - d \leq y_n - d \leq z_n - d$

$|y_n - d| \leq \max \{|x_n - d|, |z_n - d|\}$

тогда $\forall \epsilon > 0 \exists N_1, \exists N_2 : n \geq N_1 \rightarrow |x_n - d| < \epsilon$
 $n \geq N_2 \rightarrow |z_n - d| < \epsilon$

$N = \max \{N_0, N_1, N_2\}$, тогда $\forall n \geq N \rightarrow |y_n - d| < \epsilon$

ϵ -нерацн. $\Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} y_n = d$

Биток 8

Теорема о пределе ограниченном множестве

$$[\{x_n\} \text{-беср.}] \stackrel{\text{def}}{=} [\exists n_0: \forall n \geq n_0 \rightarrow x_n < x_{n+1}]$$

(уменьш.)

- Замечание:**
- a) беср и неубыв. наз-ти ВСЕГДА ограниченные
 - b) убыв и небеср наз-ти ВСЕГДА ограниченные сверху

Теорема: если $\{x_n\}$ -множ. и ограничен, то она **согласна**

Доказательство: дзс. **Беср** и ограничен. наз-ти

$\{x_n\}$ -беср и ограничен. \Rightarrow
 существует максимальное значение $d = \sup x_n$
 (но нестр. о аз. тоже прав)

$$[d = \sup x_n] \Rightarrow [\forall n \in \mathbb{N} \rightarrow x_n \leq d] \& [\forall \varepsilon > 0 \ \exists N = N(\varepsilon) \rightarrow x_N > d - \varepsilon]$$

Получаем: $0 \leq d - x_N < \varepsilon$

$\{x_n\}$ -беср, поэтому $\forall n \geq N \rightarrow x_N \leq x_n \leq d$

т.о. $0 \leq d - x_n \leq d - x_N < \varepsilon$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = d = \sup x_n$$

! огранич. не всегда согласн.: например $(-1)^n$

Ограниченному множеству наз-ти **единственное**
 макс. (нестр. 2(δ4)) и **единственная** (нестр. (δ3))

Тогда единственный максимум наз-ти **единственное**
 максимум и только максимум наз-ти **единственный**

Бланк 10

Теорема Коши-Монте.

Определение: сущность $\{[a_n, b_n]\}_{n=1}^{\infty}$, отрезков на которых симметрический, есть.

$$1. \forall n \in \mathbb{N} \rightarrow [a_{n+1}, b_{n+1}] \subset [a_n, b_n]$$

$$2. \lim_{n \rightarrow \infty} (b_n - a_n) = 0$$

Лемма Коши-Монте: сущность симметрических отрезков $\{[a_n, b_n]\}_{n=1}^{\infty}$ имеет единственный, непротиворечий всем отрезкам

Доказательство: доказать если такое множество.

запись $\{a_n\}$ - левый в симметрических отрезках,

$$\begin{aligned} \text{и.к. } a_1 &\leq a_2 \leq b_1 \\ a_1 &\leq b_n \leq b_1, \quad \forall n \end{aligned}$$

$$\text{Тогда по определению: } \exists \lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \sup a_n = d$$

$$\exists \lim_{n \rightarrow \infty} b_n = \inf b_n = \beta$$

$$\text{т.к. } \lim_{n \rightarrow \infty} (b_n - a_n) = \beta - d, \text{ то по определению } \beta - d = 0, \text{ т.е. } \beta = d$$

Также у этого множества, непротиворечий всем отрезкам симметрическим

единственность левого от противоположного

Нельзя $\exists y \neq d$: $y \in \{a_n\}$, $y \in \{b_n\}$

Тогда можно считать 2 случая: $y > d$ или $y < d$

1) $y > d$, тогда $\forall n: b_n - a_n \geq d - y = \varepsilon > 0$

При этом $d > y$, тогда $\forall n: b_n - a_n \geq d - y = \varepsilon > 0$

ВИДУМАНИЕ: лемма Коши-Монте не подходит для непрерывных

примеров: $(a_n, b_n) = (0, \frac{1}{n})$: $\forall n \rightarrow (a_n, b_n) \subset (a_m, b_m)$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} (b_n - a_n) = 0$$

Def-Bo: $\exists n_0 \in \mathbb{N}$ $\forall n > n_0$ $|x_n - x| < \epsilon$

Помимо, $(0, x_0)$ содержит бесконечное количество интервалов $(0, 1/n)$, $n \in \mathbb{N}$

По оп. Аргумента $\exists n_0: n > n_0 \Rightarrow |x_n - x| < \epsilon$

T.o. $(0, 1/n) \subset (0, x_0)$ - проницаем.

