

Конспект по Математическому Анализу.

Чепелин В.А.

Содержание

1	Введение в анализ.	
1.1	Основные определения.
1.2	Метрические пространства.
1.3	Счетные и несчетные множества.
2	Последовательности в метричных пространствах.	
2.1	Последовательности и все о них.
2.2	Линейное пространство. Норма и нормированное пространство.
2.3	Супремум и инфимум и не только.
2.4	Точки на множестве в метрическом пространстве.
3	Вещественные числа.	
4	Пределы и непрерывность отображений.	
4.1	Предел.
4.2	Компактность.
4.3	Непрерывные отображения.
5	Асимптотические оценки.	
5.1	Оценки
5.2	Асимптотическое разложение.
6	Дифференциальные исчисления.	
6.1	Производные.
6.2	Триг. функции
6.3	Теоремы о среднем.
6.4	Школьный урок
6.5	Производные ВЫСШЕГО порядка.

6.6 Показательные функции

6.7 Монотонность и экстремумы.

6.8 Равномерная непрерывность.

1 Введение в анализ.

1.1 Основные определения.

Множество — неопределяемое понятие. Множества состоят из элементов. A - какое-то множество. Мы умеем понимать:

$x \in A$ или $x \notin A$

Способы задания:

1. $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$

2. Если есть какое-то известное множество A , то множество B можно задать таким образом: $B := \{x \in A : P(x) = 1\}$, где $P(x)$ - булева функция.

$X \subset Y$ — мн-во X содержится в Y или по-другому: $\forall x \in X : x \in Y$

\emptyset — пустое мн-во — мн-во, не содержащее элементов.

\mathcal{U} - **универсум** или максимально множество в заданном контексте.

\forall множества X : $\emptyset \subset X \subset \mathcal{U}$

Мы можем спокойно работать с множеством натуральных, целых, рациональных, вещественных, иногда комплексных.

Операции на множествах:

\cap — пересечение. (элемент в обоих множествах).

\cup — объединение. (элемент только в одном множестве).

$$X \setminus Y = \{x \in X : x \notin Y\}.$$

$$X^c = \{x \in U : x \notin X\} = U \setminus X, \text{ где } U - \text{универсум.}$$

Теорема. Законы Де Моргана $(x_\alpha)_{\alpha \in A}$ - семейство мн-в, Y - мн-во. Тогда выполнено:

$$1. Y \setminus \left(\bigcup_{\alpha \in A} X_\alpha \right) = \bigcap_{\alpha \in A} (Y \setminus X_\alpha)$$

$$2. Y \setminus \left(\bigcap_{\alpha \in A} X_\alpha \right) = \bigcup_{\alpha \in A} (Y \setminus X_\alpha)$$

$$3. Y \cap \left(\bigcup_{\alpha \in A} X_\alpha \right) = \bigcup_{\alpha \in A} (Y \cap X_\alpha)$$

$$4. Y \cup \left(\bigcap_{\alpha \in A} X_\alpha \right) = \bigcap_{\alpha \in A} (Y \cup X_\alpha)$$

Здравый смысл устаёт от доказательств этих формул, так что их не будет :(

Отображение:

(f, X, Y) f — отображение, X — откуда, Y — куда.

$f : X \rightarrow Y$ — f переводит мн-во X в Y . На языке кванторов: $\forall x \in X : f(x) \in Y$.

X — область определений(ия). Y — область значений.

Итак, чтобы задать отображение f множества A в множество B , надо каждому элементу a из A поставить в соответствие один и только один элемент b из B . Если при этом элементу a из A сопоставлен элемент b из B , то b называют образом элемента A , а a — прообразом элемента y при отображении f , что записывается в виде $f(a) = b$. Образ мн-ва обозначается $Im(A)$. Прообраз мн-ва обозначается f^{-1} .

Из определения отображения f следует, что у каждого элемента a из A образ единственный, однако для элемента b из B прообразов может быть много, а может и вообще не быть. Множество всех прообразов элемента b из B называется его полным прообразом и обозначается через $f^{-1}(y)$. Таким образом:

$$f^{-1}(B) := \{x \in X : f(x) \in B\}$$

Инъекция. Если $x \neq y$, то $f(x) \neq f(y)$

Сюръекция. $\forall y \in B : \exists x : f(x) = y$

Биекция = Инъекция + Сюръекция = Взаимнооднозначное соответствие

При этом очень важно на каком множестве действует отображение. Допустим $f(x) = x^2$ даёт такую табличку при разных множествах, на которых происходит отображение:

x	$f(X)$	инъекция	сюръекция	биекция
\mathbb{R}	\mathbb{R}	-	-	-
\mathbb{R}_+	\mathbb{R}_+	+	+	+
\mathbb{R}_+	\mathbb{R}	+	-	-
\mathbb{R}	\mathbb{R}_+	-	+	-

Последовательность (x_1, x_2, x_3, \dots) — отображение, такое, что $a : N \rightarrow X$. Другими словами пронумерованный набор каких-либо объектов, среди которых допускаются повторения, причём порядок объектов имеет значение. Нумерация чаще всего происходит натуральными числами.

Двусторонняя последовательность $(\dots x_{-1}, x_0, x_1 \dots)$, она уже переводит целые числа в элементы множества. Склеить 2 последовательности.

Семейство — некоторая совокупность объектов, каждый из которых ассоциирован с индексом из некоторого индексного множества. Причем индексом может быть так и целое число, так и дробное, так и котик. Есть множество индексов A и мн-во элементов X . И каждому индексу A мы присваиваем какой-то (можно брать тот, что уже взят) элемент множества X

(x_1, x_2) — упорядоченная пара элементов

Декартово произведение X и Y — обозначается $X \times Y$, на языке кванторов:

$$X \times Y = \{(x, y) : x \in X, y \in Y\}$$

$\mathbb{R}^2 = \mathbb{R} \times \mathbb{R}$ — декартова плоскость.

$$\mathbb{R}^n = \{x_1, x_2, \dots, x_n : \forall i \in [1 : n] \in \mathbb{N} : x_i \in \mathbb{R}\}$$

Также прошу заметить, что $\mathbb{R}^3 \neq \mathbb{R}^2 \times \mathbb{R}$ и тому подобное.

$f : X \rightarrow \mathbb{R}^n$ — векторнозначная функция.

$$x \mapsto y = f(x) = (f_1(x), f_2(x), \dots, f_n(x))$$

$f_1(x), f_2(x), \dots, f_n(x) : X \mapsto \mathbb{R}$ — координатные функции.

График отображения.

$$f : X \rightarrow Y$$

$F_f = \{(x, y) : y = f(x)\} \subset X \times Y$ - множество пар, удовлетворяющих $f(x) = y$.

Обратное отображение.

$f : X \rightarrow Y$, то f^{-1} - обратное, если

$$f^{-1} : f(X) \rightarrow X$$

Композиция отображения.

$$f : X \rightarrow Y; g : Y \rightarrow Z$$

$g \circ f : X \rightarrow Z$, такое что

$$(g \circ f)(x) = g(f(x))$$

Тождественное отображение.

id - такое отображение, что

$id : X \rightarrow X$, где $id(x) = x$

Сужение — уменьшение области определения

$f : X \rightarrow Y$

$A \subset X$

$f|_A : A \rightarrow Y$, при этом $\forall a \in A : f|_A(a) = f(a)$

Продление — добавление области определения

$f : X \rightarrow Y$

$X \subset B$

$\tilde{f} : B \rightarrow Y$, при этом $\forall x \in X : \tilde{f}(x) = f(x)$

1.2 Метрические пространства.

Метрическое пространство (X, ρ) , где X - множество, ρ - отображение/функция расстояния

$$\rho : X \times X \mapsto \mathbb{R}$$

Аксиомы метрического пространства:

1. $\forall x, y : \rho(x, y) \geq 0; \rho(x, y) = 0 \Leftrightarrow x = y$
2. $\forall x, y : \rho(x, y) = \rho(y, x)$
3. $\forall x, y, z : \rho(x, y) \leq \rho(x, z) + \rho(y, z)$

Примеры метрич. пространств:

1. $\rho(x, y) = \begin{cases} 1, & x \neq y \\ 0, & x = y \end{cases}$ — симплициальная метрика.
2. Метрика Хемминга. X = мн-во всех возможных байтов.

$$b = (b_1, \dots, b_8)$$

$$\bar{b} = (\bar{b}_1, \dots, \bar{b}_8)$$

$$\rho(b, \bar{b}) = \#\{i \in [0 : 8] : b \neq \bar{b}\} = |\{ \forall i \in [0 : 8] : b \neq \bar{b} \}|$$

3. $X = \mathbb{R}, \rho(X, y) = |x - y|$

4. $X = \mathbb{R}^n$

$$x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$$

$$y = (y_1, y_2, \dots, y_n)$$

$$\rho_1 = |x_1 - y_1| + |x_2 - y_2| + \dots + |x_n - y_n|$$

$$\rho = \sqrt{(x_1 - y_1)^2 + (x_2 - y_2)^2 + \dots + (x_n - y_n)^2} \text{ — Евклидова метрика в } \mathbb{R}^n$$

$$\rho_\infty = \max(|x_1 - y_1|, |x_2 - y_2|, \dots, |x_n - y_n|)$$

Подпространство — подмножество, на котором мы пользуемся метриками

(Открытый) шар — $a \in X, r > 0: B(a, r) : x \in X : \rho(a, x) < r$

Замкнутый шар — $\bar{B}(a, r) : \rho(a, x) \leq r$

ε -окрестность $a \in X$ — $B(a, \varepsilon)$. Обозначается $U(a)$. Проколота окрестность — $B(a, \varepsilon) \setminus \{a\}$.

$A \subset X$ — ограниченное множество, если существует шар B : $A \subset B$. При чем центр шара можно задавать (пишем нер-во относительно каждой точки и центров

двух окружностей, которые следуют из определения метрич. пространства)

1.3 Счетные и несчетные множества.

Множества **равномощные**, если между ними существует биекция. Это отношение эквивалентности. Будем обозначать \sim

Множество a - **счетное**, если оно равномощно \mathbb{N} .

Лемма. Любое бесконечно множество содержит счетное множество. Очевидно.

Лемма. Если A - счетно, $B \subset A$, B - беск, тогда B - счетное. Очевидно.

Опр. Не более чем счетное = счетное либо конечное.

Лемма (об опоздавшем шахматисте) К счетному множеству можно добавить конечное кол-во элементов и оно останется счетным. Очевидно (представьте, что у вас отель с бесконечным числом этажей, где живут шахматисты. Переселим всех на 1 вверх и поселим одного в первую комнату и т.д).

Лемма (об опоздавших программистах) Счетное + Счетное = счетное. Очевидно (представьте, что у вас отель с бесконечным числом этажей, где живут шахматисты. Переселим всех из n -ой комнаты в $2n$ и поселим других в нечетные комнаты).

Лемма. $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ - счетно. Представить в виде таблички и пронумеровать по диагонали (сначала $i + j = 2$, потом $i + j = 3$ и т.д. при этом i - номер строки j - номер столбца и при одной сумме j убывает).

Лемма. \mathbb{Q} - счетно. Знаменатель числитель очевидно победили (свести к прошлой лемме).

Теорема.

Отрезок $[0,1]$ не счетный (не очев док-во, надо написать)

Назовем этот отрезок **континуум**. Тогда все равномощные отрезку $[0,1]$ будем называть мощностью континуума.

Следствие. A - бесконечное, B - Не более чем счетное, тогда $A \sim A \cup B$

Теорема

1. Bin - множество всевозможных последовательностей из единиц и нулей. $\text{Bin} = \{(x_n)_{n \in \mathbb{N}} : \forall n : x_n \in \{0, 1\}\}$ - мощность континуума.
2. \mathbb{R}^m и \mathbb{R}^∞ - мощности континуума, где $\mathbb{R}^\infty = \{(x_n) : \forall n : x_n \in \mathbb{R}\}$.

Доказательство:

1) $x \in \text{Bin}$. $x = (x_n) \rightarrow 0, x_1 x_2 \dots$ - отобразим каждую последовательность в двоичное бинарное число. Но возникает проблема: мы можем, как и в записи

десятичных чисел представлять одно число двумя записями. Множество чисел $x \in [0, 1]$, у которых имеется 2 двоичных представления - счетно! так что полученное бинарное число и делю их на 2 группы: проблемные (те у которых с какого-то момента начинаются нули) и остальные. У остальных биекция с отрезком $[0, 1]$ (числа с двумя записями попали в проблемное множество). Биекция между $[0, 1] \cup P$ и $[0, 1]$ очевидна из предыдущих теорем. Теперь осталось доказать бесконечное + конечное = бесконечное.

2) **Метод новейших технологий:** Беру $x \in \mathbb{R}^\infty$, Зафиксируем биекцию $\varphi : \mathbb{R} \rightarrow \text{Bin}$. Преобразую его координаты в bin последовательности. Запишем последовательность последовательности слоями (бесконечная таблица будем ходить по диагоналям так, что $i+j = \text{const}$). \mathbb{R}^∞ могу записать через бинарные последовательности, откуда мы победили

Замечание от Славы. Есть биекция между \mathbb{R} и $[0, 1]$, есть биекция между $[0, 1]$ и Bin , исходя из предыдущего. Откуда есть какая-то φ , которая является композицией между переводом из \mathbb{R} в $[0, 1]$ и $[0, 1]$ в Bin .

Замечание от Славы. Как работает док-во второй части теоремы. Я могу взять \mathbb{R}^∞ , перевести ее в $[0, 1]^\infty$. Запишу в качестве $N \times N$, и по диагональке начну выписывать бин. последовательности, как в доказательстве, что $N \times N$ счетно. Осталось доказать биекцию в бин последовательности.

Следствие: \mathbb{R} - имеет мощность континуума.

Доказательство:

Отрезок $[0, 1]$ равномошен отрезку $(0, 1)$, откуда давайте представим плоскость. На ней проведем прямую $y = 2$ и верхнюю часть окружности $x^2 + y^2 = 1$. Заметим, что, проведя отрезок через любую точку прямой и ноль, он пересечет окружность в какой-то точке (в точности одной). А теперь, если присмотреться, мы построили нужную нам биекцию. Откуда \mathbb{R} равномощно $(0, 1)$.

2 Последовательности в метрических пространствах.

2.1 Последовательности и все о них.

$|x - y|$ — расстояние между x и y

Некоторые свойства модуля:

$$|xy| = |x||y| \text{ и } |x| - |y| \leq |x + y| \leq |x| + |y|$$

x_n — вещ последовательность $a \in \mathbb{R}$. Пределом x называется такое a , что:

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

Если $\exists \lim$, то последовательность — сходящаяся, иначе расходящаяся.

Примеры:

$$1. x_n \equiv a, \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = a.$$

$$2. x_n = \frac{1}{n}, \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = 0. \text{ Докажем:}$$

$$\forall \varepsilon > 0 \exists N : \forall n > N : \frac{1}{n} < \varepsilon \text{ — должно быть выполнено, чтобы } 0 \text{ был пределом.}$$

$$\text{Заметим, что при } N = \frac{1}{\varepsilon} + 1 \text{ выполнено.}$$

$$3. x_n = (-1)^n \text{ — нет предела. Докажем:}$$

Пусть такой предел a существует, тогда выполнено:

$$\varepsilon = 1 : \exists N : \forall n > N : |x_n - a| < \varepsilon$$

$$\text{Заметим, что } |x_n - x_{n+1}| = 2 \Leftrightarrow 2 = |x_n - x_{n+1} + a - a| < |x_n - a| + |x_{n+1} - a| < 2$$

Принцип двойной бухгалтерии: нам все равно меньше ли наш модуль ε или 100ε .

