

Компакты

Опр Метрическое n -во-мн-во, на котором $\rho: M \times M \rightarrow \mathbb{R}$
задана метрика: $(x, y) \in M \times M \rightarrow \rho(x, y) > 0$, причем:

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

Опр Открытое n -во $E \subset A$ открытое, если
 $\forall x \in E \exists \delta > 0 \quad S(x, \delta) \in E$

Опр Замкнутое n -во - n -во A замкнутое, если
 ∂A является открытым (содержит граничные точки)

Опр Открытое покрытие n -ва E : Пусть $U_\alpha: \alpha \in I$
(I - n -во индексов) $\{U_\alpha\}_{\alpha \in I}$ - откр n -во E , если:

1. U_α открыто $\forall \alpha \in I$
2. $E \subset \bigcup_{\alpha \in I} U_\alpha \quad \forall x \in \bigcup_{\alpha \in I} U_\alpha \Leftrightarrow \exists \hat{\alpha} : x \in U_{\hat{\alpha}}$

Опр $E \in M$ компактно в M , если
 $(\forall \{U_\alpha\}_{\alpha \in I} \quad E \subset \bigcup_{\alpha \in I} U_\alpha \rightarrow (\exists \alpha_1, \dots, \alpha_m \quad E \subset \bigcup_{i=1}^m U_{\alpha_i}))$
- существует конечное подпокрытие

Опр $P \subset M$ - несвязно, если $\exists U$ и W - открытое:

1. $U \cap W = \emptyset$
2. $P \cap U \neq \emptyset \quad P \cap W \neq \emptyset$
3. $P \subset U \cup W$

Опр Точки в метр n -ве:

1. Внутренняя $x \in E \exists \delta > 0 \quad S(x, \delta) \in E$

а. Граничные

$\forall \delta > 0$

$S(x, \delta) \cap E \neq \emptyset$

б. Прозрачные $\exists x \forall \delta > 0 S(x, \delta) \cap E \neq \emptyset$

$S(x, \delta) \cap A/E \neq \emptyset$

в. Притомовые $\exists x \forall \delta > 0 \overset{\circ}{S}(x, \delta) \cap E \neq \emptyset$

$\forall \delta > 0$

$\overset{\circ}{S}(x, \delta) \cap E \neq \emptyset$

г. Изотропированные $x \in E \exists \delta > 0 \overset{\circ}{S}(x, \delta) \cap E = \emptyset$

$x \in E \exists \delta > 0$

$\overset{\circ}{S}(x, \delta) \cap E = \emptyset$

Теорема **Всёкое компактное мет-во ограничено и замкнуто** $\forall r > 0 \exists x : E \subset S(x, r)$

попробуем сами

Пусть $K \subset M$ компактно, тогда M открыто

$$K \subset \bigcup_{i=1}^n U_{\alpha_i}$$

n -членно

U_{α_i} - открытые множества \Rightarrow ограниченные

пересечем конечного их числа - ограничено

K полностью лежит в $\bigcup U_{\alpha_i} \Rightarrow$

граница тоже там лежит \Rightarrow

Теперь нужно доказать замкнуто.

① Пусть $K \subset M$ компактно. Возьмём покрытие $K \subset \bigcup_{x \in K} S(x, r_x)$

$$\exists x_1, \dots, x_n : K \subset \bigcup_{i=1}^n S(x_i, r_{x_i}) \quad // \text{ по свойству компактности}$$

$$\text{Возьмём } \forall z \in M \quad r > \max_{\forall i} \rho(z, x_i) + \max_{\forall i} r_{x_i}$$

$$\forall y \in K \quad \exists S(x_i, r_{x_i}) : y \in S(x_i, r_{x_i})$$

$$\rho(z, y) < \rho(z, x_i) + \rho(x_i, y) \leq \max_{\forall i} \rho(z, x_i) + \max_{\forall i} r_{x_i} < r$$

$$\forall y \in K \rightarrow y \in S(z, r) \Rightarrow K \subset S(z, r) - K \text{ открыто}$$

② Если $\bar{K} = M \setminus K$ открыто, то K - замкнуто
($\forall z \in \bar{K} \exists r > 0 S(z, r) \subset E$ - верно)