Бланк II

Нагноногоджательное и в таини
презент. Критерий наличия нурага.

Онег: $x_n \in \{x_n\}$ - это избыточное значение
 $\{x_n\} = \text{базисное} \rightarrow \text{нормальное}$
из $\{x_n\}$ базисное ее значение с конвергентом, есть
единичное значение $\{x_n\}$ и расходимое в
нагнаге x_1, x_2, \dots, x_n . Поэтому как
значение - нагноногоджательное $\{x_n\}$

в $\{x_n\}$: x_n - нонагнагообразный член $\{x_n\}$
 x_n - нонагнагообразный член единичного значения $\{x_n\}$

Потому $x_n \approx n$

Предложение 1: если $\{x_n\}$ exog. к d , то в модах
ее нагнаго-ти exog. к d

Предложение 2: если все нагнаго-ти $\{x_n\}$ exog. , то
они exog. к единичному члену

Одноб. член con-Be : $\{x_n\}$ - нагнаго-ти самого себя
 $\{x_n\}$ - $\text{exog.} \rightarrow$ предпол. 1

Предложение 3: моды нагнаго-ти $\delta\delta$ $\text{нос-ти} - \delta\delta$

Одноб. член con-Be (как в 8 пресноз.): $L_N > N$

Предложение 4: из моды exogeny нос-ти
моды конвергентные моды exogeny
нагнаго-ти

Онег: если нагнаго-ти $\{x_n\}$ нос-ти $\{x_n\}$ сходит
к d, то d нагнаг. закономерьи презент.
 $\{x_n\}$

Онег: моды нагнаг. презент. моды нос-ти
 $\{x_n\}$, если в моды ее сущность
лична. Если моды личны нос-ти $\{x_n\}$

Критерий законов презент.: если d ebn.
закн. презент. нос-ти $\{x_n\}$ и и mm.,
ногда d - презен. моды нос-ти $\{x_n\}$

Dan-Bo: находящимся:

нечто d-закн. презен. $\{x_n\}$, т.е. $\exists \{x_n\}$:
 $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = d$

Значит $\exists N: \forall n \geq N: |x_n - d| < \epsilon$ - закн. на-бо
за-моб $\{x_n\} \Rightarrow$ и $\{x_n\}$ имеет
всю сущность и d.

d - презен. моды $\{x_n\}$

доказательство:

нужно д. в. что $\{x_n\}$

зас $\varepsilon = 1$ $\exists k_1$ (k_1 - номер начального $\{x_n\}$, из которого
всегда $(d-1, d+1)$)

зас $\varepsilon = \frac{1}{2}$ $\exists k_2 \geq k_1 : x_{k_2} \in (d - \frac{1}{2}, d + \frac{1}{2})$

зас $\varepsilon = \frac{1}{n}$ $\exists k_n > k_{n-1} : x_{k_n} \in (d - \frac{1}{n}, d + \frac{1}{n})$

Таким образом, имеем последовательность $\{x_{k_n}\}$,
которая сходится к d .

Билем 13. Теорема Банаха - Вейерштрассе.

Теорема Банаха - Вейерштрассе:

из любой ограниченной волни монотонной последовательности изогнутой вправо.

Доказ.: 1. $\{x_n\}$ - ограничен. $\Rightarrow \exists d, \beta : \forall n \in \mathbb{N} \rightarrow \beta \leq x_n \leq d$

Разобъем $[\beta, d]$ на $\frac{d-\beta}{2^n}$ наклонных. Тогда хотя бы один из них наклонные есть для этого интервала $\{x_n\}$.

Пусть $[\beta_1, d_1]$ - это наклонные, где есть число из-за $\{x_n\}$

Разобъем ее на $\frac{d-\beta}{2^n}$ наклонные и повторим это, где есть число из-за $\{x_n\}$

Но в итоге получим $[\beta_n, d_n]$, где есть число из-за $\{x_n\}$

Тогда наименьший из построенных из-за наклонных из предыдущего

$$\alpha: [\beta_n, d_n] \subset [\beta_{n-1}, d_{n-1}]$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} (d_n - \beta_n) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{d-\beta}{2^n} = 0$$

Таким образом, имеем сжимающий симметрический отрезок $[\beta_n, d_n]$;

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \beta_n = \lim_{n \rightarrow \infty} d_n = f_0 \quad (\text{из леммы Кантора})$$

сум. и единич.