Пусть есть $\{x_n\}, \{y_n\} : \exists k : \forall n > k : x_n = y_n$. Тогда эти 2 последовательности либо одновременно сходятся и имеют один и тот же предел, либо предела не существует у обоих.

$U_\varepsilon(a)$ — ε -окрестность точки a (окрестность от $(a - \varepsilon, a + \varepsilon)$)

(x_n) — посл-ть в метрическом пространстве (X, ρ) , $a \in X$

$x_n \rightarrow a$ = предел посл (x_n) равен a .

$$\forall \varepsilon > 0 : \exists N : \forall n > N : \rho(x_n, a) < \varepsilon$$

$$\forall U(a) \exists N : \forall n > N : x_n \in U(a)$$

Заметим, что тогда $\rho(x_n, a) \rightarrow 0$

Теорема о единственном пределе.

x_n - последовательность в метрическом пространстве X .

Если $x_n \rightarrow a$, $x_n \rightarrow b$, тогда $a=b$.

Доказательство:

Пусть $a \neq b$, тогда $r = \rho(a, b) > 0$.

Возьмем $U(a) = B(r, \frac{r}{10})$, $U(b) = B(r, \frac{r}{10})$. Заметим, что $U(a)$ и $U(b)$ - не пересекаются, иначе противоречие с правилом треугольника. Тогда:

$$\exists N_a : \forall n > N_a : x_n \in U(a)$$

$$\exists N_b : \forall n > N_b : x_n \in U(b)$$

Тогда с $n > \max(N_a, N_b)$. x_n будет лежать и в $U(a)$ и в $U(b)$, что невозможно из-за противоречия правилу треугольника. Q.E.D.

x_n - **ограниченно**, если мн-во $\{x_n\}$ - ограничено (то есть сверху и снизу есть число за которое мы не выходим). Функция ограничена, если $f(x)$ - огр в Y

Теорема. (ограниченность сходящейся последовательности). (x_n - посл. в м.п. X), $x_n \rightarrow a$. Тогда (x_n) - ограничена.

Доказательство:

По опр. Для $\varepsilon = 1 : \exists N : \forall n > N : x_n \leq B(a, 1)$.

Тогда $\forall n : x_n \in B(a, R)$, где $R = \max(\rho(x_k, a))_{k \in [0:N]} + 1$. Значит ограничена. Q.E.D.

Замечание от Славы. Мы берем шар, который покрывает бесконечное кол-во точек. Остается конечно число точек за ним, которые мы будем покрывать по одной. Тк их конечно, то мы можем так сделать. Эта идея будет еще много где играть.

Теорема о предельном переходе в неравенствах.

x_n, y_n - вещ. послед. $a, b \in \mathbb{R}$. $x_n \rightarrow a, y_n \rightarrow b$.

Пусть известно, что $\exists N : \forall n > N : x_n \leq y_n$. Тогда $a \leq b$.

Доказательство:

Пусть $a > b$. $r = \frac{a-b}{2}$.

$$U(a) = B(a, \frac{r}{2}), U(b) = B(b, \frac{r}{2}).$$

$$\exists N_a : \forall n > N_a : x_n \in U(a), \text{ в частности } x_n > a - \frac{r}{2}.$$

$$\exists N_b : \forall n > N_b : y_n \in U(b), \text{ в частности } y_n < b + \frac{r}{2}$$

Тогда при $n > \max(N_a, N_b, N)$: $y_n < b + \frac{r}{2} \leq a - \frac{r}{2} < x_n$. Противоречие. Q.E.D.

Следствие.

Если $x_n \leq b$ и $x_n \rightarrow a$, то $a \leq b$.

Если $x_n \in [a, b]$ и $\exists \lim x_n$, то $\lim x_n \in [a, b]$

Теорема о двух милиционерах (городовых).

x_n, y_n, z_n вещ. посл. $\exists N : \forall n > N, x_n \leq y_n \leq z_n$. Пусть $\lim x_n = a$ и $\lim z_n = a$, где $a \in \mathbb{R}$. Тогда \exists предел y_n , и он равен a .

Доказательство:

Пусть $U(a)$ - эpsilon окрестности для какого-то ε .

$$\exists N_x : \forall n > N_x : x_n \in U(a)$$

$$\exists N_z : \forall n > N_z : z_n \in U(a)$$

Тогда с $n > \max(N_x, N_z, N) : a - \varepsilon < x_n \leq y_n \leq z_n < a + \varepsilon$. Откуда уже очевидно требуемое. Q.E.D.

Следствие.

Даны x_n, y_n - вещ. последовательности и $\exists N : \forall n > N : |y_n| \leq x_n$. Пусть $x_n \rightarrow 0$. Тогда $y_n \rightarrow 0$.

x_n - вещ. последовательность. x_n — бесконечно малая, то есть стремится к нулю

Теорема (свойства бесконечно малой последовательности):

x_n, y_n, a_n - вещ. последовательности.

$x_n \rightarrow 0, y_n \rightarrow 0, a_n$ - ограничено в \mathbb{R} . Тогда

$$1. x_n + y_n \rightarrow 0.$$

$$2. x_n \cdot a_n \rightarrow 0.$$

Доказательство:

$$\forall \varepsilon > 0 \exists N_x : \forall n > N_x : |x_n| < \varepsilon$$

$$\forall \varepsilon > 0 \exists N_y : \forall n > N_y : |y_n| < \varepsilon$$

$$\exists k : \forall n > 0 : |a_n| < k$$

1) при $n > \max(N_x, N_y) : |x_n + y_n| \leq |x_n| + |y_n| < 2\varepsilon$ по принципу двойной бухгалтерии $x_n + y_n \rightarrow 0$.

2) при $n > \max(N_x, k) : |x_n a_n| < |x_n| |a_n| < k |x_n| < k\varepsilon$ по принципу двойной бухгалтерии $x_n a_n \rightarrow 0$. Q.E.D

2.2 Линейное пространство. Норма и нормированное пространство.

\mathbb{X} — линейное пространство над полем \mathbb{R} , если в нем заведены:

1) $+$: $\mathbb{X} \times \mathbb{X} \rightarrow \mathbb{X}$.

Обозначается $a + b$.

2) \cdot : $\mathbb{R} \times \mathbb{X} \rightarrow \mathbb{X}$.

Обозначается $a \cdot b$.

И если выполнены данные **аксиомы**:

1. $x + y = y + x$

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

3. $\exists \bar{0} \in X : \forall x : \bar{0}x = \bar{0}$

4. $(\lambda + \mu)x = \lambda x + \mu x$

5. $\lambda(x + y) = \lambda x + \lambda y$

6. $\lambda(\mu(x)) = \mu(\lambda(x))$

7. $\forall x : 1x = x$

Обозначение $x - y = x + (-1)y$.

X - линейное пространство над \mathbb{R} . Тогда норма - отображение: $x \rightarrow \|x\|$.

1. $\forall x \in X : \|x\| \geq 0$.

2. $\forall \alpha \in \mathbb{R} : \forall x \in X : \|\alpha x\| = |\alpha| \|x\|$

3. $\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$

Примеры норм в \mathbb{R}^m :

$$\|x\|_2 = \sqrt{x_1^2 + x_2^2 + \dots + x_m^2}$$

$$\|x\|_1 = |x_1| + |x_2| + \dots + |x_m|$$

$$\|x\|_{\infty} = \max(|x_k|)$$

$\rho(x, y) = \|x - y\|$ - метрика, порожденная нормой.

Заметим, что не все метрики порождены нормой, например:

$$\rho(x, y) = \frac{|x - y|}{1 + |x - y|}.$$

Можно через норму задавать определения пределов и т.п.

Нормированное пространство — лин пр-во + норма $(X, \|\cdot\|)$.

Теорема. Арифметические свойства предела в нормированном пространстве.

Дано: $(X, \|\cdot\|)$ - Норм пространство над \mathbb{R} ;

x_n, y_n - последовательности в X . λ_n - последовательность множителей.

Пусть $x_n \rightarrow x_0, y_n \rightarrow y_0$ в X и $\lambda_n \rightarrow \lambda_0$ в \mathbb{R} . Тогда:

1. $x_n + y_n \rightarrow x_0 + y_0$
2. $\lambda_n x_n \rightarrow \lambda_0 x_0$
3. $\|x_n\| \rightarrow \|x_0\|$

Доказательство:

- 1) $\forall \varepsilon > 0 : \exists N : \forall n > N : \|x_n - x_0\| < \varepsilon$ и $\exists K : \forall n > K : \|y_n - y_0\| < \varepsilon$ из определения предела в понятиях нормы.

Тогда для $\varepsilon : \exists M = \max(N, K)$

$\|x_n + y_n - x_0 - y_0\| \leq \|x_n - x_0\| + \|y_n - y_0\| < 2\varepsilon$. По принципу двойной бухгалтерии получаем то, что нам надо.

- 2) $\|\lambda_n x_n - \lambda_0 x_0\| = \|\lambda_n x_n - \lambda_0 x_n + \lambda_0 x_n - \lambda_0 x_0\| \leq \|\lambda_n x_n - \lambda_0 x_n\| + \|\lambda_0 x_n - \lambda_0 x_0\| \leq |\lambda_n - \lambda_0| \|x_n\| + \lambda_0 \|x_n - x_0\|.$

Заметим, что последовательность $\|\lambda_n - \lambda_0\|$ - бесконечно малая. $\|x_n\|$ - ограниченная, так как имеет предел. λ_0 - можно считать ограниченной последовательностью. Последовательность $\|x_n - x_0\|$ - бесконечно малая. Получаем, что вся последовательность $|\lambda_n - \lambda_0| \|x_n\| + \lambda_0 \|x_n - x_0\|$ - бесконечно малая, то есть стремится к нулю. Ну и по теореме о двух милиционерах получаем, что последовательность $\|\lambda_n x_n - \lambda_0 x_0\|$ стремится к нулю Q.E.D.

- 3) $-\|x_n - x_0\| \leq \|x_n\| - \|x_0\| \leq \|x_n - x_0\|$ по нер-ву треугольника верно, по принципу двух милиционеров верно

Теорема. Арифметические свойства предела последовательность в \mathbb{R}

x_n, y_n - вещ. последовательности. $x_n \rightarrow x_0, y_n \rightarrow y_0$ в \mathbb{R} . Тогда верно:

1. $x_n + y_n \rightarrow x_0 + y_0$
2. $y_n x_n \rightarrow x_0 y_0$
3. $|x_n| \rightarrow |x_0|$
4. Пусть $\exists N_1 : \forall n > N_1 : y_n \neq 0$ и пусть $y_0 \neq 0$. Тогда $\frac{x_n}{y_n} \rightarrow \frac{x_0}{y_0}$

Доказательство:

1-3 очевидно. Докажем 4-ый пункт. Очевидно, что если мы докажем, что предел $\frac{1}{y_n}$ равен $\frac{1}{y_0}$, то используя п.2 получим искомое.

$$\left| \frac{1}{y_n} - \frac{1}{y_0} \right| = |y_0 - y_n| \left| \frac{1}{y_0} \right| \left| \frac{1}{y_n} \right|.$$

Раз $y_0 \neq 0$, то возьмем $\varepsilon = \frac{|y_0|}{2}$. Тогда для этого $\varepsilon \exists N : \forall n > N : |y_n - y_0| < \frac{|y_0|}{2} = \varepsilon$. Это значит, что $|y_n| > \frac{|y_0|}{2}$ и тогда $\frac{1}{|y_n|} < \frac{2}{|y_0|}$.

Возьмем $R = \max_{1 \leq k \leq \max(N, N_1)} \left(\frac{1}{|y_k|} \right) + \frac{2}{|y_0|} + 1$. Получим, что $\left| \frac{1}{y_n} \right|$ - ограниченная. Ост. функции очевидно ограниченные или бесконечно малые, так что произведение стремится к нулю и по теореме о двух милиционерах мы доказали. Q.E.D.

Скалярное произведение. X - лн пр-во над \mathbb{R} . Назовем скалярным произведением функцию:

$$\phi : X \times X \rightarrow \mathbb{R}$$

То есть она переводит $(x, y) \rightarrow \langle x, y \rangle$.

Аксиомы скалярного произведения.

1. Линейность по 1-ому аргументу

$$\langle \alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2, y \rangle = \alpha_1 \langle x_1, y \rangle + \alpha_2 \langle x_2, y \rangle$$
2. $\forall x, y \in X : \langle y, x \rangle = \overline{\langle x, y \rangle}$
3. $\forall x \in X : \langle x, x \rangle \geq 0$, причем $\langle x, x \rangle = 0$, при $x = 0$.

Лемма КБШ

X - лн пр-во со скалярным произведением.

Тогда $\forall x, y \in X : |\langle x, y \rangle|^2 \leq \langle y, y \rangle \langle x, x \rangle$

Доказательство:

Пусть $y \neq 0$ (иначе тривиально).

$f(\lambda) = \langle x + \lambda y, x + \lambda y \rangle \geq 0$. Раскроем:

$$f(\lambda) = \langle x, x + \lambda y \rangle + \lambda \langle y, x + \lambda y \rangle.$$

$$f(\lambda) = \langle x, x \rangle + \bar{\lambda} \langle x, y \rangle + \lambda \overline{\langle x, y \rangle} + \lambda \bar{\lambda} \langle y, y \rangle.$$

Подставим $\lambda_i = \frac{-\langle x, y \rangle}{\langle y, y \rangle}$. Получим:

$$f(\lambda_i) = \langle x, x \rangle - \frac{\overline{\langle x, y \rangle} \langle x, y \rangle}{\langle y, y \rangle} - \frac{\overline{\langle x, y \rangle} \overline{\langle x, y \rangle}}{\overline{\langle y, y \rangle}} + \frac{\langle x, y \rangle \overline{\langle x, y \rangle}}{\langle y, y \rangle} = \langle x, x \rangle - \frac{\overline{\langle x, y \rangle} \langle x, y \rangle}{\langle y, y \rangle} \geq 0.$$

Методом смотрения на выражения получаем очев. Q.E.D.

Евклидово скалярное произведение.

$$\langle a, b \rangle = a_1 b_1 + \dots + a_n b_n$$

Лемма.

X - лин. пр-во со скалярным произведением. Тогда $f(x) = \sqrt{\langle x, x \rangle}$ - норма в Y .

Доказательство. Докажем свойства нормы:

1) $f(x) \geq 0$ и $f(x) = 0$, когда $x = 0$ — выполнено.

2) $f(\alpha x) = \sqrt{\alpha^2 \langle x, x \rangle} = |\alpha| \sqrt{\langle x, x \rangle}$ — выполнено.