Пусть $z \notin K \quad \forall x \in K \quad \exists p(z, x), \quad S(x, \frac{p(z, x)}{3})$

$S(z, \frac{p(z, x)}{3})$
 ————
 можно покрыть
 открытой

гомоинне
 открытой \rightarrow

Теорема о существовании т. прикосновения

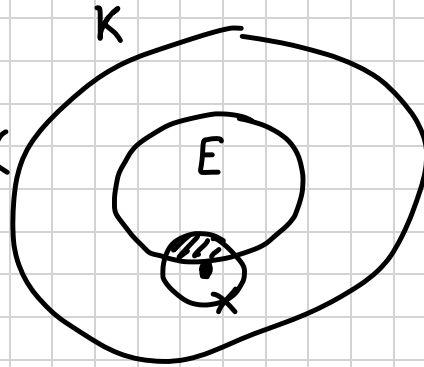
\forall бек пог-ва E компактного мн-во K
 $\forall K \exists x$ т.прикосновения $(\forall r > 0 \quad S(x, r) \cap E \neq \emptyset)$

Пусть нег

$\exists r > 0 \quad S(x, r) \cap E = \emptyset \quad \forall x \in K$

$K \subset \bigcup_{i=1}^{\infty} S(x_i, r_{x_i})$

$\Rightarrow E \subset \bigcup_{i=1}^{\infty} S(x_i, r_{x_i})$



$E \cap \bigcup_{i=1}^{\infty} S(x_i, r_{x_i}) = \emptyset \rightarrow$ там
 нет $\emptyset \in E$,

$\omega \quad E$ бесконечна \Rightarrow по теореме

Теорема Кантора непрерывна (пересечение
 или не пусто
 географически)

систем компакт пог-ств. Пусть K_α — компактно

$\alpha \in A$ и гни любого конечного пог-ва $\forall I \subset A$

$\bigcap_{\alpha \in I} K_\alpha \neq \emptyset \rightarrow \bigcap_{\alpha \in A} K_\alpha \neq \emptyset$

\uparrow
 гни любого
 мн-ва
 не пусто



\emptyset Пусть $\bigcap K_\alpha = \emptyset \Rightarrow \overline{\bigcap K_\alpha} = M$

$K_\alpha = M \setminus K_\alpha$ — открытой

$\bigcup \overline{K_\alpha} = M$

открытое покрытие

$K_\alpha' \subset M \Rightarrow$

$\Rightarrow K'_\alpha$ - компакт $\subset \bigcup_{i=1}^n \overline{K}_\alpha$ - с условием непрерывности

$$K'_\alpha \subset \bigcup_{\alpha \in I} \overline{K}_\alpha = M \setminus \bigcap_{\alpha \in I} K_\alpha$$

$$K'_\alpha \cap \left(\bigcap_{\alpha \in I} K_\alpha \right) = \emptyset$$

$\bigcap_{\alpha \in I} K_\alpha = \emptyset$ — противоречие по условию

Непрерывность

Опр

$f: M_1 \rightarrow M_2$ непрерывно в γ . $x_0 \in M_1$, если

$$\forall \varepsilon > 0 \exists \delta > 0 \forall x, x_0 \in M_1 \rho_1(x, x_0) < \delta \Rightarrow \rho_2(f(x), f(x_0)) < \varepsilon$$

Опр

Если $f: M_1 \rightarrow M_2$ непрерывно и P -связно в M_1 , то

его образ $f(P)$ — связное под-во в M_2

Опр

Непр обратное отображение:

Пусть $f: M_1 \rightarrow M_2$ $K \subset M_1$ -компакт, f -непр и $\forall x_1, x_2$

$x_1 \neq x_2 \rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$. Тогда на мн-ве $f(K)$

(биективно)

существует обратное отображение $g: f(K) \rightarrow K$ обратное

K f и непрерывно на K

Теорема Отображение непрерывно \Leftrightarrow прообраз

открытого мн-ва открыт. $f: (M_1, \rho_1) \rightarrow (M_2, \rho_2)$ -непр

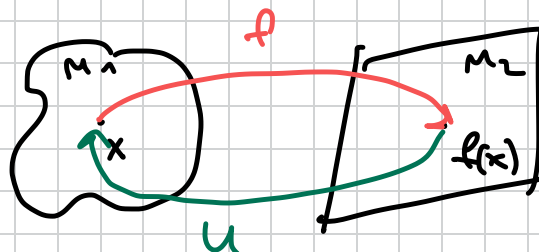
$\forall x \in M_1 \Leftrightarrow \forall W$ откр. в M_2