2. Теперь восстановим $\{x_{k_n}\} \rightarrow f_0$

1. $\forall k_1$ -номера - имеем $\{x_{k_1}\}$ $x_{k_1} \in [\beta_1, d_1]$

2. $x_{k_2} : (k_2 > k_1) \quad x_{k_2} \in [\beta_2, d_2]$

3. $x_{k_n} : (k_n > k_{n-1}) \quad x_{k_n} \in [\beta_n, d_n]$

Получаем $\beta_n \leq x_{k_n} \leq d_n \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \beta_n = \lim_{n \rightarrow \infty} d_n = f_0$

но имеем о \mathcal{Z}^Y миним.

$$\lim_{n \rightarrow \infty} x_{k_n} = f_0$$

$\{x_{k_n}\}$ - изогнутая, волни

Бланк 14

Теорема о единственном значении предела.

Теорема о единстве знач. предела:

если все-таки огранич. и имеет единств. значение предел, то она однозначна к этому знач. предела.

Доказ-во: Пусть $\forall n : d \geq x_n \geq \beta \wedge \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = f$

Тогда $d \geq f \geq \beta$ (по теор. 1 (87))

доказательство, что $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = f$

от противного: f - не значение $\{x_n\}$

Тогда $\exists \varepsilon : \text{существует } (f - \varepsilon, f + \varepsilon) \text{ такое что}$
 $\exists n - \text{такое } \{x_n\}$

Две определенности пускай
декр. этого знач. на $[f + \varepsilon, d]$

По теор. Больцано-Вейерш. на $[f + \varepsilon, d]$

Это значение $\neq f$ -
противоречие. Числ. (единств. знач. предела)

Получаем $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = f$

Мн-во знач. пределов можно нас-ти НЕГУСТО.

Бүлшем 15.

Критерий Коши сходимости

Оннес: $\{x_n\}$ мазарб. функциялармен көзін, есептес.

$$\begin{aligned} & [\forall \varepsilon > 0 \exists N = N(\varepsilon) : \forall n \geq N \& \forall m \geq N \rightarrow |x_n - x_m| < \varepsilon] \\ & \text{есептес } [\forall \varepsilon > 0 \exists N = N(\varepsilon) : \forall n \geq N \& p \in \mathbb{N} \rightarrow |x_{n+p} - x_n| < \varepsilon] \end{aligned}$$

Сәйлем: мозақтың функцияларынан.

Доказ-бо: $\text{негизги } \varepsilon = 1$

но оннес: $\exists n_1, \text{т.к. } \forall p \in \mathbb{N} \rightarrow |x_{n_1+p} - x_{n_1}| < 1$

Т.о. $\forall n \geq n_1 \rightarrow |x_n - x_{n_1}| < 1$ (*)

$$|x_{n+p}| = |x_{n_1+p} + x_{n_1} - x_{n_1}| \stackrel{\text{const}}{\leq} |x_{n_1+p} - x_{n_1}| + |x_{n_1}| < 1 + |x_{n_1}|$$

Tогда $\gamma = \max \{ |x_1|, |x_2|, \dots, |x_{n_1-1}|, |x_{n_1}|, |x_{n_1}| + 1 \}$
сүнгә, яғни $\gamma > \max \{ |x_1|, |x_2|, \dots, |x_{n_1-1}|, |x_{n_1}| \}$ (*)

Дис $\forall n \in \mathbb{N} \rightarrow |x_n| \leq \gamma$

$\{x_n\}$ -орнаны.

Критерий Коши: $\{x_n\}$ сходимынан және, т.к. оның функцияларынан.

Доказ-бо: жадынан симметриялык:

$$\{x_n\} \text{-сәз. және } \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = d$$

Tогда $\forall \varepsilon > 0 \exists N = N(\varepsilon) : \forall n \geq N \rightarrow |x_n - d| < \frac{\varepsilon}{2}$
 $\forall n+p \geq N \rightarrow |x_{n+p} - d| < \frac{\varepsilon}{2}$

$$\begin{aligned} |x_{n+p} - x_n| &= |(x_{n+p} - d) - (x_n - d)| \leq \\ &\leq |x_{n+p} - d| + |x_n - d| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon \end{aligned}$$

$\{x_n\}$ - функциялар.

жадынан нормалык:

$\{x_n\}$ - функциялар $\Rightarrow \{x_n\}$ симметриялык жадынан.