3) $f(x + y) \leq f(x) + f(y)$

$\sqrt{\langle x + y, x + y \rangle} \leq \sqrt{\langle x, x \rangle} + \sqrt{\langle y, y \rangle}$ — возведем в квадрат.

$$\langle x + y, x + y \rangle \leq \langle x, x \rangle + \langle y, y \rangle + 2\sqrt{\langle x, x \rangle \langle y, y \rangle}$$

$$\langle x, x \rangle + \langle y, x \rangle + \langle x, y \rangle + \langle y, y \rangle \leq \langle x, x \rangle + \langle y, y \rangle + 2\sqrt{\langle x, x \rangle \langle y, y \rangle}$$

$$\langle y, x \rangle + \langle x, y \rangle \leq 2\sqrt{\langle x, x \rangle \langle y, y \rangle} \text{ по двум лемма кбш правда. Q.E.D.}$$

$f(x) = \sqrt{\langle x, x \rangle}$ — норма, порожденная скалярным произведением.

Лемма (непрерывность скалярного):

X — мн-во со скалярным произведением в \mathbb{R}^m . $x^{(n)} \rightarrow x^{(0)}$, $y^{(n)} \rightarrow y^{(0)}$.

Тогда $\langle x^{(n)}, y^{(n)} \rangle \rightarrow \langle x^{(0)}, y^{(0)} \rangle$.

Доказательство.

$$\begin{aligned} |\langle x^{(n)}, y^{(n)} \rangle - \langle x^{(0)}, y^{(0)} \rangle| &\leq |\langle x^{(n)}, y^{(n)} \rangle - \langle x^{(n)}, y^{(0)} \rangle| + |\langle x^{(n)}, y^{(0)} \rangle - \langle x^{(0)}, y^{(0)} \rangle| \leq \\ &\leq \|x^{(n)}\| \cdot \|y^{(n)} - y^{(0)}\| + \|x^{(n)} - x^{(0)}\| \cdot \|y^{(0)}\| \text{ — а это стремится к нулю.} \end{aligned}$$

Значит по теореме о двух милиционерах итоговое тоже стремится к нулю

Замечание от Славы. В конце леммы мы пользуемся двумя неравенствами КБШ для двух скалярных, а потом пользуемся предыдущей леммой и заменяем на норму.

Лемма (о покоординатной сходимости).

Пусть есть (x^n) - последовательность в \mathbb{R}^m . Тогда равносильно $x^n \rightarrow x^0$ (отн. евклидовой нормы) и $\forall k : x_k^n \rightarrow x_k^0$. Док-во предельно очевидно (расписать евклидову норму и подумать).

О плотности \mathbb{Q} в \mathbb{R} .

$\forall (a, b) \subset \mathbb{R}. \exists q \in \mathbb{Q}, q \in (a, b)$.

Доказательство:

По аксиоме Архимеда: существует $n > \frac{1}{b-a}$.

Возьму $q = \frac{[an] + 1}{n}$. Проверим и победили

2.3 Супремум и инфимум и не только.

Ограниченные множества

Непустое мн-во E в \mathbb{R} называется **ограниченным сверху**, если существует такое число M , что $x \leq M$ при всех $x \in E$

Непустое мн-во E называется **ограниченным снизу**, если существует такое число M , что $x \geq M$ при всех $x \in E$

Непустое мн-во E называется **ограниченным**, если оно ограничено и сверху, и снизу.

Введем пару понятий:

Супремум - наименьшая из верхних границ множества E . Обозначается $\sup(E)$.

Инфимум - наибольшая из нижних границ множества E . Обозначается $\inf(E)$

Свойства супремума:

1. $D \subset E \subset \mathbb{R}$. Тогда $\sup(D) \leq \sup(E)$.
2. $X \subset \mathbb{R}, \lambda > 0 : \lambda \sup(X) = \sup(\lambda X)$.
3. $X \subset \mathbb{R} : \sup(-X) = -\inf(X)$

Доказательство очевидно.

Техническое определение супремума: Если супремум есть, то $\forall \varepsilon > 0 : \exists x_0 \in B(\sup, \varepsilon)$.

Теорема: (о существовании супремума).

Если существует верхняя граница (огр. сверху), то есть и супремум.

Доказательство:

Возьму $x_0 \in \overline{D}$ - наше множество. p - граница. Начну делать бин.поиск - брать середину и если справа от нее кто-то есть, то двигать левую, иначе правую. Получаю беск. последовательность вложенных отрезков, что по теореме Кантора будет единственный супремум.

Монотонные последовательности:

Возрастающая, строго возрастающая, убывающая, строго убывающая.

Теорема (об ограниченных монотонных последовательностях)

1. Возрастающая ограниченная сверху последовательность сходится.
2. Убывающая ограниченная снизу последовательность сходится.
3. Неограниченная сверху возрастающая последовательность стремится к $+\infty$.
4. Неограниченная снизу убывающая последовательность стремится к $-\infty$.

Секретное приложение к теореме:

Оказывается (omg):

1. $\lim x_n = \sup(x_n)$
2. $\lim x_n = \inf(x_n)$

Доказательство.

1) $L = \sup(x_n)$. По определению проверим $x_n \rightarrow L$:

$\forall \varepsilon > 0 : \exists N : \forall n > N : |x_n - L| < \varepsilon$. Раскроем:

$$L - x_n < \varepsilon$$

$$L - \varepsilon < x_n \leq L$$

Пользуясь знаниями о супремуме у нас есть n_0 , который попадает на промежуток $L - \varepsilon < L$. Заметим что такой n_0 подходит в качестве N , тк последовательность возрастающая. Определение предела доказано.

Остальное аналогично

Неравенство Бернулли. Пусть $x > -1$ и $n \in \mathbb{N}$. Тогда

$$(1+x)^n \geq 1+nx$$

Доказательство с помощью индукции очевидно.

Давайте теперь поговорим про число e . Для этого рассмотрим 2 последовательности:

$$x_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$$

$$y_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right)^{n+1}$$

$$\frac{y_{n-1}}{y_n} = \frac{\left(1 + \frac{1}{n-1}\right)^n}{\left(1 + \frac{1}{n}\right)^{n+1}} = \left(1 + \frac{1}{n^2-1}\right)^{n+1} \cdot \frac{n-1}{n} \geq \left(1 + \frac{n+1}{n^2-1}\right) \cdot \frac{n-1}{n} \geq 1$$

В конце мы использовали нер-во бернулли. Теперь, исходя из этого последовательность убывающая, откуда y_n - имеет предел, равносильно тому, что x_n имеет предел. Обозначим этот предел e . Тогда

$$e = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$$

Лемма (о быстро убывающих последовательностях).

$x_n > 0$. Пусть $\exists \lim \frac{x_{n+1}}{x_n} < 1$. Тогда $\exists \lim x_n = 0$.

Доказательство.

$a = \lim \frac{x_{n+1}}{x_n}$. Пусть $d = \frac{1+a}{2}$. Заметим, что $d > a$.

Возьму $\epsilon = d$. По определению предела: $\exists N : n > N : \frac{x_{n+1}}{x_n} < d$. Тогда:

$\forall k > 0 : x_N \cdot d^k \geq x_{N+k} > 0$. У левого выражения предел есть и равен 0, откуда по двум милиционерам есть предел у средней и он тоже равен 0. Q.E.D.

Замечание от Славы. Если не понимаете доказательство, то попытайтесь осознать условие. Типо что значит, что последовательность $\frac{x_{n+1}}{x_n}$ стремится к a . Значит есть окрестность, в которой любой $x < d$. (Возьмите радиус равный половине $\frac{d-a}{2}$). Вообще в целом советую рисовать все теоремы о пределах.

Следствие.

1. $a > 1, k \in \mathbb{N}$. Тогда $\frac{n^k}{a^n} \rightarrow 0$.

2. $a > 0$. Тогда $\frac{a^n}{n!} \rightarrow 0$.

3. $\frac{n!}{n^n} \rightarrow 0$.

2.4 Точки на множестве в метрическом пространстве.

X - м.п (X, ρ) .

$D \subset X, a \in D$, тогда a — внутренняя точка D, если $\exists U(a) : U(a) \subset D$.

$D \subset X$ - открытое, если все его точки внутренние.

Теорема о св-вах открытого множества.

(X, ρ) - м.п.

1. Пусть есть семейство открытых множеств. $(G_\alpha)_{\alpha \in A}$. Тогда $\bigcup_{\alpha \in A} G_\alpha$ - открыто.

2. Пусть есть конечное кол-во открытых множеств. G_1, G_2, \dots, G_n . Тогда $\bigcap_{k=1}^n G_k$ - открыто.

док-во очевидно (рукомахание).

X — мн-во

T — нек-ая совокупность подмножеств X

1) $\emptyset, X \in T$.

2) $\forall G_\alpha \in T : \bigcup_{\alpha \in A} G_\alpha \in T$.

3) $\forall G_1, \dots, G_n \in T : \bigcap_{k=1}^n G_k \in T$.

$D \subset X$. Внутренность D — множество внутренних точек. Обозначение $Int D$.

Проколота окружность $\alpha \in X - U(a)/a$.

$D \in x, a \in X, a$ — предельная точка D , если $\forall U(a) : \text{проколота } U(a) \text{ содержит точки из } D$.

Св-ва:

1. a - предельная точка $\forall U(a)$ содержит бесконечно много.
2. a - предельная точка $D \Leftrightarrow \exists x_n \in D : x_n \rightarrow a$

Доказательства этих свойств очевидны из определения.

$a \in D, a$ — изолированная точка мн-ва D , если $\exists U(a) : U(a) \cap D$ - пустое

$D \subset X, D$ — замкнутое мн-во, если оно содержит все свои предельные точки.

Теорема о связи открытого и закрытого мн-ва.

$D \subset X$: Тогда экв:

1. D - замкнутое.
2. $D^c = X/D$ - открытое

Доказательство.

(а) из первого второе. Надо доказать: $\forall a \in D^c : \exists U(a) : U(a) \in D^c$. От противного, пусть неверно, тогда выполнено:

$\forall U(a) : U(a) \subset D^c$. Тогда $U(a) \cup D$ - не пусто (при чем в пересечении лежит не а). Тогда - а - предельная и должна лежать в D .

(b) из второго первое. Надо доказать D - замкнутое. От противного. Тогда $\exists x \in D^c$ - предельная точка D . $\forall U(x) : U(x) \subset D$ - не пустое. Т.е неверно, что $U(a) \subset D^c$.

Замечание от Славы. Тк мы работаем в метрическом пространстве., то все пространство делится на 2 части: D и D^c . Поэтому, если $U(a)$ не лежит в D^c , то хотя бы что-то есть в D .

Теорема о свойствах замкнутых множеств. X - мн-во

1. $(F_\alpha)_{\alpha \in A}$ - семейство замкнутых, тогда $\bigcap_{\alpha \in A} F_\alpha$ - замкнуто.

2. $F_1, \dots, F_n \subset X$ - замкнутые, тогда $\bigcup_{k=1}^n F_k$ - замкнуто.

Доказательство этого столь очевидно, что вы все, очевидно, уснете, пока я говорю его, так что не будем его произносить. (говорить тут про дополнение множеств)

Замыкание множества D — в D добавляются все пр. точки D . Обозначается $Cl(D)$.

x — **граничная** точка, если $\forall U(x) : U(x) \cap D, U(x) \cap D^c$ — не пустые. **Граница** D — мн-во ограниченных точек, обозначается ∂D .

Теорема. (X, ρ) — л.п., (Y, ρ) — подпространство, $D \subset Y \subset X$

1. D — отк. в $Y \Leftrightarrow \exists G$ — открытый в X : $D = G \cap Y$.
2. D — замкн в $Y \Leftrightarrow \exists G$ — закрытый в X : $D = G \cap Y$.

Доказательство.

- 1) из первого следует второе: $D = \bigcup_{y_0 \in D} B^Y(y_0, r_{y_0})$ (r_{y_0} — такой радиус, что наш шар содержится в Y) и возьмем $G = \bigcup_{y_0 \in D} B^X(y_0, r_{y_0})$.

$$\begin{aligned} \text{Докажем, что } D &= G \cap Y. \quad G \cap Y = \left(\bigcup_{y_0 \in D} B^X(y_0, r_{y_0}) \right) \cap Y \\ &= \bigcup_{y_0 \in D} (B^X(y_0, r_{y_0}) \cap Y) = \bigcup_{y_0 \in D} B^Y(y_0, r_{y_0}) \quad \text{Q.E.D.} \end{aligned}$$

из второго следует первое. G — открыто в X . Доказать $D = G \cap Y$ — открытое в Y : $\forall a \in D, a$ — внутренняя точка. $a \in D = G \cap Y \Rightarrow a \in G \Rightarrow \exists B^X(a, r) \subset G \Rightarrow a \in B^X(a, r) \cap Y \Rightarrow a \in B^Y(a, r) \subset D$.

- 2) Перейти в дополнение и подумать!

3 Вещественные числа.

Пусть \mathbb{R} — мн-во, в котором выполнены аксиомы I-IV. Тогда \mathbb{R} — множество вещественных чисел.

I. Аксиомы поля.

Зададим 2 операции:

$$1) + : \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}.$$

Обозначается $a + b$.

$$2) \cdot : \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}.$$

Обозначается $a \cdot b$.

Для них должны быть выполнены данные аксиомы:

$$1. \forall x, y : x + y = y + x — \text{коммутативность сложения}$$

$$2. \forall x, y : x \cdot y = y \cdot x — \text{коммутативность умножения}$$

$$3. \forall x, y, z : (x + y) + z = x + (y + z) — \text{ассоциативность сложения}$$

$$4. \forall x, y, z : (x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z) — \text{ассоциативность умножения}$$

$$5. \exists 0 \in \mathbb{R} : \forall x : x + 0 = x$$

$$6. \exists 1 \in \mathbb{R} : \forall x : x \cdot 1 = x$$

$$7. \forall x : \exists(-x) : x + (-x) = 0$$

$$8. \forall x : \exists\left(\frac{1}{x}\right) : x \cdot \left(\frac{1}{x}\right) = 1$$

$$9. \forall x, y, z : xz + yz = (x + y)z — \text{дистрибутивность}$$

Примеры:

$$1) \mathbb{F}_2 = \{0, 1\}$$

$$2) \mathbb{R}$$

$$3) \mathbb{Q}$$

$$4) \tilde{R} = \left\{ \frac{P(x)}{Q(x)}, P, Q — \text{многочлены} \right\}$$

II. Отношения порядка.

$$\forall x, y : x \leq y \text{ или } y \leq x$$

Должно быть выполнено:

$$1. x \leq y, y \leq z \Rightarrow x \leq z — \text{транзитивность}$$

$$2. x \leq y; y \leq x \Leftrightarrow x = y$$

$$3. \text{Если } x \leq y, \text{ то } \forall z : x + z \leq z + y$$

$$4. \text{Если } 0 \leq x \text{ и } 0 \leq y, \text{ то } 0 \leq xy$$

Отношения порядка дают нам возможность работать на промежутках.

$[a, b]$ — отрезок.

(a, b) — интервал.

$\langle a, b \rangle$ — нам все равно на знаки.

Означает такая запись: $[a, b] = \{x \in \mathbb{R} : a \leq x \leq b\}$

Введем $\infty, -\infty$, так чтобы было выполнено:

+	$a \in \mathbb{R}$	∞	$-\infty$
$b \in \mathbb{R}$	$a + b$	∞	$-\infty$
∞	∞	∞	☹
$-\infty$	$-\infty$	☹	∞

*	$a \in \mathbb{R} > 0$	∞	$-\infty$
$b \in \mathbb{R} < 0$	ab	$-\infty$	∞
∞	∞	∞	$-\infty$
$-\infty$	$-\infty$	$-\infty$	∞

$$0 * \infty = \text{☹}$$

когда-нибудь потом пригодится. Обозначим $\overline{\mathbb{R}}$

III. Аксиома Архимеда.

$$\forall x, y > 0 : \exists n \in \mathbb{N} : nx > y$$

Следствие: Существует сколь угодно большие \mathbb{N}

Фан факт: мы не ввели \mathbb{N} . Но мы с ними работаем :)

IV. Аксиома Кантора.

Пусть дана последовательность вложенных отрезков:

$$[a_1, b_1] \supset [a_2, b_2] \supset \dots$$

Тогда пересечение этих отрезков не пусто.