$U = f^{-1}(W) = \{x \in M_1 \mid f(x) \in W\}$ открыт в M_1

\Rightarrow отображение непрерывно

и W -открыт $w \in W$

$f(x) = w$, пусть $U(w) = X$



- замкнуто пусть x' - граничная точка
 $f(x') = w'$, возьмем w' еще значение
из открытости $|w' - w''| = \varepsilon \Rightarrow |x' - x''| < \delta$
 $x'' \in X$
 $\Rightarrow \exists S(x', \delta) \subset X$ - граничная точка - провалена

☞ Пусть $\forall w \in M_2$ $U = f^{-1}(w)$ - открыто
Возьмем $x \in M_1 \rightarrow \exists y = f(x) \in M_2$
 $\forall \varepsilon > 0 \exists S(y, \varepsilon) \subset M_2$, $f^{-1}(S(y, \varepsilon))$ - открыто \Rightarrow
 x - граничная точка $f^{-1}(S(y, \varepsilon)) \Rightarrow \exists \delta > 0$
 $(S(x, \delta) \subset f^{-1}(S(y, \varepsilon)))$ т.е. $|x - \bar{x}| < \delta$

Возьмем $\bar{x} \in S(x, \delta) \Rightarrow \bar{x} \in f^{-1}(S(y, \varepsilon)) \Rightarrow$
 $f(\bar{x}) \in S(y, \varepsilon) = S(f(x), \varepsilon)$
 $\Rightarrow \rho_2(f(\bar{x}), f(x)) < \varepsilon \Rightarrow f$ непрерывна

Теорема Непрерывный образ компактного метрического пространства компактен: Пусть $f(M_1, \rho_1) \rightarrow (M_2, \rho_2)$, причем f - непрерывна на M_1 , K - компакт в M_1 .

Тогда $f(K)$ - компакт в M_2

☉ $K = \bigcup_{i=1}^{\infty} U_\alpha$ U_α - открытое \Rightarrow непрерывно в открытое $f(U_\alpha)$ - открыто

$P = f(K) = f(\bigcup_{i=1}^{\infty} U_\alpha)$ U_α - открыто в M_2
и $\bigcup_{\alpha \in A} U_\alpha$ открыто покрывает P

$K \subset f^{-1}(P) \subset f^{-1}(\bigcup_{\alpha \in A} U_\alpha)$ $P \in \bigcup_{\alpha \in A} U_\alpha$

$\subset \bigcup_{\alpha \in A} f^{-1}(U_\alpha) \Rightarrow K \subset \bigcup_{\alpha \in A} f^{-1}(U_\alpha)$

$U_\alpha = f^{-1}(U_\alpha)$ - открыто

$K \subset \bigcup_{\alpha \in A} U_\alpha$ (открытое покрытие)

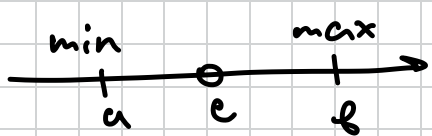
$P = f(K) = f\left(\bigcup_{i=1}^n U_{\alpha_i}\right)$ (компактно) \subset

$\subset \bigcup_{i=1}^n f(U_{\alpha_i}) = \bigcup_{i=1}^n W_{\alpha_i} \rightarrow$ конечное
откр покрытие

$\Rightarrow P$ -компакт в M_2

Теорема. Непр. обр. связные и компакты
покр-ва в M лев. отрезком, где $f: M \rightarrow \mathbb{R}$

Д. Пусть $f(K)$ - комп и связ мн-во,
тогда f -ция достигает на компакте
своего минимума и максимума.



Пусть $\exists c \notin f(K)$. Из компакта
 $f(K) \subset \bigcup W_{\alpha}$, т.е. $f(K) \subset (-\infty; c) \cup (c; +\infty)$
откр откр
- покрытие с связностью

из компактности
замкнуто.