Но мәнп. Тоннель - Вейер. : $\exists \{x_{k_n}\}$ - симметриялык
функциялар $\lim_{n \rightarrow \infty} x_{k_n} = d$

жадынан, т.к. $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = d$

$$\begin{aligned} & \forall \varepsilon > 0 \exists N_1 = N_1(\varepsilon) : \forall n \geq N_1 \& \forall m \geq N_1 \rightarrow |x_n - x_m| < \frac{\varepsilon}{2} \\ & \quad \left[\exists N_2 = N_2(\varepsilon) : \forall n \geq N_2 \rightarrow |x_{k_n} - d| < \frac{\varepsilon}{2} \right] \end{aligned}$$

Пусть $N = \max\{N_1, N_2\}$

Будем в заложке $k_n > N$, тогда $\forall n > N$

$$|x_n - d| = |x_n - x_{k_n} + x_{k_n} - d| \leq |x_n - x_{k_n}| + |x_{k_n} - d| \leq \frac{\epsilon}{2} + \frac{\epsilon}{2} = \epsilon$$

$\{x_n\}$ -сходес. $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = d$

Беслім 17

Определение предела оп-ки в точке
на концах и в теории сублинейности

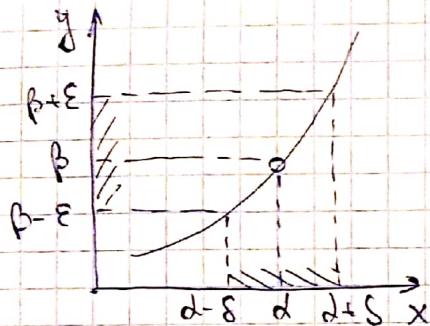
!!! Функция $y=f(x)$ называется в некоторой окрестности точки $x=d$, наз. $f: X \rightarrow \mathbb{R}$ $X = \{x; 0 < |x-d| < \Delta\}$

Опред.: по Гейне.

$$\left[\beta = \lim_{x \rightarrow d} f(x) \right] \stackrel{\text{def}}{=} \left[\forall \{x_n\}: \left[x_n \rightarrow d \right] \& \left[x_n \neq d \ \forall n \right] \mapsto \left[f(x_n) \rightarrow \beta \right] \right]$$

по Коши:

$$\left[\beta = \lim_{x \rightarrow d} f(x) \right] \stackrel{\text{def}}{=} \left[\forall \varepsilon > 0 \ \exists \delta = \delta(\varepsilon) > 0 : \forall x : 0 < |x-d| < \delta \mapsto |f(x) - \beta| < \varepsilon \right]$$



Важно, что окрестность предела имеет вид
окрестности конца отрезка определения функции.

Замечание: оп-ки $y=f(x)$ в ид. норме имеет
точку единичного предела

Сублинейность: оп-ки $y=f(x)$ в ид. норме имеет
точку единичного предела

Доказ: 1. Коши \Rightarrow Гейне

Функция $\{x_n\}$ - последовательность: $\{x_n\} \rightarrow d$ и
 $x_n \neq d \ \forall n$

Т.к. $\{x_n\} \rightarrow d$ то для заданного $\delta > 0$: $\exists N=N(\delta)$:
 $n \geq N : 0 < |x_n - d| < \delta \mapsto |f(x_n) - \beta| < \varepsilon$

Т.о. $\{f(x_n)\}$ - сход. к β при $n \rightarrow \infty$ т.к.
имеющиеся $\{x_n\}$ ($\{x_n\} \rightarrow d$ и $x_n \neq d \ \forall n$)

2. Гейне \Rightarrow Коши

от противного: функция $\lim_{x \rightarrow d} f(x) \neq \lim_{x \rightarrow d} f(x)$

Пусть $\delta_0 = \frac{1}{n}$. $\exists x_n : 0 < |x_n - d| < \frac{1}{n} \mapsto |f(x_n) - \beta| \geq \varepsilon_0$

означ. что $\{x_n\}$ -сход. к $x=d$

$f(x_n) \rightarrow \beta$ - противореч. $|f(x_n) - \beta| \geq \varepsilon_0$

отрицание
коши

Бүнчм 18.