Тогда наше \mathbb{R} задается аксиомами I, II, III, IV.

4 Пределы и непр-сть отображений.

4.1 Предел.

$(X, \rho^x), (Y, \rho^y) : D \subset X. f : D \rightarrow Y.$

$a \in X, a$ - предельная точка $D, A \in Y$:

Предел отображения $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = A$ - если выполнено любое из трех опр.

1. $\epsilon - \delta$, по Коши: $\forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0 : \forall x \in D : \rho^x(x, a) < \delta : \rho^y(f(x), A) < \epsilon.$
2. на языке окрестностей: $\forall U(A) : \exists V(a) : \forall x \in D \cap V(a) (V(a) \text{ в данном контексте проколота, Кохась решил не говорить об этом}) : f(x) \in U(A).$
3. по Гейне: $\forall (x_n) : x_n \in D, x_n \rightarrow a, x_n \neq a : f(x_n) \rightarrow A$

Частный случай. $X = Y = \mathbb{R}, D \subset \mathbb{R}, a \in \mathbb{R}, A \in \mathbb{R}$:

$\forall \epsilon > 0 : \exists \delta > 0 : \forall x \in D : 0 < |x - a| < \delta : |f(x) - A| < \epsilon$

Зам:

1. Опр. Гейне такие (x_n) существуют по свойствам предельной точки.
2. Значение $f(a)$ (если $a \in D$) никак не связана с величиной предела.
3. Если $\exists U(a) f=g$ на $U(a)$, то они одновременно имеют общий предел/не имеют предел вовсе.

Теорема. Эквивалентность Коши и Гейне.

Опр. Коши \Leftrightarrow Опр. Гейне.

Доказательство.

Докажем \Rightarrow . Берем $x_n \in D, x_n \rightarrow a, x_n \neq a$. Проверим по опр. предела последовательности $f(x_n) \rightarrow A$.

$\forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0$. Для этого $\delta : \exists N : \forall n > N : \rho(x_n, a) < \delta. x_n \in D, x_n \neq a$. Для этих x_n выполнено Коши $\rho(f(x_n), A) < \epsilon$. Откуда выполнено Гейне (пояснение: мы взяли последовательность из опр. Гейне и благодаря определению по Коши нашли предел)

Докажем \Leftarrow . Дано $f(x_n) \rightarrow A$ по Гейне. Предположим, что A - не предел по Коши.

$\exists \epsilon > 0 : \forall \delta > 0 : \exists x \in D, 0 < \rho(x, a) < \delta : \rho(f(x), A) \geq \epsilon$. Беру $\delta = 1, \exists x_1 : \rho(x_1, a) < 1$. Беру $\delta = \frac{1}{2}, \exists x_2 : \rho(x_2, a) < \frac{1}{2}$. Беру $\delta = \frac{1}{n}, \exists x_n : \rho(x_n, a) < \frac{1}{n}$. Заметим, что последовательность x_n удовлетворяет всем критериям Гейны ($x_n \in$

$D, x_n \neq a, x_n \rightarrow a$). Для нее $f(x_n) \rightarrow A$, тогда $\rho(f(x_n), A) \rightarrow 0$. Но у нас $\forall n : \rho(f(x_n), A) \geq \epsilon$. Противоречие.

Модификация определений. ($X, Y = \mathbb{R}$ или $\overline{\mathbb{R}}$.)

1) $a \in \mathbb{R}, A = +\infty, X = \mathbb{R}, Y = \overline{\mathbb{R}}$. $f: D \rightarrow \overline{\mathbb{R}}, \lim_{x \rightarrow a} f(x) = +\infty$.

$\forall \epsilon \exists \delta > 0 : \forall x \in D, 0 < |x - a| < \delta : f(x) > \epsilon$.

2) $a = +\infty, A = -\infty. f: D \subset \mathbb{R} \rightarrow \overline{\mathbb{R}}, +\infty$, - предельная точка $D, \lim_{x \rightarrow a} f(x) = -\infty$.

$\forall L \in \mathbb{R} : \exists \Delta : \forall x \in D : x > \Delta : f(x) < L$.

Метризуемая топология.

Дана топология T в пр-ве X . (топология - совокупность открытых множеств). T метризуемая, если \exists метрика ρ , которая порождает эту систему открытых множеств.

Теорема (о ед. пределе).

$f: D \subset X \rightarrow Y$, a - предельная точка $D, A, B \subset Y$.

$x_n \rightarrow a : f(x_n) = A, x \rightarrow a : f(x) = B$, тогда $A = B$.

Доказательство.

Очевидно по Гейне.

Распишем определение через окрестности и сделаем то же самое, что делали в других док-вах единственности предела.

Теорема (о лок. ограниченности отображения, имеющего предел).

$f: D \subset X \rightarrow Y$, a - пр. точка $D, A \in Y, x_n \rightarrow a, f(x_n) = A$. Тогда $\exists V(a) : f|_{V(a)}$ - ограничена.

Доказательство.

$U(a) = B(A, 2025)$. Тогда $\exists V(a) : \forall x \in D \cap V(a) : f(x) \in B(A, 2025)$. Если $a \in D$, возьму $r = \max(\rho(A, f(a)) + 2025, 2025)$ и буду делать шар радиуса не 2025, а радиуса R .

Теорема (о стабилизации знака).

$f: D \subset X \rightarrow Y$, a - пр. точка $D, \lim_{x \rightarrow a} f(x) = A \in Y$, Пусть $B \in Y, B \neq A$. Тогда $\exists V(a) : \forall x \in D \cap V(a) : f(x) \neq B$.

Доказательство.

$r = \frac{1}{2}\rho(A, B)$, для $U(A) = B(A, r) \exists V(a) : \forall x \in D \cap V(a) : f(x) \in B(A, r)$, а следовательно $f(x) \neq B$.

Теорема (об арифм. свойствах предела).

X - м.п., Y - норм. $D \subset X, f, g : D \rightarrow Y$, a - пр. точка D .

$A, B \in Y, f(x) \rightarrow A, g(x) \rightarrow B, \lambda : D \rightarrow \mathbb{R} : \lambda(x) \rightarrow \lambda_0 \in \mathbb{R}$, при $x \rightarrow a$.

Тогда

1. $f + g \rightarrow A + B$, при $x \rightarrow a$.
2. $\lambda f \rightarrow \lambda_0 A$, при $x \rightarrow a$.
3. $\|f\| \rightarrow \|A\|$, при $x \rightarrow A$.

Доказательство. ПО ГЕЙНЕ ОЧЕВ!!!

Теорема(об арифм. свойствах предела в \mathbb{R}).

$f : D \subset X \rightarrow \mathbb{R}$, a - пр. точка $D, f, g : D \rightarrow \mathbb{R}. A, B \in \mathbb{R}, f(x) \rightarrow A, g(x) \rightarrow B$, при $x \rightarrow a$.

Тогда

1. $f + g \rightarrow A + B$, при $x \rightarrow a$.
2. $fg \rightarrow AB$, при $x \rightarrow a$.
3. $|f| \rightarrow |A|$, при $x \rightarrow A$.
4. Если $B \neq 0$, то $\frac{f}{g} = \frac{A}{B}$. (Замечание: из-за теоремы о стабилизации знака, это корректно)

Доказательство. Угадайте! По ГЕЙНЕ ОЧЕВИДНО.

Теорема (Предельный переход в неравенствах).

$f, g : D \subset X \rightarrow \mathbb{R}. a$ - предельная точка D .

$f(x) \leq g(x)$ в $U(a) \cap D$ (выколотая окрестность).

$\exists \lim_{x \rightarrow a} f(x) = A \in \overline{\mathbb{R}}, \exists \lim_{x \rightarrow a} g(x) = B \in \overline{\mathbb{R}}$. Тогда $A \leq B$. Док-во по Гейне очевидно(так сказал Кохась, но мне вообще не очевидно).

Зам. $f(x) \leq g(x) \leq h(x)$.

Если $\exists \lim_{x \rightarrow a} f(x) = A \in \overline{\mathbb{R}}$ и $\exists \lim_{x \rightarrow a} h(x) = A \in \overline{\mathbb{R}}$.

То $g(x)$ имеет предел и он равен A .

Предел по мн-ве. $f : D \subset X \rightarrow Y$. $D_1 \subset D$, a - предельная точка D_1 . Предел f при $x \rightarrow a$ по мн-ву D_1 : $\lim_{x \rightarrow a} f|_{D_1}$

Односторонние пределы в \mathbb{R} .

$\lim_{a+0} f(x)$ - предел правосторонний

$\lim_{a-0} f(x)$ - предел левосторонний

Теорема о пределе монот. f :

$f: D \subset \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ монотонная. Пусть есть $a \in \overline{\mathbb{R}}$. $D_1 = (-\infty, a) \cap D$, a - предельная точка.

1. f - возрастает, огр сверху. Тогда $\exists \lim_{x \rightarrow a-0} f(x)$

2. f - убывает, огр. снизу. Тогда $\lim_{x \rightarrow a-0} f(x)$ - существует и конечен.

Доказательство аналогично т.о пределе монотонной последовательности.

4.2 Компактность.

Лемма Гейне-Борели.

$[a, b] \subset \bigcup_{i=1}^{\infty} (a_i, b_i)$. Тогда \exists кон. число интервалов, что $[a, b] \subset \bigcup_{i=1}^n (a_i, b_i)$.

Я не буду доказывать эту лемму, она сама потом докажется

Опр. X - метр. пр-во, $K \subset X$, K - **компактно** в X , если из любого открытого покрытия множества K , можно выбрать конечное подпокрытие.

$\forall (G_{\alpha})_{\alpha \in A}$ - откр в X , $K \subset \bigcup_{\alpha \in A} (G_{\alpha})$. \exists конечное $\alpha_1, \dots, \alpha_n$, что $K \subset \bigcup_{i=1}^n (G_{\alpha_i})$.

Теорема.

$K \subset Y \subset X$ ((Y, ρ) - подпространство (X, ρ)).

Тогда, если K компактно в Y , то это **равносильно** K - компактно в X .

Доказательство.

Докажем в правую сторону. Если K - компактно в Y , то должно быть, что K - в X . Берем произвольное открытое покрытие. (Обозначу G_{α}^X - открытое в X , G_{α}^Y - открытое в Y)

$K \subset \bigcup_{\alpha \in A} (G_{\alpha}^X)$. Хотим доказать, что можно выбрать конечное подпокрытие.

$K \subset \bigcup_{\alpha \in A} (G_{\alpha}^X) \cap Y = K \subset \bigcup_{\alpha \in A} (G_{\alpha}^X \cap Y)$. По закону Де-Моргана.

$K \subset \bigcup_{\alpha \in A} (G_{\alpha}^X \cap Y) = K \subset \bigcup_{\alpha \in A} (G_{\alpha}^Y)$, для этого покрытия существует конечное, тк K компактно в Y .

$K \subset \bigcup_{i=1}^n (G_{\alpha_i}^Y) \subset \bigcup_{i=1}^n (G_{\alpha_i}^X)$. Откуда получаю, что из любого покрытия, можно выбрать конечно подпокрытие, откуда K компактно в X .

Докажем в левую сторону. Дано K компактно в X . Возьму произвольное открытое покрытие. $K \subset \bigcup_{\alpha \in A} (G_{\alpha}^Y)$, хочу доказать, что можно выбрать конечное подпокрытие.

Каждому G_{α}^Y можно задать G_{α}^X , такой, что $G_{\alpha}^Y = G_{\alpha}^X \cap Y$.

Возьму получившееся семейство. Очевидно, что $K \subset \bigcup_{\alpha \in A} (G_{\alpha}^X)$, по определению компактности в X есть конечное подпокрытие $K \subset \bigcup_{i=1}^n (G_{\alpha_i}^X)$.

Пересеку его с Y . Получу $K \subset \bigcup_{i=1}^n (G_{\alpha_i}^X \cap Y) = \bigcup_{i=1}^n (G_{\alpha_i}^Y)$, откуда получаю, что из любого покрытия, я могу выбрать конечное, откуда K компактно в Y . Q.E.D.

Замечание от Славы: Тк мы доказали предыдущую теорему, то мы можем употреблять компактность без уточнения множества. В дальнейшем, вместо K компактно в X будет употребляться K компактно.

Теорема.

Пусть (X, ρ) , $K \subset X$.

1. K - компактно $\Rightarrow K$ - замкнуто и ограничено.
2. X - компактно, K - замкнуто $\Rightarrow K$ - компактно.

Доказательство.

1а) Дано K - компактно. Докажем, что K - замкнуто.

Чтобы доказать, что что-то замкнуто, мы доказываем, что дополнение открыто.

Доказать K^c - открыто, т.е. $\forall a \in K^c$ а должно быть внутренней.

$K \subset \bigcup_{x \in K} B(x, \frac{1}{10}\rho(a, x))$. По определению компактности существуют x_1, \dots, x_n , такие

$$K \subset \bigcup_{i=1}^n B(x_i, \frac{1}{10}\rho(a, x_i)).$$

И суть в том, что $B(x_i, \frac{1}{10}\rho(a, x_i))$ и $B(a, \frac{1}{10}\rho(a, x_i))$ не пересекаются!

Возьму $r = \min(\frac{1}{10}\rho(x_i, a))$. так как x -ов конечно, то такой минимум есть. Тогда $B(a, r)$ не пересекается с K , откуда он лежит в K^c , откуда дополнение открыто.

Замечание от Славы. Для каждой точки дополнения у нас существует окрестность в которой она лежит, откуда по определению каждая точка дополнения K - внутренняя, откуда дополнение K открыто.

1б) Дано K - компактно. Докажем, что K - ограничено.

Возьму $a \in X$. Тогда $K \subset \bigcup_{n=1}^{\infty} (a, n) = X$. Так как K компактно, то существуют такие x_1, \dots, x_n , $K \subset \bigcup_{i=1}^l (a, n_i) = B(a, n_l)$, откуда получаю искомое.

Замечание от Славы. Множество K лежит в шаре $B(a, n_l)$, откуда оно ограничено этим шаром.

2) Проверим, что K - компактно.

Возьмем какое-то покрытие: $K \subset \bigcup_{\alpha \in A} (G_\alpha)$, хочу доказать, что можно выбрать конечное подпокрытие.

$\bigcup_{\alpha \in A} (G_\alpha) \cup K^c$. Заметим, что т.к. K - замкнуто, то K^c открыто и является покрытием X .

Так как X компактно, то существуют такие x_1, \dots, x_n , что $X \subset \bigcup_{i=1}^n G_\alpha \cup K^c$.

$K \subset X \subset \bigcup_{i=1}^n G_\alpha \cup K^c$, но т.к. K и K^c не пересекаются, то

$K \subset \bigcup_{i=1}^n G_\alpha$. Откуда получаю, что из любого покрытия, я могу выбрать конечное, откуда K компактно Q.E.D.