Норма

Опр $f(x, 0) = \|x\| > 0 \quad \forall x \in L$ - мн-во $\|x\|$ -норма
в L

св-ва нормы: 1° $\|x\| = 0 \iff x = 0$

2° $\|\lambda x\| = |\lambda| \|x\|$

3° $\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$

Опр Пусть в L - КНП (конечно-мерное нормированное мн-во)
 $\| \cdot \|_1$ и $\| \cdot \|_2$ - эти нормы эквивалентны

$\exists 0 < d < D < \infty$, что $\forall x \in L \quad d \|x\|_1 \leq \|x\|_2 \leq D \|x\|_1$

$\leftrightarrow \|x\|_1 \sim \|x\|_2$ на **кнлп** $\exists!$ кн эквивалентности

- 1° Все нормы эквивалентны
- 2° Если E открыто в $\|\cdot\|_1$, то и в любой другой
- 3° Если x_n фундаментальная в одной норме, то φ -на и в другой
- 4. $\|\cdot\|_1 - \in L_1$
 $\|\cdot\|_2 - \in L_2$ (непрерывность)

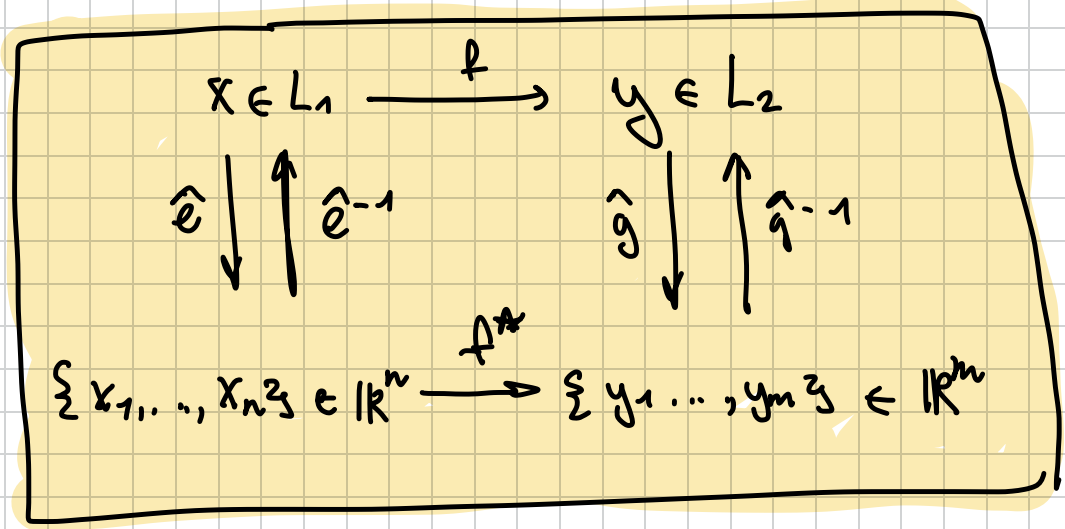
$f: L_1 \rightarrow L_2$ непрерывна

$$\forall \varepsilon > 0 \exists \delta > 0 \forall x \in L_1: \|x - a\|_1 < \delta \rightarrow \|f(x) - f(a)\|_2 < \varepsilon$$

Опр каноническое представление отображения.

$$\dim L_1 = n \quad \dim L_2 = m$$

$f: L_1 \rightarrow L_2$ - лн. отображение



$\forall i \in \{1, \dots, m\} \exists f_i: (x_1, \dots, x_n) \rightarrow y_i \in \mathbb{R}$

$$y_i = g_i^* \circ g \circ f \circ e^{-1}(x_1, \dots, x_n)$$

↑
 образ y_i
 ↘
 образ (y_1, \dots, y_m)
 ↘
 образ y
 ↘
 образ вектор \bar{x}

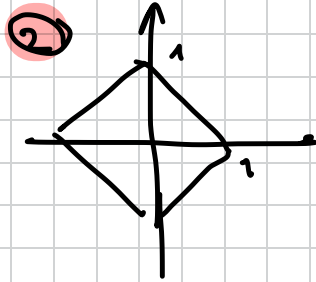
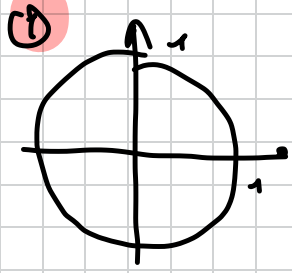
$$f^* = \begin{cases} g_1 = f_1(x_1, \dots, x_n) \\ \dots \\ g_m = f_m(x_1, \dots, x_n) \end{cases}$$