Критерий Коши сүйснэгийн заманы
урагасын оп-ийн

Числовыи Коши: оп-ийн угабл. учн. Коши б. м. $x=d$, явл.

$$[\forall \varepsilon > 0 \exists \delta = \delta(\varepsilon) > 0 : \forall x', x'': 0 < |x' - d| < \delta \wedge 0 < |x'' - d| < \delta \rightarrow |f(x') - f(x'')| < \varepsilon]$$

Теорема Коши: оп-ийн $y = f(x)$ илжим ноногийн
урагасын б. м. $x=d$ м. и. ижил, явл. f угабл.
б. м. $x=d$ чиглэвшио Коши.

Dan-Bo: тодохажижжамс

$$\text{ицдэв } y = f(x) : \lim_{x \rightarrow d} f(x) = \beta$$

$$\text{Но Коши } \forall \varepsilon > 0 \exists \delta = \delta(\varepsilon) > 0 : \forall x', x'': 0 < |x' - d| < \delta \wedge 0 < |x'' - d| < \delta \rightarrow$$

$$\begin{aligned} |f(x') - \beta| &< \frac{\varepsilon}{2} \\ |f(x'') - \beta| &< \frac{\varepsilon}{2} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{т.о. } |f(x') - f(x'')| &= |(f(x') - \beta) - (f(x'') - \beta)| \leq \\ &\leq |f(x') - \beta| + |f(x'') - \beta| < \varepsilon \end{aligned}$$

$y = f(x)$ - угабл. учн. Коши

зодчамжижжамс

ицдэв $y = f(x)$ - угабл. учн. Коши

Баздамжижжамс $\{x_n\}$: $\{\{x_n\} \rightarrow d\} \wedge \{x_n \neq d \ \forall n\}$
сонашсан, энд $\{f(x_n)\}$ - схаг.

Баздамжижжамс $\forall \varepsilon > 0 : \text{на Коши: } \exists \delta = \delta(\varepsilon) : \exists N \forall n \geq N \rightarrow$

а махсан $0 < |x_{n+p} - d| < \delta$ гэж $\forall p \in \mathbb{N}$
т.о. на учн. Коши сурвээглийн:

$$|f(x_n) - f(x_{n+p})| < \varepsilon$$

$\{f(x_n)\}$ - опунг \Rightarrow на Критерий Коши гэж
учн. нас-тей онд схагжсан

зодчамжижжамс $\{f(x_n)\}$ и $\{f(x'_n)\}$, тохижжамс
баздамжижжамс $\{x'_n\}$ и $\{x''_n\}$, схагжсан

И цдэв $\lim_{n \rightarrow \infty} f(x_n) = \beta'$ и $\lim_{n \rightarrow \infty} f(x'_n) = \beta''$

$\{\bar{x}_n\} = \{x'_1, x''_1, x'_2, x''_2, \dots, x'_n, x''_n, \dots\}$ - схагжсан и д

Явл. $\{f(\bar{x}_n)\}$ монг схагжсан (на Геине)

Помимо, бе моногенічні $\{f(x_n)\}$ експ.
«одиний ряд»
 $\beta' = \beta''$

Теорема суперпозиції, якщо д.значення $a \neq 0, \infty$,
 $\pm \infty$

Баюм 19
Сызганбеков аныкчылык
негенде үшіншінде оп-ни

Оп-ни: оп-ни $y = f(x)$ реал жиында X мәндері.
 көзбөлік $f(x_1) \leq f(x_2)$, егер $\forall x_1, x_2 \in X : x_1 < x_2$
 болондайтын $f(x_1) \leq f(x_2)$ $\{f(x_1) > f(x_2)\}$

на Канн

Оп-ни: $\left[\lim_{x \rightarrow d+0} f(x) = \beta = f(d+0) \right] \stackrel{\text{def}}{=} \left[\forall \varepsilon > 0 \ \exists \delta = \delta(\varepsilon) > 0 : \forall x : \right.$
 $0 < x - d < \delta \mapsto |f(x) - \beta| < \varepsilon \right]$ - нұғайын
 неген

$\left[\lim_{x \rightarrow d-0} f(x) = \beta = f(d-0) \right] \stackrel{\text{def}}{=} \left[\forall \varepsilon > 0 \ \exists \delta = \delta(\varepsilon) > 0 : \forall x : \right.$
 $0 < d - x < \delta \mapsto |f(x) - \beta| < \varepsilon \right]$ - өзбек
 неген

на Төрле

$\left[\lim_{x \rightarrow d+0} f(x) = \beta = f(d+0) \right] \stackrel{\text{def}}{=} \left[\forall \{x_n\} : \left[x_n \rightarrow d \right] \& \left[x_n > d \ \forall n \in \mathbb{N} \right] \mapsto \right.$
 $\left. \left[f(x_n) \rightarrow \beta \right] \right]$ - нұғайын
 неген