Параллелепипед.

$\{x \in \mathbb{R}^m : \forall k = 1 \dots m : a_k \leq x_k \leq b_k\}$ — такое множество называется параллелепипедом, обозначается $[a, b]$, где $a, b \in \mathbb{R}^m$.

Лемма(о вложенных параллелепипедах).

Здесь индексы обозначаются сверху.

$[a^1, b^1] \supset [a^2, b^2] \supset \dots$ — последовательность парал. в \mathbb{R}^m .

Тогда $\bigcap_{k=1}^{\infty} [a^k, b^k]$ — не пусто.

Доказательство.

~~как сказал кохась — очевидно.~~

Используем аксиому Кантора для каждой координаты и получим итоговое.

Лемма.

Дан замкнутый прпл. $[a, b]$ в \mathbb{R}^m . Докажем, что он компактный.

Доказательство.

$$[a^1, b^1] \subset \bigcup_{\alpha \in A} (G_\alpha). \text{ diam}[a^1, b^1] = \|b^1 - a^1\|$$

Предположим, что не сущ. конечного подпокрытия. Разобьем мой прпл. на 2^n - половинных прпл. Следовательно найдется половинный прпл. $[a^2, b^2]$, для которого нельзя выбрать конечное подпокрытие.

Давайте теперь продолжу выполнять этот процесс. Найдутся $[a^4, b^4], [a^5, b^5], \dots$
 $[a^1, b^1] \supset [a^2, b^2] \supset \dots$ — последовательность прпл. в \mathbb{R}^m . $\text{diam}[a^k, b^k] = \frac{\|b^1 - a^1\|}{2^k}$.

По предыдущей лемме $\exists x \in \bigcap_{k=1}^{\infty} [a^k, b^k] \subset [a^1, b^1]$.

$x \in \bigcup_{\alpha \in A} (G_\alpha)$, значит есть какой-то α_0 , что $x \in G_{\alpha_0}$. Тогда $\exists r > 0 B(x, r)$. И тк диаметр a^k, b^k стремится к нулю, то в какой-то момент этот шарик покроет прпл. a^l, b^l . Тогда приходим к противоречию. Q.E.D

Замечание от Славы. Мы предполагаем, что нельзя, тогда не должно существовать таких шариков, покрывающих один из бесконечного кол-ва прпл (которые нельзя покрыть конечным числом шариков), а такой есть.

Теорема (о характеристике компактности в R^m)

Эквиваленты утверждения:

1. $K \in R^m$ - замкнуто и ограничено.
2. K - компактно.
3. $K \in R^m$ - **секвенциально компактно**, т.е. $\forall (x_n)$ - посл. в K , $\exists (n_k) : n_1 < n_2 < \dots$ - посл нат чисел, $\exists a \in K : x_{n_k} \rightarrow a$.

Доказательство.

Из первого второе.

Пусть $K \in R^m$ - замкнуто и ограничено. Тогда \exists прпл. $[a, b] : K \subset [a, b]$. причем K - замкнуто. Значит по лемме (см. наверх), наш прпл. компактный, а по теореме (см наверх) значит, что и K - компактно.

Из второго третье.

x_n - посл. в K . $D = x_n \subset K$, причем в D нет повторений.

Если D конечно, то какое-то значение принимается бесконечное кол-во раз, выберем только их и получим то, что от нас требуется.

Если D бесконечно. Если $\exists a$ - предельная точка D , лежащая в K , тогда такая последовательность строится очевидно.

Если таких нет. Тогда $K \subset \bigcup_{x \in K} B(x, \varepsilon_x)$. Так как никакая из точек в K - не предельная для D , то каждую точку, я могу окружить шаром, что в нем не будет ни одного элемента D . (ε_x я выбираю именно так).

$D \subset K \subset \bigcup_{i=1}^n B(x, \varepsilon_x)$ не более n точек из D . Тогда не существует конечного покрытия. Противоречие.

Из третьего первое. Проверим, что K - замкнуто. Если нет, тогда $\exists a \notin K$, а a - предельная точка K . Тогда $\exists (x_n)$ - посл. в K . $x_n \rightarrow a$. $\forall (n_k) x_{n_k}$ сходится к $a \in K$, по секвенциальной компактности.

Следствие (Принцип выбора Больцано-Вейерштрасса).

в \mathbb{R}^m x_n - огр. последовательность. $\exists (n_k)$, такое, что x_{n_k} сходится.

Доказательство.

(x_n) - огр., значит он лежит в каком-то параллелепипеде $[a, b]$, который компактен, а если он компактен, то по характеристике компактности он секвенциально компактен, откуда и следует искомое. Q.E.D.

Опр. (X, ρ) - м. п, (x_n) - посл-ть в X (x_n) - **фундаментальная** = после-ть Коши = сходящаяся в себе, если $\forall \varepsilon > 0 : \exists N : \forall m, n > N : \rho(x_m, x_n) < \varepsilon$.

Лемма. (X, ρ) - м. п

1. (x_n) - посл. Коши, то (x_n) - огр.
2. (x_n) - посл. Коши, $\exists (n_k) : x_{n_k}$ - возрастающая и сходится, то (x_n) - сходится

Доказательство.

1) Возьмем $\varepsilon = 1$, $\exists N : \forall m, n > N : \rho(x_m, x_n) < 1$. Возьму $n_0 > N$. Заметим, что $\forall n > N : n \in B(x_{n_0}, 1)$. Возьму $r = \max(\rho(x_{n_0}, x_i))$, где i от 0 до N и сделаю шар радиуса $R = \max(r+1, 1)$. Тогда все точки попадут в него откуда (x_n) - огр.

2) $\forall \varepsilon > 0 : \exists N : \forall m, n > N : \rho(x_m, x_n) < \frac{\varepsilon}{2}$ и также $\exists K : \forall b > K : \rho(x_{n_b}, a) < \frac{\varepsilon}{2}$. Возьмем $M = \max(N, K)$. $\forall m > M : \rho(x_m, a) < \rho(x_m, x_{n_m}) + \rho(x_{n_m}, a) < \varepsilon$. Откуда сходится. Q.E.D

Фундоментальная последовательность. (X, ρ) - метрическое пространство, x_n - последовательность в X . Последовательность фундаментальна, если $\forall \varepsilon > 0 \exists N, \forall m, n > N : \rho(x_n, x_m) < \varepsilon$. Такая последовательность называется последовательностью Коши.

Лемма. x_n - последовательность в (X, ρ) .

1. x_n посл. Коши и x_n ограничено.
2. x_n посл Коши и есть x_{n_k} , которое сходится, то x_n сходится.

Доказательство очевидно.

Полное пространство - любая фунд. последовательность в нем сходится.

Антипример: $x_n = \frac{1}{n}$ в $(0, +\infty)$. Пример: \mathbb{R}^m .

В полном пространстве: фундаментальная = сходится и наоборот.

Критерий Больцмана-Коши. (существования предела в полном пространстве)

$$\exists \lim_{n \rightarrow +\infty} x_n = a \Leftrightarrow \forall \varepsilon > 0 \exists N : \forall n, m > N : \rho(x_n, x_m) < \varepsilon$$

Теорема. Критерий Больцмана-Коши для отображений.

Пусть есть $D \subset X \rightarrow Y$, X, Y - метрические пространства. x_0 - предельная точка D . Y - полное, тогда имеет место:

1. $\exists \lim_{x \rightarrow x_0} f(x)$

2. $\forall \varepsilon > 0 : \exists \delta > 0 : \forall x_1, x_2 \in D \setminus \{x_0\} : \begin{cases} \rho(x_1, x_0) < \delta \\ \rho(x_2, x_0) < \delta \end{cases} \Rightarrow \rho(f(x_1), f(x_2)) < \varepsilon$

Доказательство:

Доказательство в правую сторону очевидно. Доказываем в левую сторону. Воспользуемся **пределом по Гейне**. Возьму $x_n \rightarrow x_0$, $x_n \in D$, $x_n \neq x_0$. $f(x_n)$ - фундаментально из правой части (расписать и посмотреть). А так как фундаментально, то значит сходится по Критерию Больцмана-Коши.

4.3 Непрерывные отображения.

$f : D \subset X \rightarrow Y, x_0 \in D, Y, X$ - метрические пространства. f непрерывна в x_0 , если выполнено 1 из 4:

1. $\exists \lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = f(x_0)$, либо x_0 - изолированная.
2. По Коши. $\forall \varepsilon > 0 : \exists \delta > 0 : \forall x \in D : \rho(x, x_0) < \delta, \rho(f(x), f(x_0)) < \varepsilon$
3. Окр. $\forall U(f(x_0)) : \exists V(x_0) : \forall x \in D \cap V(x_0) : f(x) \in U(f(x_0))$
4. По Гейне. $\forall (x_n) : x_n \rightarrow x_0, x_n \in D : f(x_n) \rightarrow f(x_0)$

Случай в \mathbb{R} : $\forall \varepsilon > 0 : \exists \delta > 0 : \forall x \in D : |x - x_0| < \delta : |f(x) - f(x_0)| < \varepsilon$.

Разрывная в x_0 - нет непрерывности. (f терпит разрыв в x_0). В таком случае x_0 - точка разрыва.

Также в \mathbb{R} можно ввести непрерывность **слева** и **справа**. (меняем пределы на левосторонний и правый).

Если функция непрерывна справа и слева от x_0 , то она непрерывна.

Введем обозначение. $f(x \pm 0) = \lim_{x \rightarrow x_0 \pm 0} f(x)$.

Если $f(x_0 - 0), f(x_0), f(x_0 + 0)$ не все совпадают (если существуют и конечны), тогда x_0 - точка скачка или разрыва первого рода.

Все другие - разрывы второго рода (не могу вычислить левосторонний предел или правосторонний).

Свойства непрерывного отображения.

Арифметические свойства:

Теорема.

$f, g : D \subset X \rightarrow Y, X$ - метрическое пространство, Y - нормированное, $x_0 \in D$. $\lambda : D \rightarrow \mathbb{R}, f, g, \lambda$ - непрерывны в x_0 .

Тогда $f+g, \lambda f, \|f\|$ - непрерывны в x_0 . Доказательство очевидно из арифм. свойств предела.

Теорема.

$f, g : D \subset X \rightarrow \mathbb{R}, X$ - метрическое пространство, $x_0 \in D, f, g$ - непрерывны в x_0 .

Тогда $f+g$, fg , $|f|$ - непрерывны в x_0 , а также, если $g(x_0) \neq 0$: $\frac{f}{g}$ - непрерывна в x_0 . Доказательство очевидно из арифм. свойств предела в \mathbb{R} .

Стабилизация знака.

$f : D \subset X \rightarrow \mathbb{R}, x_0 \in D, f(x_0) \neq 0$, $f(x)$ непрерывна в x_0 .

Тогда $\exists U(x_0) : \forall x \in U(x_0) : \text{sign } f(x) = \text{sign } f(x_0)$.

(Пересказ теоремы о стабилизации знака).

Функция называется **непрерывной**, если она непрерывна в любой своей точке, то есть $f : D \subset X \rightarrow Y$, и f непрерывна в D , если $\forall x_0 \in D : f$ непрерывна в x_0 .

Теорема.(непрерывность композиции)

$f : D \subset X \rightarrow Y, g : E \subset Y \rightarrow Z, f(D) \subset E$. f - непрерывна в $x_0 \in D$, g - непрерывна в $f(x_0)$. Тогда $g(f(x))$ непрерывна в x_0 .

Доказательство:

~~Доказательство состоит из волшебных слов: по Гейне.~~

Надо проверить, что $\lim_{x \rightarrow x_0} g(f(x)) = g(f(x_0))$. Возьмем $x_n \rightarrow x_0, x_n \in D. f(x_n) \rightarrow f(x_0)$, тк. f непрерывна. Есть некая $f(x_n) \rightarrow f(x_0)$. Теперь воспользуемся непрерывности g и получим искомое.

Теорема. (о пределе композиции)

$f : D \subset X \rightarrow Y, g : E \subset Y \rightarrow Z, f(D) \subset E. \lim_{x \rightarrow a} f(x) = b, \lim_{y \rightarrow b} g(y) = L$. Тогда:
 $\lim_{x \rightarrow a} g(f(x)) = L$

Если выполнено одно из двух:

1. g - непрерывна в точке b .
2. $\exists U(b) : \forall y \in U(b) \cap E : g(y) \neq L$.

Доказательство:

Кохась сказал, что это упражнение. Позже тут появится док-во, честно-честно (док-во вообще следует из прошлой задачи, если я умею думать)

Теорема. (о топ. определении непрерывности)

$f : X \rightarrow Y$, X, Y - метрическое пространство. Тогда эквивалентно:

1. f - непрерывно на X
2. $\forall G \subset Y, G$ - отк. в Y : $f^{-1}(G)$ - открыто в X .

Доказательство:

Из первого второе. Возьму $G \subset Y$ - открытое. Проверим, что $f^{-1}(G)$ - открытое.

$\forall x_0 \in f^{-1}(G)$ Проверим, что x_0 - внутренняя точка $f^{-1}(G)$. очевидно: f непрерывно в x_0 , значит, что $\forall K$ - открытой в Y , существует открытая H , $x_0 \in H$: $\forall x \in H \in D : f(x) \in K$. что и доказывает нужное нам.

Из второго первое. Возьму $f(x_0) \in G$. Непрерывность в x_0 означает, что верно ли: $\forall G_1$ - открытой $f(x_0) \in G_1 \exists$ открытая H , $x_0 \in H : H \subset f^{-1}(G_1)$. Исходя из того что дано это выполнено

Теорема. (Вейерштрасса)

$f : X \rightarrow Y$, где X, Y - метрические пространства - непрерывно.

X компактно. Тогда $f(X)$ - компактно.

Доказательство:

Проверим, что $f(X)$ - компактно.

Возьму любое покрытие $f(X) \subset \bigcup_{\alpha \in A} G_\alpha$, где G_α - открытое в Y . Надо доказать, что я могу выбрать конечное подпокрытие.

$X \subset \bigcup_{\alpha \in A} f^{-1}(G_\alpha)$. по теореме о топ. определении каждый прообраз открыт.

Откуда, тк X компактно, можно выбрать конечное $X \subset \bigcup_{i=1}^n f^{-1}(G_{\alpha_i})$. Тогда

$f(X) \subset \bigcup_{i=1}^n G_{\alpha_i}$, откуда получаем искомое

Следствие

$f : X \rightarrow Y$, f - непрерывно на X , X - компактно, тогда $f(X)$ замкнут и ограничен в Y .

Следствие (1-ая теорема Вейерштрасса)

$f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, непрерывна. Тогда f - огр на $[a, b]$.

Следствие

$f : X \rightarrow \mathbb{R}$. X - компактен, f - непрерывна. Тогда есть максимум и минимум функции.

Доказательство:

$f(X)$ замкнуто и ограничено в \mathbb{R} . $\sup(f(x), x \in X)$. Если супремум не бесконечность, но $\sup f(x) \notin f(X)$, тогда $\sup f(x)$ - предельная из технического

описания супремума. А откуда наше множество не замкнуто - Противоречие. Для минимума аналогично.

Следствие (Главная теорема Вейерштрасса)

$f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, непрерывна, тогда существует \max и \min .