Для любого базиса $\{e_1, \dots, e_n\}$ существует базис $\{e_1^*, \dots, e_m^*\}$, что

$\langle e_i^*, e_j \rangle = \delta_{ij}$ $\begin{pmatrix} 1, & i=j \\ 0, & i \neq j \end{pmatrix}$ т.е. каждая ф-ая e_i :

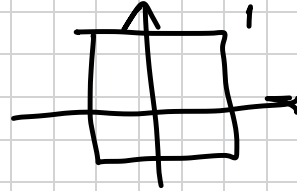
«выбирает» i -ую координату вектора в базисе $\{e_j\}$

Опр Примеры норм: L_2 1° евклидова $\|x\|_2 = \sqrt{|x_1|^2 + \dots + |x_n|^2}$



L_1 2° $\|x\|_1 = |x_1| + \dots + |x_n|$

L_∞ 3° $\|x\|_\infty = \max(|x_1|, \dots, |x_n|)$



$L_2: |x| + |y|^p \leq 1 \quad p=2$

$L_1: |x| + |y|^p \leq 1 \quad p=1$

$L_\infty: |x| + |y|^p \leq 1 \quad p=\infty$

Опр норма линейного отображения: $\|A\| = \sup \frac{\|Ax\|_{L_2}}{\|x\|_{L_1}}$

A - линейный оператор (матрица)

// как бы можно представить, который может выглядеть A

↑ (смотрим насколько сильно меняются векторы)

Теорема f - непрерывно $\Leftrightarrow \forall i \ f_i$ - непрерывно

Опр $f: L_1 \rightarrow L_2$ непрерывно $\Leftrightarrow \forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0 \forall h \in L_1$

$\|h\|_{L_1} < \delta \rightarrow \|f(a+h) - f(a)\|_{L_2} < \epsilon$

$\alpha: L_1 \rightarrow L_2$ л.ч. $\forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0 \forall h \in L_1 \ \|h\|_{L_1} < \delta$

$\Rightarrow \|\alpha(h)\|_{L_2} < \epsilon$

\Rightarrow Пусть f не-л.ч. $\Rightarrow \exists \alpha(h) = f(a+h) - f(a)$

Выберем базисы в L_1 и L_2 . Тогда

$\alpha(h) = f(a+h) - f(a)$

$\alpha_i(h) = f_i(a+h) - f_i(a)$

удобно выбрать базисы $\{e_i\}$ и $\{g_i\}$ / $\{g_i\}$ ортонормированы к 0.

Возьмем норму в L_2 $\|x\|_{L_2} = \sum_{i=1}^n |x_i|$,
 тогда, если $\alpha(h)$ - д.м., то $\alpha_i(h)$ - д.м. \rightarrow f - непрерывно
 \Leftrightarrow Пусть $\forall_j f^j$ - непрерывно $\Rightarrow \forall_j \exists \alpha^j(h) = f^j(a+h) - f^j(a)$ - д.м.
 Попробуем найти $\alpha(h) = \sum \alpha^j(h) g_j$ - базис на L_2
 $f^* = \sum f^j g_j \Rightarrow \alpha(h) = f^*(a+h) - f^*(a)$
 $\Rightarrow f$ непрерывно, но $f = \hat{g}^{-1} f^* \cdot \hat{e}(x) \Rightarrow$ т.к.
 непрерывно непрерывно.

Теорема. Пусть норма линейного оператора.