$\left[\lim_{x \rightarrow d-0} f(x) = \beta = f(d-0) \right] \stackrel{\text{def}}{=} \left[\forall \{x_n\} : \left[x_n \rightarrow d \right] \& \left[x_n < d \ \forall n \in \mathbb{N} \right] \mapsto \right.$
 $\left. \left[f(x_n) \rightarrow \beta \right] \right]$ - өзбек
 неген

Теорема: егер оп-де f орнекен. үшіншінде оп-ни (a, b) ,
 то барлық $x_0 \in (a, b)$ да оп-ни мүнайтты
 көрсету. үзгертінде $f(x)$ суббаланс! Егер $f(x)$ көзбөлік, то
 (a, b) , то $\forall x_0 \in (a, b) : f(x_0 - 0) \leq f(x_0) \leq f(x_0 + 0)$ $[f(x_0 + 0) \leq f(x_0) \leq f(x_0 - 0)]$

Дан-Ба: нұсқау $f(x)$ көзбөлік на (a, b)

расстояние $x_0 \in (a, b)$, монотон. $\forall x (a, x_0) \mapsto f(x) \leq f(x_0)$
 негізгілесінде $f(x)$ -орнады.

Но мөн оп-ни монотон. Верхний грани (δ)
 $\exists \sup_{(a, x_0)} f(x) = d$, $d \leq f(x_0)$
 Верхний грани
 толық верхний грани

Оп-ни sup: $\sup : \forall \varepsilon > 0 \ \exists x_\varepsilon \in (a, x_0) : f(x_\varepsilon) > d - \varepsilon$

Тогда $\exists \delta = \delta(\varepsilon) = x_0 - x_\varepsilon > 0 \Rightarrow \forall x : [0 < x_0 - x < \delta \Leftrightarrow x \in (x_\varepsilon, x_0)]$
 $\mapsto d - \varepsilon < f(x) \leq d$ $- \varepsilon < f(x) - d \leq 0$
 $|f(x) - d| \leq \varepsilon$

$\left[\sup \right] \stackrel{\text{def}}{=} \left[\lim_{x \rightarrow x_0-0} f(x) = f(x_0 - 0) = d \right]$

Мын аныкчылык $\exists f(x_0 - 0) : f(x_0 - 0) \leq f(x_0)$

$\left[f \text{ ограничена на } X \right] \stackrel{\text{def}}{=} \left[\exists C > 0 : \forall x \in X \mapsto |f(x)| \leq C \right]$

$\left[d = \sup_{x \in X} f(x) \right] \stackrel{\text{def}}{=} \left[\forall x \in X \mapsto f(x) \leq d \right] \& \left[\forall \varepsilon > 0 \ \exists x_\varepsilon \in X : f(x_\varepsilon) > d - \varepsilon \right]$

Бивем 20.

Непрерывните оп-ии би-мод
Непрерывните символи оп-ии.

Оп-ии: оп-ии $y = f(x)$ $\lim_{x \rightarrow d} f(x) = f(d)$ непрерывн. би-мод

Задача: 1. $f(x)$ оп-ии би-мод
2. $\lim_{x \rightarrow d} f(x) = \beta$
3. $f(d) = \beta$

Матрицер: $y = f(x) = \begin{cases} x, & x \in \mathbb{Q} \\ -x, & x \in \mathbb{I} \end{cases}$ $f(0) = 0 \Rightarrow |f(x) - f(0)| = |f(x)| = |x| < \delta = \varepsilon$

1. Доказаем $\forall \varepsilon > 0 \exists \delta = \delta(\varepsilon) > 0 : \forall x : |x| < \delta \rightarrow |f(x) - f(0)| < \varepsilon$
 $f(x)$ би-мод $x=0$ - непрерывн.

Оп-ии: no Геом

$[y = f(x) \text{ непрерывн. би-мод}]^{\text{def}} = [\forall \{x_n\} : [x_n \rightarrow d] \underset{n \rightarrow \infty}{\mapsto} [f(x_n) \rightarrow f(d)]]$

no Геом

$[\lim_{x \rightarrow d} f(x) = f(d)]^{\text{def}} = [\forall \varepsilon > 0 \exists \delta = \delta(\varepsilon) > 0 : \forall x : |x - d| < \delta \rightarrow |f(x) - f(d)| < \varepsilon]$

Оп-ии: $y = f(x)$ непрерывн. символи (символи) би-мод есми
урағын (левый) ишкен әтөү оп-ии олсы.
у рағын ғанағында оп-ии би-мод төрле

Предложение: есми $y = f(x)$ непрерывн. символи и спалы
би-мод, то ол непрерывн. у би-мод.