ИСПОЛЬЗУЕМ МАТЕМАТИЧЕСКУЮ ТЕРМИНОЛОГИЮ — **ЯСЕН ПЕНЬ ОЧЕВИДНО.**

$\mathbb{R} - \varphi : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}^m$, непрерывное - такое называют путем при течении времени от a до b .

Множество $E \subset \mathbb{R}^n$, называют линейно связным, если любые две точки можно соединить путем.

$\forall A, B \in E \exists \varphi : [a, b] \rightarrow E$, непрерывно, что $\varphi(a) = A, \varphi(b) = B$.

Связное множество E в \mathbb{R}^m — если его нельзя представить в виде двух пересекающихся открытых в E множеств и не пустые.

Утв. Теорема.

$[a, b] \subset \mathbb{R}$. Тогда $[a, b]$ - связно.

Не существует: G_1, G_2 - открытые в \mathbb{R} , что пересечение не пусто. $G_1 \cap G_2 \neq \emptyset$ и $[a, b] \subset G_1 \cup G_2$

Доказательство:

Докажем от противного. Пусть существует такие G_1, G_2 . Тогда Н.У.О $a \in G_1$ и $b \in G_2$. $s := \sup(x : [a, x] \subset G_1) \leq b$. $s > a$. Куда принадлежит s ? Пусть принадлежит G_1 , но тогда s_1 - внутренняя, откуда справа от точки что-то есть, а там ничего нет, потому что она супремум. Пусть s лежит в G_2 . Тогда супремум чуть левее. Противоречие.

Замечание от Славы. Лучше для понимания верхней штуки порисовать рисуночки и подумать.

Теорема (Больцмана-Коши о промежуточном значении).

$f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$. f - непрерывная. Тогда $\forall t$ между $f(a), f(b)$, для которой $f(c) = t$, где $c \in [a, b]$.

Доказательство:

Допустим, что не так. Тогда есть какое-то t , которое не представимо (если больше, то более очевидно). Тогда отрезок $[a, b] = f^{-1}((-\infty, t)) \cup f^{-1}((t, +\infty))$. Получается, что я отрезок a, b представил в виде двух открытых множеств. По прошлой теореме я проиграл.

Пример. Теорема о Бутерброде. Между двумя открытыми в \mathbb{R}^2 . можно провести прямую

Замечание от Кохась: Введем новое обозначение \sqcup - дизъюнктивное объединение. Также введем $\langle a, b \rangle$ - отрезок от a до b или от b до a (мы не знаем кто больше)

Теорема (о сохранении промежутка)

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$, f - непр. Тогда $f(\langle a, b \rangle)$ - промежуток.

Доказательство:

Давайте возьмем $m = \inf f, M = \sup f$ на промежутке $\langle a, b \rangle$. Достаточно проверить, что $(m, M) \subset f(\langle a, b \rangle)$. Возьмем t на промежутке. $m < t$, Тогда существует $x_1 \in \langle a, b \rangle; f(x_1) < t$. $M > t$ $x_2 \in \langle a, b \rangle; f(x_2) > t$. Тогда по теореме Больцмана-Коши существует такое c , что $f(c) = t$. Q.E.D

Напоминание: $\langle a, b \rangle$ - нам все равно включительно или нет границы.

Лемма. $E \subset \mathbb{R}$ - линейно связно равносильно тому, что E - промежуток.

Доказательство:

Из вправого левого - очевидно

В обратную сторону. Положим $m = \inf E, M = \sup E$. Закончите сами

Теорема (Больцмана-Коши о сохранении линейной связности).

X -лин. связное м.п., Y - метрическое пространство $f : X \rightarrow Y$ - непрерывно. Тогда $f(X)$ - линейно связное множество.

Доказательство:

Беру A, B . $f(a) = A, f(b) = B$ из $f(X)$. $\exists \gamma : [\alpha, \beta] \rightarrow X$ - непр. Такое, что. $f \circ \gamma[a, b] \rightarrow Y$ - непрерывно.

Кохась написал что-то странное надо переделать

Теорема (о непрерывности монотонной функции)

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$ монотонна.

1. Тогда f не имеет разрыва второго рода. Т.е. $\forall x : \exists f(x-0), f(x+0)$ [ну почти]
2. f - непр $\Leftrightarrow f(\langle a, b \rangle)$ - промежуток **Волшебное утв.**

Доказательство:

1) Н.У.О f - возрастающая. Тогда фикс. $x \in (a, b)$. Пусть $x_1, x_2 \in (a, b) : x_1 < x < x_2$. $f(x-0) = \lim_{x_1 \rightarrow x-0} f(x_1)$. По теореме о пределе монотонной функции и при этом предел не превосходит $f(x)$. Аналогично правосторонний

2) вправо уже доказывали(см выше). Докажем влево. Берем x_0 на промежутке. Левосторонний равен правостороннему предел, что очевидно из того, что это промежуток.

Следствие. $f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$ - монотон. Тогда число точек разрыва не более чем счетно. (Сделать инъекцию в множество \mathbb{Q} и победили).

Теорема (о сущ. непрерывности обратной функции).

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$ непрерывна и строго монотонна.

$m = \inf f, M = \sup f$. Тогда:

1. f обратима. $f^{-1}\langle m, M \rangle \rightarrow \langle a, b \rangle$. биекция*
2. f^{-1} того же вида монотонности, что и f
3. f^{-1} непрерывен.

Доказательство:

Пусть f - строго возрастает. $\langle m, M \rangle$, того же вида, что и $\langle a, b \rangle$. $f : \langle a, b \rangle \rightarrow \langle m, M \rangle$ — биекция. Второе очевидно. а непрерывна по теореме о непрерывности о монотонной функции.

5 Асимптотические оценки.

5.1 Оценки

Введем обозначения:

$f, g : D \subset X \rightarrow \mathbb{R}$, x_0 - предельная точка D .

Если $\exists U(x_0) \exists \varphi : D \rightarrow \mathbb{R} \ f(x) = \varphi(x)g(x)$:

Если

1. φ - ограниченная на $U(x_0) \cap D$, то $f = O(g)$ ($U(x_0)$ вроде выколота окрестность)
2. $\varphi(x) \rightarrow 0$, при $x \rightarrow x_0$, то $f = o(g)$
3. $\varphi \rightarrow 1$, то $f \sim g$ — эквивалентность при $x \rightarrow x_0$.

$f, g : D \subset X \rightarrow \mathbb{R} : \exists c > 0 : \forall x \in D |f(x)| \leq cg(x)$. Тогда $f = O(g)$.

$f = O(g); g = O(f)$. Тогда $f \asymp g$.

Замечания:

1. $\frac{f}{g}$ - огр. на $U(x_1) \cap D$. Тогда $f = O(g)$
2. $\frac{f}{g} \rightarrow 0 \Rightarrow f = o(g)$, при $x \rightarrow x_0$.
3. $\frac{f}{g} \rightarrow 1 \Rightarrow f \sim g$, при $x \rightarrow x_0$.

$O(g)$, $o(g)$ будут использоваться как классы функций (множество).

~~про что дядя кохась не сказал.~~

Свойства:

1. $o(f) + o(f) = o(f)$. $o(f) - o(f) = o(f)$.
2. **Принцип Тортика.** $f \sim g \Leftrightarrow f = g + o(g) \Leftrightarrow f = g + o(f)$.
3. $f = o(g) \Rightarrow f = O(g)$.

~~Кохась ругает нас за работу~~

Таблица эквивалентности, при $x \rightarrow 0$.

1. $\sin x \sim x$
2. $\operatorname{tg} x \sim x$

3. $\arcsin x \sim x$

4. $\operatorname{arctg} x \sim x$

5. $\cos x \sim 1$

6. $1 - \cos x \sim \frac{x^2}{2}$

7. $e^x - 1 \sim x$

8. $a^x - 1 \sim x \ln a$

9. $\ln(1+x) \sim x$

10. $(1+x)^\alpha - 1 \sim \alpha x, \alpha \in \mathbb{R}$

Теорема. (о замене на эквивалентное)

$f, \tilde{f}, g, \tilde{g} : D \subset X \rightarrow \mathbb{R}$, X - метрическое пространство. x_0 - предельная точка D .
 $f \sim \tilde{f}, g \sim \tilde{g}$.

Тогда $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x)g(x) = \lim_{x \rightarrow x_0} \tilde{f}(x)\tilde{g}(x)$ и $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{\tilde{f}(x)}{\tilde{g}(x)}$.

Если x_0 - предельная точка $\frac{f(x)}{g(x)}$ и если существует предел в $\overline{\mathbb{R}}$ в одной части равенства, то существует и в другой, а также они равны

Доказательство:

По определению $\exists U(x_0) : \forall x \in U(x_0) \cap D$. (проколотой).

$f(x) = \alpha(x)\tilde{f}(x)$ и $g(x) = \beta(x)\tilde{g}(x)$, $\alpha(x) \rightarrow 1, \beta(x) \rightarrow 1$, при $x \rightarrow x_0$.

Пусть правая часть (1) корректно определена.

$$\lim_{x \rightarrow x_0} fg = \lim_{x \rightarrow x_0} \alpha(x)\tilde{f}(x)\beta(x)\tilde{g}(x) = \lim_{x \rightarrow x_0} \tilde{f}\tilde{g}$$

Оставшиеся части доказываются аналогично. (нужно доказать еще 3 штучки)

Замечание от Славы. Мы можем посмотреть предел на каких-то окрестностях нашей x_0 . В данном случае мы смотрели на такую окрестность U , что в ней наши функции удовлетворяют всему, что нужно.

Очевидно на суммы это не работает.

5.2 Асимптотическое разложение.

Пусть даны функции $g_0, g_1, \dots : D \subset X \rightarrow \mathbb{R}$. x_0 - предельная точка. X - метрическое пространство.

$\forall x \in \mathbb{N} : g_k = o(g_{k-1}), x \rightarrow x_0$, а также $\exists U(x_0) \forall x \in U(x_0) \cap D : \forall k : g_k(x) \neq 0$.

Такой набор функций называется шкалой асимптотического разложения.

$f : D \rightarrow \mathbb{R}$. Выражение $f(x) = c_0 g_0(x) + c_1 g_1(x) + \dots + c_n g_n(x) + o(g_n(x))$ называется Асимптотическим разложением.

Теорема. (о единственности асимптотического разложения)

Пусть даны $f, g_0, g_1, \dots : D \subset X \rightarrow \mathbb{R}$, x_0 - предельная точка D . (g_k) - шкала при $x \rightarrow x_0$.

$$f(x) = c_0 g_0(x) + c_1 g_1(x) + \dots + c_n g_n(x) + o(g_n(x)), x \rightarrow x_0$$

$$f(x) = d_0 g_0(x) + d_1 g_1(x) + \dots + d_m g_m(x) + o(g_m(x)), x \rightarrow x_0$$

Тогда $m \leq n, \forall k \in \{0, \dots, m\} : c_k = d_k$.

Доказательство:

Пусть l - первый коэффициент, который не совпадает. Тогда:

$$c_l g_l(x) + \dots + c_n g_n(x) + o(g_n(x)) = d_l g_l(x) + \dots + d_m g_m(x) + o(g_m(x))$$

Все, что написано после g_l могу обозначить за $o(g_l)$:

$$c_l g_l(x) + o(g_l(x)) = d_l g_l(x) + o(g_l(x))$$

$(c_l - d_l)g_l(x) = o(g_l(x))$. Такого не может быть (посмотреть на определение о маленького), откуда получаем противоречие. Q.E.D.

Небольшое забегание вперед.

Формула Тейлора для многочленов.

$$f(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_n x^n.$$

Вопрос: Как разложить многочлен $f(x)$ по степеням $(x - x_0)^k$?

$$f(x) = b_0 + b_1(x - x_0) + \dots + b_n(x - x_0)^n$$

Очевидно, что $f(x_0) = b_0$. Возьму производную. Замечу, что $f'(x_0) = b_1$.

$$b_k = \frac{f^{(k)}(x_0)}{(k!)}.$$

Получаю:

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k.$$

Теорема. (формула Тейлора с остатком в форме Пеано)

~~что за $f(x)$, откуда она действует, нам ничего не сказали, угадываем :)~~

Пусть f - n раз дифференцируема на (a, b) , $x_0 \in (a, b)$.

Тогда $f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k + o((x - x_0)^n)$, при $x \rightarrow x_0$.

Доказательства не будет, оно приняло ислам

~~1:27 9 лекции, кохась что-то сказал про наклонную асимптоту, но я не вставляю это в конспект, так как там что-то странное~~

6 Дифференциальные исчисления.

6.1 Производные.

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}, x_0 \in \langle a, b \rangle$.

f - дифференцируема в x_0 , если $\exists A \in \mathbb{R} : \exists$ бесконечно малая $\alpha(x), x \rightarrow x_0$.

$\forall x \in \langle a, b \rangle : f(x) = f(x_0) + A(x - x_0) + \alpha(x)(x - x_0)$.

Число A называют производной в точке x_0

По теореме о единственности асимптотического разложения A - корректно определено.

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R} : x_0 \in \langle a, b \rangle : f$ - дифференцируема в точке x_0 , если \exists конечная.

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{(x - x_0)} = A.$$

Замечание от Славы. Первое определение более гибкое, если расширять функцию в \mathbb{R}^m то понятно, как брать производную, когда у нас больше одной переменной (начинаем работать по векторам).

Теорема (о равносильности двух определений).

Опр 1 \Leftrightarrow опр 2.

Доказательство:

Из первого второе: $f(x) = f(x_0) + A(x - x_0) + \alpha(x)(x - x_0)$.

Выразим $A = \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} - \alpha(x)$. Посмотрю на предел, получу искомое.

Из второго первое: повторите в обратную сторону из первого второе.

$$A = f'(x_0)$$

Замечание. Дифференциал $df, df(x_0, h) = f'(x_0) \cdot h$.

f - как в определении: $df : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} : h \rightarrow f'(x_0) \cdot h$.

Замечание. $f'_+(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0+0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} =$ правосторонняя производная.

Аналогично левосторонняя.

Если $f'_+(x_0), f'_-(x_0) = A \in \mathbb{R}$, то f - дифф. в точке x_0 и $f'(x_0) = A$.

Замечание. Если $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = +\infty$, то считаем, что f - **НЕ ДИФФЕРЕНЦИРУЕМА**, но можем говорить, что $f'(x_0) = +\infty$

Замечание. f дифференцируема в x_0 , то f непрерывна в x_0 . Тривиально из определений.

Пример:

$$f(x) = x^2 \sin \frac{1}{x}, \text{ при } x \neq 0, f(x) = 0, \text{ при } x=0.$$

Хочу посмотреть дифференцируема ли в нуле? Да $f(x) = 0 + 0 \cdot (x - 0) + (x \sin \frac{1}{x})x$.

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$. f - **дифференцируема на отрезке**, если она дифф. в каждой точке этого отрезка.

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$, пусть f дифф. на отрезке $\langle a, b \rangle$. Тогда функция $x \rightarrow f'(x)$ - производная функции f .

Правила дифференцирования.