1) Пусть ℓ в L_1 есть $\|\cdot\|_{L_1}$ в L_2 $\|\cdot\|_{L_2}$ $e = \sum_{i=1}^n e_i$
 $x \in L_1 \Rightarrow x = \sum x_i e_i$ $Ax = A(x_i e_i)$ - базис в L_2

$$\|Ax\|_{L_2} = \sum_{i=1}^n |x_i| \|A \cdot e_i\| \leq \max_i |x_i| \left(\sum_{i=1}^n \|A \cdot e_i\|_{L_2} \right)$$

$$\max |x_i| = \|x\|_{\infty}$$

↑ это норма L_2

$$= \|x\|_{\infty} \left(\sum_{i=1}^n \|A \cdot e_i\|_{L_2} \right) \leq c \|x\|_{L_1} \sum_{i=1}^n \|A \cdot e_i\|_{L_2}$$

Тогда $\frac{\|Ax\|_{L_2}}{\|x\|_{L_1}} \leq c \cdot \sum_{i=1}^n \|A \cdot e_i\|_{L_2}$

Поэтому скажем о сур. линейного оператора \Rightarrow

$$\exists \sup \frac{\|Ax\|_{L_2}}{\|x\|_{L_1}} = \|A\|_{L_2} = c \cdot \sum_{i=1}^n \|A \cdot e_i\|_{L_2}$$

норма линейного отображения по сур.

2) Пример

1° $\|A\| = 0 \Rightarrow \sup \frac{\|Ax\|_{L_2}}{\|x\|_{L_1}} = 0 = c \cdot \sum_{i=1}^n \|A \cdot e_i\|_{L_2}$

$\Rightarrow \|A \cdot e_i\| = 0 \Rightarrow A = 0$

$$2^\circ \|\lambda \cdot A\| = \sup \frac{\|\lambda \cdot A \cdot x\|_{L_2}}{\|x\|_{L_1}} = \lambda \cdot \sup \frac{\|Ax\|_{L_2}}{\|x\|_{L_1}} = \lambda \cdot \|A\|$$

$$3^\circ \|A+B\| = \sup \frac{\|(A+B)x\|_{L_2}}{\|x\|_{L_1}} = \sup \frac{\|Ax\|_{L_2}}{\|x\|_{L_1}} + \sup \frac{\|Bx\|_{L_2}}{\|x\|_{L_1}} \\ = \|A\| + \|B\|$$

Теорема f гур-на $\Leftrightarrow f_i$ гур-на

$h \rightarrow 0$

$$\Rightarrow f(a+h) - f(a) = Ah + o(\|h\|)$$

\exists линейный оператор

Разсмотрим по координатам:

$$f_i(a+h) - f_i(a) = (Ah)_i + o_i(\|h\|)$$

$A: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$

A - это матрица $(Ah)_i \rightarrow$ это скалярный произв. i строки на h

$$f = \{f_1, \dots, f_m\}$$

$(Ah)_i = L_i(h)$ - линейная форма

$$\Leftarrow f_i(a+h) - f_i(a) = L_i(h) + o_i(\|h\|)$$

$L_i: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$

$$Ah = (L_1(h), \dots, L_m(h))$$

$i: \{1, \dots, m\}$

$$\Rightarrow f(a+h) - f(a) = (f_1(a+h) - f_1(a), \dots, f_m(a+h) - f_m(a)) = Ah + (o_1\|h\|, \dots, o_m\|h\|)$$

Доказ. равен $o(\|h\|) = (o_1(\|h\|), \dots, o_m(\|h\|)) \dots$

$$\frac{\|o(\|h\|)\|}{\|h\|} = \frac{\sqrt{o_1^2 + \dots + o_m^2}}{\|h\|} \stackrel{\uparrow \text{с.м.}}{\leq} \frac{|o_1| + \dots + |o_m|}{\|h\|} \rightarrow 0$$

$\Rightarrow f$ -гур-на и $df(a)(h) = Ah$

Пример: $f: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$ $f(x, y) = (x^2 + y, e^{xy})$

$$f_1(x, y) = x^2 + y \quad f_2(x, y) = e^{xy}$$

$$df_1 = 2x \cdot dx + dy \quad df_2 = x e^{xy} \cdot dx + y e^{xy} \cdot dy$$

$$A = \begin{pmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial x} & \frac{\partial f_1}{\partial y} \\ \frac{\partial f_2}{\partial x} & \frac{\partial f_2}{\partial y} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2x & 1 \\ y \cdot e^{xy} & x \cdot e^{xy} \end{pmatrix}$$

$$df(2x dx + dy, y e^{xy} dx + x \cdot e^{xy} dy)$$

Теорема О гур-ности композиции отображений

Пусть $f: L_1 \rightarrow L_2$ гур-на в т. $a \in L_1$ и $g: L_2 \rightarrow L_3$