Теорема (о непрерывности композиции функций):

$X = \{x : 0 < |x - d| < \Delta_1\}$ $f : X \rightarrow \tilde{Y}$ $\tilde{Y} \subseteq Y$
 $Y = \{y : |y - \beta| < \Delta_2\}$ $g : Y \rightarrow \mathbb{R}$

мененде: $[\lim_{x \rightarrow d} f(x) = \beta] \& [\lim_{y \rightarrow \beta} g(y) = g(\beta)] \Rightarrow [\lim_{x \rightarrow d} h(x) = \lim_{x \rightarrow d} g(f(x)) = g(\beta)]$

Доказо: ғаозбасын ишкендөн $\{x_n\}$ - нөе-тө Геом:
 $\{x_n\} : [x_n \rightarrow d] \& [x_n \neq d \forall n]$.

$$y_n = f(x_n) \rightarrow b \Rightarrow g(y_n) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} g(b)$$

$$h(x_n) = g(f(x_n)) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} g(b) \quad \text{из-за непрерывности}$$

Понятно, $\lim_{x \rightarrow d} g(f(x)) = g(\lim_{x \rightarrow d} f(x))$

Теорема о симпостионесии непрерывных функций (composition rule):

$$\left[\left[\lim_{x \rightarrow d} f(x) = f(d) \right] \& \left[\lim_{y \rightarrow \beta} g(y) = g(\beta) \right] \& \left[f(\alpha) = \beta \right] \right] \Rightarrow \left[\lim_{x \rightarrow d} h(x) = h(d) \right]$$

непрерывн.
непрерывн.
непрерывн.

Доказ:

$$\lim_{x \rightarrow d} h(x) = \lim_{x \rightarrow d} g(f(x)) = g(f(d)) = h(d)$$

$$g\left(\lim_{x \rightarrow d} f(x)\right) = g(f(d))$$

Биксм 81

Ограниченність функції, непрерив.
та спрєзне.

Опред.: функція назов. непрерив. на $[a, b]$, якщо або непрерив. в істотній точці кінцева (непрервна) (a, b) та $\left[\lim_{x \rightarrow a+0} f(x) = f(a)\right] \& \left[\lim_{x \rightarrow b-0} f(x) = f(b)\right]$

Теорема (Нерваж мец. Вейєрштрасса):

$$[f \text{ непрерив. на } [a, b]] \Rightarrow [f \text{ ограничена на } [a, b]]$$

Дов-во: отримуємо

$$[f \text{ не ограничена на } [a, b]] \stackrel{\text{def}}{=} [\forall n \in \mathbb{N} \exists x_n \in [a, b] : |f(x_n)| > n]$$

Послідовність $\{y_n = f(x_n)\}$ - $\delta\delta$

Необхідно, $(\forall \varepsilon > 0 \exists N = N(\varepsilon) : N > X : \forall n > N \rightarrow$

$$|y_n| = |f(x_n)| > n \geq N > X \quad \text{Але тут } \delta\delta \text{ вис. вис.}$$

$\{x_n\}$ - огранич. (н.к. $x_n \in [a, b] \forall n$)

По мец. Болюеано-Вейєр. $\exists \{x_{k_n}\}$ - сходин.

т.ч. $\lim_{n \rightarrow \infty} x_{k_n} = c \in [a, b] \quad \text{нагнос.} \quad (\text{по мец. i}(\delta\delta))$

Тоді, якщо $y = f(x)$ - непрерив. на $[a, b]$, то

$$\lim_{n \rightarrow \infty} f(x_{k_n}) = f(c)$$

т.е. $\{y_{k_n} = f(x_{k_n})\}$ - сходин., а $\{y = f(x_n)\}$ - $\delta\delta$

($\forall \text{нагнос.} \quad \delta\delta \text{ вис.} - \delta\delta$)

Бесек 22

Начинаящие морозы Верхней
в морозной зимней стране оп-ии
непрерыв. на отрезке.