Теорема

$f, g : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$, дифф. в x_0 . Тогда указанные ниже функции дифф. в x_0 :

1. $(f + g)'(x_0) = f'(x_0) + g'(x_0)$
2. $\forall \alpha \in \mathbb{R} : (\alpha f)'(x_0) = \alpha f'(x_0)$
3. $(fg)'(x_0) = f'(x_0)g(x_0) + f(x_0)g'(x_0)$
4. Если $g(x_0) \neq 0$. $(\frac{f}{g})'(x_0) =$

Доказательство:

1) 2) 3) Упражнение. 4) Используя $\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x_0 + h) - f(x_0)}{h}$ - немного измененное определение предела докажем. **ОЧЕВИДНО** (ну там реал просто подставить)

Теорема (дифференцирование композиции)

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \langle c, d \rangle$ - дифф. в x_0

$g : \langle c, d \rangle \rightarrow \mathbb{R}$ дифф. в $y_0 = f(x_0)$.

Тогда $g \circ f$ - дифф в x_0 и $(g \circ f)'(x_0) = g'(f(x_0))f'(x_0)$

Доказательство:

$$f(x_0 + h) = f(x_0) + f'(x_0) \cdot h + \alpha(x_0 + h) \cdot h$$

$$\begin{aligned}
g(y_0 + k) &= g(y_0) + g'(x_0) \cdot k + \beta(x_0 + h) \cdot h \\
g(f(x_0 + h)) &= g(f(x_0) + f'(x_0) \cdot h + \alpha(x_0 + h) \cdot h) = \\
&= g(f(x_0)) + g'(f(x_0))(f'(x_0)h + \alpha(x_0 + h) \cdot h) + \beta(\cdot)(f'(x_0)h + \alpha(x_0 + h) \cdot h) = \\
&= g(f(x_0)) + g'(f(x_0))f'(x_0)h + (\dots) \text{ — необходимая нам формула}
\end{aligned}$$

Замечание от Славы. Надо аккуратно посмотреть на то, что находится в скобках и посмотреть на первое определение дифференцируемости

Теорема (о производной обратной функции)

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$, — непр., строго монотонная. Дифференцируема в x . Тогда f^{-1} — дифф. в $f(x)$ — $(f^{-1})'(f(x)) = \frac{1}{f'(x)}$. ($f'(x) \neq 0$)

Доказательство:

Продифференцируйте $f^{-1}(f(x)) = x$. Получите искомое. Только нужно доказать, что $f^{-1}(x)$ в целом дифференцируема. Это доказывается из элементарных соображений о симметрии. (геометрическое доказательство через касательные).

f^{-1} существует по теореме о непрерывности обратной функции.

Возьму точку $(x, f(x))$ и точку $(x + h, f(x) + k)$. Заметим, что $h(k) = h = f^{-1}(f(x) + k) - f^{-1}(f(x))$. Чтобы найти производную обратной функции, мы

должны найти вот такой предел: $\lim_{k \rightarrow 0} \frac{f^{-1}(y + k) - f^{-1}(y)}{k} = \frac{h(k)}{k}$

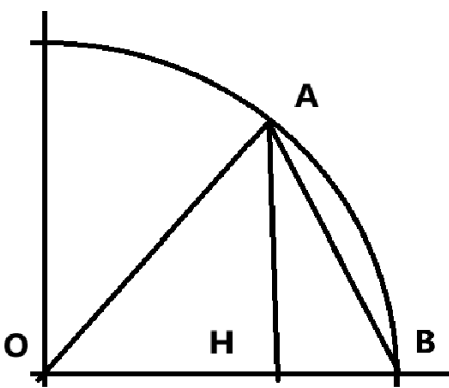
$= \lim_{k \rightarrow 0} \frac{h(k)}{f(x + h(k)) - f(x)}$ — откуда предел существует, откуда дифф в точке x .

6.2 Триг. функции

В школе мы умели их определять. Пользуемся этими определениями.

Лемма. $x \in (0, \frac{\pi}{2})$, $\sin x < x < \operatorname{tg} x$.

Доказательство:



Возьмем какую-то точку H так, что $\angle AOB = x$. Посчитаем $S_{\Delta AOB}$. $OB = 1$. Поэтому $S_{\Delta AOB} = \frac{AH \cdot OB}{2} = \frac{\sin x}{2}$. Посчитаем площадь сегмента. Найду $S_{\text{сегмент}} = \pi r^2 x = \frac{x}{2}$. Дострою за точку A до прямоугольного треугольника. Получу $S_{\Delta} = \frac{\operatorname{tg} x}{2}$, откуда я и получаю нужное мне неравенство.

~~что же такое эта ваша площадь, узнаете во втором семестре БУ.~~

Следствие. $\sin x, \cos x$ - непр. функции на \mathbb{R}

$|\sin x - \sin x_0| = |2 \sin \frac{x - x_0}{2} \cdot \cos x + x_0/2| \leq 2 \sin \frac{|x - x_0|}{2} \leq \frac{2|x - x_0|}{2}$. То есть предел существует, откуда непрерывна. Ну а косинус — сдвинутый синус.

Следствие. $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = 1$. Достаточно доказать, что предел с одной стороны.

Доказательство:

При $x \in (0, \frac{\pi}{2})$: $\cos x < \frac{\sin x}{x} < 1$. По принципу двух городских середина стремится к 1. (Равенство посередине — переписанное равенство сверху).

Следствие. $\sin x$ дифференцируема при всех $x \in \mathbb{R}$, $(\sin x)' = \cos x$.

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{\sin(x+h) - \sin x}{h} = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{2 \sin \frac{h}{2} \cdot \cos(x + \frac{h}{2})}{h} = \lim_{h \rightarrow 0} \cos(x + \frac{h}{2}) = \cos x.$$

Откуда производная синуса такая. ~~Кохась: синус найдите сами.~~

6.3 Теоремы о среднем.

~~предельно-аккуратно со всем. Техал по звуку~~

Лемма. $f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$, функция дифф в x_0 , $f'(x_0) > 0$.

Тогда $\exists \varepsilon > 0$ $f(x) > f(x_0)$, при $x \in (x_0, x_0 + \varepsilon)$, $f(x) < f(x_0)$, при $x \in (x_0 - \varepsilon, x_0)$

Доказательство:

$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = f'(x_0) > 0$. Смотрим на последовательность с правой стороны. По теореме о стабилизации знака, существует ε , такой, что в окрестностях $\frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = f'(x_0) > 0$. Аналогично и с другой стороны есть такой ε , берем минимум и выигрываем (пристально посмотрите на числитель)

Теорема (Ферма)

Пусть $f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$, $x_0 \in (a, b)$, x_0 — точка максимума на интервале (a, b) , x_0 — дифференцируема в x_0 . Тогда $f'(x_0) = 0$.

Доказательство:

Берем лемму. Если $f'(x_0) > 0$ — сломалось, если $f'(x_0) < 0$ — сломалось по лемме, а откуда $f'(x_0) = 0$

~~вот как это может быть теорема ферма, когда слово производная придумали в 19 веке, а ферма умер и уже сгнил в гробу тогда.~~

Теорема (Ролля)

$f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, дифф на (a, b) , $f(a) = f(b)$. Непрерывна на $[a, b]$. Тогда существует $c \in (a, b) : f'(c) = 0$.

Доказательство:

f — непрерывна на $[a, b]$, откуда $[a, b]$ — компактен, по теореме Вейельштрасса, существует максимум и минимум функции. Если максимум и минимум на концах, тогда скучная ситуация (отрезок). Иначе максимум или минимум есть на (a, b) , откуда по теореме Ферма в этой точке будет $f'(x_0) = 0$.

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$ — многочлен, $x_0 \in \langle a, b \rangle$. $f(x_0) = 0$. Тогда x_0 называют корнем кратности k , если $f(x) = (x - x_0)^k \cdot g(x)$, где $g(x_0) \neq 0$ и g — многочлен.

Зам. Если x_0 корень кратности k многочлена $f(x)$, тогда x_0 корень кратности $k - 1$ у $f'(x)$ — очевидно.

Теорема.

$L_n(x) = ((x^2 - 1)^n)^{(n)}$ — n раз продифф — **Многочлены Лежандра**.

Тогда L_n имеет ровно n вещественных корней на $(-1, 1)$.

Доказательство:

(Решали на практиках).

Доказательство очевидно (просто много раз используйте теорему Ролля, а также прошлое замечание)

Теорема (Лагранжа).

$f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, дифф. на (a, b) . Непрерывна на $[a, b]$.

Тогда $\exists c \in (a, b) : \frac{f(b) - f(a)}{a - b} = f'(c)$

Теорема (Коши).

$f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, дифф. на (a, b) . Непрерывна на $[a, b]$.

$g : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, дифф. на (a, b) . Непрерывна на $[a, b]$. $g' \neq 0$ на (a, b) .

Тогда $\exists c \in (a, b) : \frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)} = \frac{f'(c)}{g'(c)}$.

Доказательство:

$F(x) = f(x) - kg(x)$. Подберем k так, что $F(a) = F(b)$.

$$f(a) - k \cdot g(a) = f(b) - k \cdot g(b)$$

$$\frac{f(a) - f(b)}{g(a) - g(b)} = k, \text{ при этом, тк } g' \neq 0 \text{ на } (a, b), \text{ то } g(a) \neq g(b) \text{ (иначе по теореме}$$

Ролля мы проиграем). Значит такое k существует.

Теперь из этого следует, что $\exists c, F'(c) = 0$, то есть. $f'(c) - k \cdot g'(c) = 0$. А это то, что от нас требуют.

Замечание от Славы. Теорема Коши — обобщение теоремы Лагранжа ($g(x) = x$).

Следствие: $f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$ дифф. на (a, b) . $\exists M > 0 : \forall k \in (a, b) : |f'(k)| \leq M$.

Тогда для любых $x_0, x_0 + h \in \langle a, b \rangle : |f(x_0) - f(x_0 + h)| \leq M \cdot |h|$.

Следствие: f — непрерывна на $[x_0, x_0 + h]$, дифференцируема на $(x_0, x_0 + h)$.

$\lim_{x \rightarrow x_0+0} f'(x) = A \in \mathbb{R}$. Тогда $f'_+(x_0) = A$

Доказательство:

$\lim_{x \rightarrow x_0+0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = \lim_{x \rightarrow x_0} f'(c)$, где $c = c(x) \in (x_0, x)$, определено теоремой Лагранжа. Откуда очевидно.

Теорема (Дарбу, о промежуточном значении производной)

$f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, дифф. $\rightarrow [a, b]$. Тогда $\forall C$ между $f'(a), f'(b)$, существует $c \in (a, b) : f'(c) = C$.

Доказательство:

$$g(x) = f(x) - Cx.$$

~~$g'(a)$ и $g'(b)$ что-то больше нуля, что-то меньше нуля. Значит есть точка принимающая ноль - так нельзя, так как про непрерывность производной мы ничего не знаем.~~

Н.У.О $g'(a) > 0, g'(b) < 0$. Пусть c - точка максимума g на $[a, b]$, она не может быть крайней по лемме в начале параграфа, откуда $g'(c) = 0$.

Следствие. Если f дифф на $\langle a, b \rangle$, тогда $f(\langle a, b \rangle)$ — промежуток.

Следствие. f' не имеет разрывов первого рода.

6.4 Школьный урок

$x^\alpha, \alpha \in \mathbb{Q}$. Обозначается $f_\alpha(x) = x^\alpha$.

$\alpha = \mathbb{N}$. Очевидно непрерывно на \mathbb{R} . Все понятно

$\alpha = -\mathbb{N}$. Обратная непрерывность и существование везде кроме нуля и монотонно

$\alpha = 0$. Тожественная единица. $0^0 = 1$ ради непрерывности.

$\alpha = \frac{1}{n}$. n - нечет., тогда $f_n : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ — непрерывная, строго монотонная, откуда есть обратная. Тогда $f_{\frac{1}{n}} = f_n^{-1}$.

$\alpha = \frac{1}{n}$. n - чет., тогда $f_n : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ — непрерывная, строго монотонная на $[0, +\infty)$, откуда есть обратная на $[0, +\infty)$. Тогда $f_{\frac{1}{n}} = f_n^{-1}$ на $[0, +\infty)$

$\alpha \in \mathbb{Q}, \alpha = \frac{p}{q}, (p, q) = 1, p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N}, f_\alpha = f_{\frac{1}{q}} \cdot f_p$.

Теорема.

Число e^2 — иррационально. [е тоже будет рационально :)]

Доказательство:

Пусть $e^2 = \frac{2 * k}{n}$. $n \cdot e = 2k \cdot e^{-1}$.

$$n(2k-1)!e = (2k)!e^{-1}.$$

$n(2k-1)! \cdot (1 + 1 + \frac{1}{2!} + \frac{1}{3!} + \dots + \frac{1}{(2k-1)!} + \frac{e^c}{(2k)!})$, $c \in (0, 1)$ — воспользовались разложением в форме Лагранжа в 0 и подставили 1.

$$= \text{целое} + \frac{n}{2k} \cdot e^c = \text{целое} + \frac{e^c}{e^2}.$$

$(2k)!(1 - 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{2k!} - \frac{e^c}{(2k+1)!})$ — воспользовались разложением в форме Лагранжа в 0 и подставили -1 .

$$= \text{целое} - \frac{e^c}{(2k+1)!}.$$

И у нас не сходятся дробные части. В первом случае она меньше $\frac{1}{2}$, а во-втором случае больше $\frac{1}{2}$.

Метод Ньютона.

Цель метода: Найти корень на промежутке (a, b) . (Мы берем приближение корня)

Беру точку x_n . Беру уравнение касательной в точке x_n и еще точку (x_{n+1}) , в которой эта прямая пересекает ось x . Пусть Ψ — точка в которой находится корень, который мы ищем. Посмотрим, как близко мы к корню.

$$\Psi - x_{n+1} = \Psi - x_n + \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} = \frac{f(x_n) + f'(x_n)(\Psi - x_n)}{f'(x_n)}.$$

Посмотрим на разложение в Лагранже:

$$f(\Psi) = f(x_n) + \frac{f'(x_n)}{1!}(\Psi - x_n) + \frac{f''(c)}{2!}(\Psi - x_n)^2 = 0.$$

$$\frac{f(x_n) + f'(x_n)(\Psi - x_n)}{f'(x_n)} = -\frac{1}{2} \cdot \frac{f''(c)(\Psi - x_n)^2}{f'(x_n)}.$$

Возьмем $m = \min(f'(x))$, $M = \max|f''(x)|$. на нашем интервале

$$\begin{aligned} |\Psi - x_{n+1}| &= \frac{1}{2} \cdot \frac{|f''(c)(\Psi - x_n)|}{|f'(x_n)|}(\Psi - x_n)^2 \leq \frac{M}{2m}|\Psi - x_n|^2 \leq \frac{M}{2m}\left(\frac{M}{2m}|\Psi - x_{n-1}|^2\right)^2 \leq \\ &\dots \leq \frac{M}{2m}^{1+2+\dots+2^{n-1}}|\Psi - x_1|^{2^n} = \frac{M}{2m}\left(\frac{M}{2m}\right)^{2^n}|\Psi - x_1|^{2^n}. \end{aligned}$$

Метод рабочий, если вам не выбрасывает никуда далеко. (Как я понял тут нет доказательства)

Замечание от Славы. Буквально записал то, что говорил Кохась. Не могу придумать более адекватного объяснения

6.5 Производные ВЫСШЕГО порядка.

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$ — дифф на $\langle a, b \rangle$. $x_0 \in \langle a, b \rangle$, Если функция $f'(x)$ дифф. в x_0 . Тогда назовем $(f'(x_0))'$ — **второй производной** f в точке x_0 .

Если $\forall x_0 \in \langle a, b \rangle$, то $f''(x)$ — функция второй производной.