т. $b = f(a)$. Тогда $F = g \circ f(x)$ гур-на в т. $a \in L_1$

$$f(a+h) - f(a) = Ah + o(\|h\|_{L_1}) \quad \alpha(h) \rightarrow 0 \quad h \rightarrow a$$

$$g(b+z) - g(b) = Bz + o(\|z\|_{L_2}) \quad \beta(z) \rightarrow 0 \quad z \rightarrow a$$

$$o(\|h\|_{L_1}) = \|h\|_{L_1} \cdot \alpha(h)$$

$$o(\|z\|_{L_2}) = \|z\|_{L_2} \cdot \beta(z)$$

Пусть $r = f(a+h) - f(a) = Ah + \|h\|_{L_1} \alpha(h)$

$$g(b+z) - g(b) = g(\cancel{b} + f(a+h) - \cancel{f(a)}) - g(b) =$$

$$= g(f(a+h) - g(f(a))) = F(a+h) - F(a) =$$

$$Bz + \|z\|_{L_2} \cdot \beta(z) = B(f(a+h) - f(a)) + \|Ah + \|h\|_{L_1} \alpha(h)\| \cdot \beta(f(a+h) - f(a))$$

$$= B \cdot Ah + \|h\|_{L_1} \{ B \alpha(h) + \frac{\|Ah + \|h\|_{L_1} \alpha(h)\|}{\|h\|_{L_1}} \cdot \beta(f(a+h) - f(a)) \}$$

$$f(a+h) - f(a) = B \cdot A \cdot h + \|h\|_{L_1} \tilde{\gamma} \quad \tilde{\gamma} \rightarrow 0 \quad h \rightarrow a$$

Дифференциал

Опр Пусть $f: L_1 \rightarrow L_2$ гур-на в т. $a \in L_1$, если

\exists нем отобр. $A: L_1 \rightarrow L_2$ и $\alpha(h) \in \mathcal{O}(1)$

$$f(a+h) = f(a) + A \cdot h + \|h\| \cdot \alpha(h)$$

Всёное лнн. отображение гур-мо в

$\forall t. a \in L_1$

Если f гур-мо в т.а, то такое отобра
 A - единственно.

Опр частной произв наз коэф матриц
симметричного оператора $f'(a) \in \mathcal{L}(L_1, L_2)$

$$\frac{\partial f_j}{\partial x_i}(a) = g_j^* f'(a) \cdot e_i$$

$$\lim_{t \rightarrow 0} \frac{f(a_1, \dots, a_i + t, \dots, a_n) - f(a)}{t}$$

$$f\left(\left(\begin{array}{c} | \\ | \\ i \end{array}\right)\right) = \left(\begin{array}{c} | \\ | \\ i \end{array}\right) \text{ и } g_j^* \neq j$$

Опр $f(a+h) - f(a) = f'(a) \cdot h + \|h\|_{L_1} \cdot \alpha(h)$

$\cong df(a) = \sum_{i=1}^n \frac{\partial f}{\partial x_i}(a) dx_i \rightarrow A$ — полный гур отобр в т.а
линейный оператор
= полная произв

Опр f k -раз гур-емо, если все его част произв
го $(k-1)$ порядка гур-ем в некоторой окр т.а.

$f''(a)$ - билинейный оператор
 $f''(a)(h, h)$

$$d^2 f = \sum_{i,j=1}^n \frac{\partial^2 f}{\partial x_i \partial x_j} h^i h^j$$

Опр Полная производная k -го порядка

k -линейное отображение (билинейный оператор?)

$d^k f(a)(\underbrace{h_1, \dots, h_k}_{k \text{ раз}})$, выражение через част произв:

$$d^k f(a)(h_1, \dots, h_k) = \sum_{i_1, \dots, i_k} \frac{\partial^k f}{\partial x_{i_1} \dots \partial x_{i_k}} \cdot h_{i_1} \cdot \dots \cdot h_{i_k}$$

$$d^k f = \sum_{i_1, \dots, i_k} \frac{\partial^k f}{\partial x_{i_1} \dots \partial x_{i_k}} dx_{i_1} \dots dx_{i_k}$$

сб-ба: 1° $d^k k$ симметр отн. перемещению f -on

2° $d^k (\alpha f + \beta \cdot g) = \alpha d^k f + \beta \cdot d^k g$

3° $d^k (fg) = \sum_{m=0}^k \binom{k}{m} d^m f \cdot d^{k-m} g$

Теорема Непрерывности или. обратный.