Теорема (Второе непрерывное Вейерштрасса):

$$[f \text{ непрерывна на } [a,b]] \Rightarrow [\exists c_1, c_2 \in [a,b], d = \sup_{[a,b]} f(x) = f(c_1), \\ \beta = \inf_{[a,b]} f(x) = f(c_2)]$$

Доказательство: $d = \sup_{[a,b]} f(x)$ существует, так как по теореме Вейерштрасса f непрерывна на $[a,b] \Rightarrow$ ограниченна \Rightarrow есть $\sup_{[a,b]} f(x) = d$.

Однако утверждено: $\inf_{[a,b]} f(x) = d = \sup_{[a,b]} f(x)$ и $f(x) \neq d \forall x \in [a,b]$.

Предположим $y = g(x) = \frac{1}{d - f(x)}$ - непрерывна на $[a,b] \Rightarrow$ ограниченна на $[a,b]$.

Тогда $\exists A > 0 : \forall x \in [a,b] \rightarrow g(x) \leq A$ и
 $d - f(x) \leq A \Rightarrow f(x) \geq d - \frac{1}{A} > d$

Очевидно d не является $\sup_{[a,b]} f(x)$ - противоречие.

Замечание: если $y = g(x)$ неограничен на (a,b) , то это не означает что f неограничен на $[a,b]$.

Бланк №3

Теорема о непрерывности функций

контрольная. оп-iii

Теорема Больцано - Коши:

$$[f \text{ непрерывна на } [a,b]] \& [f(a) \cdot f(b) < 0] \Rightarrow [\exists c \in (a,b) : f(c) = 0]$$

Доказ-бо: где определено $f(a) < 0, f(b) > 0$

Подсеч- $X = \{x \in [a,b] : f(x) < 0\}, X \neq \emptyset, \text{т.к. } a \in X$

$X \subset [a,b] \Rightarrow X \text{ ограничен}$

По мотр. (по мотр. Вейерш.) Э множество гранично

точками $c = \sup X$

1. доказаем, что $c \in (a,b)$ и $f(c) = 0$

f -непрерывна на (a,b) и $f(a) < 0, f(b) > 0 \Rightarrow$

$\exists \delta_1 > 0, \exists \delta_2 > 0 : \forall x \in [a, a + \delta_1) \mapsto f(x) < 0$ - по мотр. сокр. знакоу
 $\forall x \in (b - \delta_2, b] \mapsto f(x) > 0$ - по мотр. сокр. знакоу.

Понятадельце, $c \in (a,b)$

2. доказаем, что $f(c) = 0$

от противного: предположим $f(c) > 0, \text{ либо } f(c) < 0$

по мотр. о знаке: $\exists \delta > 0 : \forall x \in (c - \delta, c + \delta) \mapsto f(x) \cdot f(c) > 0$

но это противоречие, т.к.
для $x' \in (c - \delta, c) : f(x') < 0$
 $\forall x \in (c, c + \delta) : f(x) > 0$

Противоречие. c есть

тогда $f(c) = 0$

Теорема: (c исключено сокр. знакоу непрерывн.)

$$\left[\lim_{x \rightarrow d} f(x) = f(d) \right] \& [f(d) \neq 0] \Rightarrow [\exists \delta > 0, \forall x : |x - d| < \delta \mapsto f(x) \neq f(d)]$$

Доказ-бо: По определ. Коши ($\lim_{x \rightarrow d} f(x) = f(d)$) \Rightarrow

$\forall \varepsilon > 0 \ \exists \delta = \delta(\varepsilon) > 0 : \forall x : |x - d| < \delta \mapsto f(d) - \varepsilon < f(x) < f(d) + \varepsilon$

Подберем $\varepsilon < |f(d)|$, тогда.

$f(d) - \varepsilon, f(d), f(d) + \varepsilon$ имеют один знак

Teorema: $[f \text{ непрерывна на } [a,b]} \& [f(a) = d \neq \beta = f(b)] \Rightarrow$
 $\left[\forall \gamma : \begin{array}{l} \text{если } \\ d < \gamma < \beta \end{array} \right] \exists c \in (a,b) : f'(c) = \gamma$

Dini-Go: если непрерывна $d > \beta$, тогда $d > \gamma > \beta$

Рассмотрим $y = g(x) = f(x) - \gamma$ - непрерывна
на $[a,b]$.

$$g(a) = d - \gamma > 0$$
$$g(b) = \beta - \gamma < 0 \Rightarrow \text{но ткп. Средн.-Конк.}$$
$$\exists c \in (a,b) : g(c) = 0$$

$$g(c) = 0 = f(c) - \gamma \Rightarrow f(c) = \gamma$$