Аналогично $f^{(n)}(x_0)$, n -ая производная.

$\langle a, b \rangle$, $C^n(\langle a, b \rangle)$ — множество функций, который n раз дифференцируемы на (a, b) и $f^{(n)}$ непрерывна на $\langle a, b \rangle$

Теорема (Формула Тейлора с остатком в форме Пеано)

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$. $x_0 \in \langle a, b \rangle$ f — $(n - 1)$ раз дифф. на $\langle a, b \rangle$.

$\exists f^{(n)}(x_0) \in \mathbb{R}$. Тогда:

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k + o((x - x_0)^n), \quad x \rightarrow x_0$$

Доказательство:

1) Начну с того что $f(x_0) = f'(x_0) = \dots f^{(n)}(x_0) = 0$. Докажем, что $f(x) = 0 + o((x - x_0)^n)$, $x \rightarrow x_0$.

База: $n = 1$. $f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + o(x - x_0)$.

Переход: $n \rightarrow n + 1$. Видно, что f' удовл предположению индукции. Значит $f'(x) = o(x - x_0)^n$, $x \rightarrow x_0$. По теореме Лагранжа $f(x) - f(x_0) = f'(c)(x - x_0)$, где $c \in (x, x_0)$.

$$\left| \frac{f(x)}{(x - x_0)^{n+1}} \right| = \left| \frac{f(x) - f(x_0)}{(x - x_0)^{n+1}} \right| = \left| \frac{f'(c)(x - x_0)}{(x - x_0)^{n+1}} \right| = \left| \frac{f'(c)}{(c - x_0)^n} \right| \cdot \left| \frac{(c - x_0)^n}{(x - x_0)^n} \right| \rightarrow 0$$

— победили.

2) Общий случай. Рассмотрим $g(x) = f(x) - T_n(f, x_0) = f(x) - \left(\sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k \right)$. Заметим, что $g(x_0) = 0, \dots, g^{(n)}(x_0) = 0$. Используем частный, откуда и получаем нужное.

Теорема (Формула Тейлора с остатком в форме Лагранжа)

$f \in C^n(\langle a, b \rangle)$, f — $(n + 1)$ раз дифференцируемы на (a, b)

$x, x_0 \in \langle a, b \rangle$. Тогда $\exists c \in (x, x_0)$.

$$f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_0)^k + \frac{f^{(n+1)}(c)}{(n + 1)!} (x - x_0)^{n+1}$$

Доказательство:

$$\phi(t) = f(x) - \sum_{k=0}^n \frac{f^k(t)}{k!} (x-t)^k. \text{ Позамечаем интересные вещи.}$$

$$\phi(x) = 0, \phi(x_0) = \text{остаток в формуле Тейлора.}$$

$$\phi'(t) = -\frac{f^{n+1}(t)}{n!} (x-t)^n$$

Теорема Коши. $\frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)} = \frac{f'(x)}{g'(x)}$. $f = \phi$, $g(t) = (x-t)^{n+1}$, $a = x_0$, $b = x$;

$$\frac{\phi(x) - \phi(x_0)}{g(x) - g(x_0)} = \frac{-R_{n+1}(x_0)}{-(x-x_0)^{n+1}} = \frac{-\frac{f^{(n+1)}(c)}{n!} (x-c)^n}{-(n+1)(x-c)^n}$$

Откуда и получаем наш вид остатка

Замечание от Славы. Кохась вдруг стал обозначать остаток многочлена Тейлора как $R_{n+1}(x_0)$.

Замечание. Пусть $f \in C^\infty(\langle a, b \rangle)$. Пусть существует M, A :

$$\forall t \in \langle a, b \rangle : |f^n(t)| \leq MA^n.$$

Тогда $\forall x. x_0 \in \langle a, b \rangle$. $T_n(f, x_0)(x) \rightarrow f(x)$, при $n \rightarrow +\infty$. Доказательство это просто аккуратные оценки.

Замечание. $f(x) = x + x^2 + x^3 \cdot \sin(\frac{1}{x^{100}})$, при $x \rightarrow 0$ — продифференцируйте и поймите, что с вашей жизнью не так.

Асимптотическое разложение просто опасно дифференцировать.

$$f(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n + o(x^n) \text{ — формула Тейлора, } x_0 = 0.$$

То $f'(x) = a_1 + 2a_2x + \dots + na_nx^{n-1} + o(x^{n-1})$ — верная формула, так еще и формула тейлора для f' .

Теорема.

Пусть $P(x), Q(x)$ — многочлен, $\deg P(x) < \deg Q(x)$, $P(x), Q(x)$ — взаимнопросты.

$$Q(x) = (x-x_1)^{\alpha_1} \cdot (x-x_2)^{\alpha_2} \dots (x-x_n)^{\alpha_n}.$$

Тогда существуют вещественные числа $A_1, A_2, \dots, A_{\alpha_1}, B_1, \dots, B_{\alpha_2}, \dots, D_1, \dots, D_{\alpha_n}$, что

$$\frac{P(x)}{Q(x)} = \left(\frac{A_1}{x-x_1} + \dots + \frac{A_{\alpha_1}}{(x-x_1)^{\alpha_1}} \right) + \left(\frac{B_1}{x-x_2} + \dots + \frac{B_{\alpha_2}}{(x-x_2)^{\alpha_2}} \right) + \dots + \left(\frac{D_1}{x-x_n} + \dots + \frac{D_{\alpha_n}}{(x-x_n)^{\alpha_n}} \right)$$

Доказательство:

Пусть $F_1(x) = \frac{P(x)}{Q(x)}(x-x_1)^{\alpha_1} = \frac{P(x)}{(x-x_2)^{\alpha_2} \dots (x-x_n)^{\alpha_n}}.$

Разложим F_1 по формуле Тейлора в точке x_1 :

$$F_1(x) = a_0 + a_1(x-x_1) + \dots + a_{\alpha_1}(x-x_1)^{\alpha_1} + o((x-x_1)^{\alpha_1}).$$

$$\frac{P(x)}{Q(x)} = \frac{F_1(x)}{(x-x_1)^{\alpha_1}} = \frac{a_0}{(x-x_1)^{\alpha_1}} + \frac{a_1}{(x-x_1)^{\alpha_1-1}} + \dots + \frac{a_{\alpha_1-1}}{(x-x_1)} + a_{\alpha_1} + o(1),$$

$x \rightarrow x_1.$

$A_1 = \alpha_1 - 1$ и так далее.

Аналогично с другими B, \dots, D . Построили. Почему получили то, что надо

$$\frac{P(x)}{Q(x)} - \left(\frac{A_1}{x-x_1} + \dots + \frac{A_{\alpha_1}}{(x-x_1)^{\alpha_1}} \right) - \dots - \left(\frac{D_1}{x-x_n} + \dots + \frac{D_{\alpha_n}}{(x-x_n)^{\alpha_n}} \right).$$

Давайте посмотрим на первую пару. Получается что-то ограниченное при $x \rightarrow x_1$. Но как такое может быть, это значит то, что было в знаменателе: $(x-x_1)^{\alpha_1}$ — сократилось! Значит у меня сокращается весь знаменатель, если я вычту все серии.

Значит такая разность на самом деле функция у которой сократился весь знаменатель. Это многочлен. Но как такое может быть $\deg P < \deg Q$. Откуда это просто 0. (тут надо больше аккуратности).

6.6 Показательные функции

Хочу найти все непрерывные функции такие, что $f(x + y) = f(x) \cdot f(y)$. Назову все такие функции показательными (игнорирую тождественный ноль и тождественный один).

Свойства.

1. $\forall x : f(x) > 0; f(0) = 1$. Очевидно откуда
2. $\forall r \in \mathbb{Q} : \forall x : f(rx) = f(x)^r$. Очевидно из определения рациональных степеней.
3. Введем число $a = f(1)$, f - строго монотонная, более того: $a \neq 1$. Если $a > 1$, то строго возрастает. Если $a < 1$, то строго убывает. Доказательство очевидно.
4. Множество значений это $(0, +\infty)$. Очевидно по свойствам степени.
5. Зафиксируем функцию. Пусть существует функция \bar{f} , которая в $f(1)$ принимает то же самое значение. Заметим, что $\bar{f} = f$.

Кохась: возьму кредит в виде теоремы.

Теорема.

$\exists f_0$ - показательная функция, такая что:

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{f(x) - 1}{x} = 1$$

Кохась: ну пока пофиг что такая может не существовать. Пока что-нибудь под доказываем

Теорема.

$$\exists \alpha \in \mathbb{R} : \forall x \in \mathbb{R} : f(x) = f_0(\alpha x)$$

Доказательство:

$$f(1) = a > 0; f_0(\alpha) = a, \alpha \neq 0.$$

Посмотрим на $g(x) = f_0(\alpha x)$ - это показательная функция (удовлетворяет определению). $g(1) = a = f(1)$, откуда по свойству 5 они совпадают.

Что мы только доказали: Любую показательную функцию можно выразить через f_0 .

Следствие: функция из теоремы 2 - единственна (если существует). (От прот.)

Функцию $f_0(x)$ буду называть экспонентой. Буду обозначать ее $f_0(x) = \exp(x) = e^x$. (пока это не то е, это просто обозначение).

Так как $\frac{e^x - 1}{x} \rightarrow 1$, откуда $e^x > 1$, при $x > 0$.

Следствие. $a > 0, a \neq 1 \exists!$ показ. функция $f(1) = a$. Очевидно

Обозначим все наши функции: a^x

Следствие. $\forall x, y : \forall a > 0, a \neq 1 : a^{xy} = (a^x)^y = (a^y)^x$.

$a > 0, a \neq 1, a^x : \mathbb{R} \rightarrow (0, +\infty)$ строго монот., непрерывно. Откуда существует обратная. Назовем ее логарифмом. $\ln x = \log_e x$.

Замечательный предел. $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{e^x - 1}{x} = 1$

Следствие. $(e^x)' = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{e^{x+h} - e^x}{h} = e^x$

Замечательный предел. $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\ln(1+x)}{x} = 1$. Переверните дробь и увидите что-то больно похожее на первый зам. предел.

Следствие. $(\ln x)' = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{\ln(x+h) - \ln x}{h} = \lim_{\frac{h}{x} \rightarrow 0} \frac{\ln(1 + \frac{h}{x})}{\frac{h}{x}} \cdot \frac{1}{x} = \frac{1}{x}$

Замечательный предел. $\lim_{x \rightarrow 0} (1+x)^{\frac{1}{x}} = e$. $e^{\ln(1+x)^{\frac{1}{x}}} \rightarrow e$.

Следствие. Старое e и новое e совпадают, потому что старое e это предел $(1 + \frac{1}{n})^n$.

Замечательный предел. $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{(1+x)^\alpha - 1}{x} = \alpha$.

$\frac{(1+x)^\alpha}{x} = \frac{f(x)}{x} = \frac{f(x)}{\ln(f(x)+1)} \cdot \frac{\alpha \ln(1+x)}{x} \rightarrow \alpha$.

6.7 Монотонность и экстремумы.

Теорема (Критерий монотонности)

$f \in C(\langle a, b \rangle)$, дифф на (a, b) . Тогда f возрастает на $\langle a, b \rangle \Leftrightarrow f' \geq 0$ на (a, b)

Доказательство очевидно. (Аналогично убывание)

Следствие. $f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$. Тогда $f = \text{const} \Leftrightarrow f \in C(\langle a, b \rangle)$ и f - дифф на интервале, $f' = 0$. Очевидно.

Следствие. $f \in C(\langle a, b \rangle)$, дифф на (a, b) . Тогда f - строго возрастающая \Leftrightarrow

1. $f' \geq 0$ на (a, b) .
2. ни на каком промежутке $\langle x_1, x_2 \rangle \subset \langle a, b \rangle$, $f' \neq 0$ на $\langle x_1, x_2 \rangle$. (интервал не из одной точки).

Доказательства очевидное

Следствие. $f, g \in C(\langle a, b \rangle)$, дифф на $\langle a, b \rangle$. Пусть $f(a) < g(a)$, а еще $f'(x) < g'(x)$ на (a, b) . Тогда $f(x) < g(x)$ на $\langle a, b \rangle$. Доказательство очевидно (Посмотреть на $h(x) = g(x) - f(x)$)

$f : X \rightarrow \mathbb{R}$, x_0 — точка лок. максимума. Существует Окрестность точки x_0 : $\forall x \in U(x_0) : f(x) \leq f(x_0)$. Экстремум.

Теорема (о необходимом и достаточном условии экстремума)

$f : \langle a, b \rangle \rightarrow \mathbb{R}$. $x_0 \in (a, b)$. Пусть f - дифф. (a, b) . Тогда:

1. x_0 — экстремум $\Rightarrow f'(x_0) = 0$.
2. f — n раз дифф в x_0 . Пусть $f'(x_0) = f''(x_0) = \dots = f^{(n-1)}(x_0) = 0$, $f^{(n)} \neq 0$. Если $f^{(n)}(x_0) > 0$, n - четная, тогда минимум. Если нечетная, то не экстремум. Если $f^{(n)}(x_0) < 0$, n - четная, тогда максимум. Если нечетная, то не экстремум.

Доказательство:

1) Теорема Ферма.

2) $f(x) = \sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x-x_0)^k + o((x-x_0)^n)$, при $x \rightarrow x_0$ — разложение Тейлора.

$$f(x) - f(x_0) = \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!} (x - x_0)^n + o((x - x_0)^n) \text{ по условию.}$$

$$= \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!} (x - x_0)^n + (x - x_0)^n \alpha(x), \text{ где } \alpha(x) \rightarrow 0 \text{ при } x \rightarrow x_0 - \text{остаток в форме}$$

Пеано.

$= \left(\frac{f^{(n)}(x_0)}{n!} + \alpha(x) \right) (x - x_0)^n$. Откуда уже методом вглядывания получится нужное нам выражение.

6.8 Равномерная непрерывность.

$f : X \rightarrow \mathbb{R}$. X - метрическое пространство.

f - равномерно непрерывно, если

$$\forall \varepsilon > 0 : \exists \delta > 0 \forall x_1, x_2 \in X : \rho(x_1, x_2) < \delta : |f(x_1) - f(x_2)| < \varepsilon.$$

$f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, E \subset \mathbb{R}, f$ - равномерно непрерывно E .

$$\forall \varepsilon > 0 : \exists \delta > 0 : \forall x_1, x_2 \in E : |x_1 - x_2| < \delta : |f(x_1) - f(x_2)| < \varepsilon.$$

Замечание. $X \rightarrow Y$ м.п.-ства $\rho(f(x_1), f(x_2)) < \varepsilon$. (Можно обобщить).

Теорема (Кантора)

Дано отображение $X \rightarrow Y$, X - компактно, f - непр на X .

Тогда f - равномерно непр.

Доказательство:

$$\text{От противного } \exists \varepsilon > 0 : \forall \delta, \delta = \frac{1}{n} \exists x_n, \bar{x}_n < \frac{1}{n} : \rho(f(x_n), f(\bar{x}_n)) > \varepsilon.$$

В метрическом пространстве \Leftrightarrow секв. компактно. (почему?)

Возьмем x_n - последовательность. Есть сходящаяся подпоследовательность. Выберем. Тогда для x_n начнет ломаться непрерывность (x_n и \bar{x}_n стремятся к а)

Следствие. $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$, непр. Тогда f равномерно непрерывно.