сб-ба:

1° $\mathcal{L}(L_1, L_2)$ - линейное нр-во ($\dim \mathcal{L} = \dim L_1 \cdot \dim L_2$)

2° $A \in \mathcal{L}(L_1, L_2) \exists \|\cdot\| : \mathcal{L}(L_1, L_2) \rightarrow \mathbb{R}$

// $\mathcal{L}(L_1, L_2)$ - мн-во всех возможных линейных операторов A (их бес-мн-во) $A: L_1 \rightarrow L_2$

3° $\forall A \in \mathcal{L}(L_1, L_2) \lim_{h \rightarrow 0} A \cdot h = \bar{0}$

4° Все линей. отображ. равномерно непрерывны на всем L_1 .
 $\forall \varepsilon > 0 \exists \delta = \frac{\varepsilon}{\|A\|} \forall x_1, x_2 \|x_1 - x_2\| < \delta \rightarrow \|A(x_1 - x_2)\| < \varepsilon$

З-во:

1° $A \cdot \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_m \end{pmatrix} \quad A = \begin{pmatrix} \xrightarrow{n} \\ \uparrow m \end{pmatrix}$

2° т.е. мы берем линей оператор из $\mathcal{L}(L_1, L_2)$
 A , берем норму $\|\cdot\|$, а так номинально по
 глоб. нр-ву или обзучо

$\|A\| = \sup \frac{\|A \cdot x\|_{L_2}}{\|x\|_{L_1}}$ и тогда, если это \mathbb{R} , то

$\|A\| = 1 - ? \quad \|x\|_{L_1} = \|Ax\|_{L_2}$

A - единичная матрица?

3° $\lim_{h \rightarrow 0} A \cdot h = \bar{0} \quad m \uparrow \begin{pmatrix} \xrightarrow{n} \\ \uparrow m \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} h_1 \\ \vdots \\ h_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_m \end{pmatrix}$

$$h \rightarrow 0 \Rightarrow h_1, \dots, h_n \rightarrow 0 \Rightarrow$$

$$y_1 \rightarrow 0, \dots, y_m \rightarrow 0 \Rightarrow \vec{y} \rightarrow \vec{0}$$

Мы имеем одну связь, это все численно $b \neq 0$,

$$\|A \cdot h\| \leq \|A\| \cdot \|h\|_{L_1}$$

$$\forall \varepsilon > 0 \exists \delta > 0 \quad \delta = \frac{\varepsilon}{\|A\|} \quad \|A \cdot h\| \leq \varepsilon$$

$$\|h\|_{L_1} < \delta$$

4° Возьмем $\delta = \frac{\varepsilon}{\|A\|}$ и $\|A(x_1 - x_2)\| = \|A\| \cdot \|x_1 - x_2\|_{L_1}$
 $\|x_1 - x_2\|_{L_1} < \delta$

Теорема Непрерывность композиции

$g: L_2 \rightarrow L_3$ - непрерывна в т. $b = f(a)$

$f: L_1 \rightarrow L_2$ - непрерывна в т. a

$F = g \circ f: L_1 \rightarrow L_3$ - непрерывна в т. a ?

$f: \forall \varepsilon_1 > 0 \exists \delta_1 > 0 \quad |x - a| < \delta_1 \Rightarrow |f(x) - f(a)| < \varepsilon_1$

$g: \forall \varepsilon_2 > 0 \exists \delta_2 > 0 \quad |y - b| < \delta_2 \Rightarrow |g(y) - g(b)| < \varepsilon_2$

Нужно доказать:

$$\forall \varepsilon_3 > 0 \exists \delta_3 > 0 \quad |x - a| < \delta_3 \Rightarrow |F(x) - F(a)| < \varepsilon_3$$

$$\Downarrow$$
$$|f(x) - f(a)| < \varepsilon_1$$

$$\varepsilon_1 \leq \delta_2$$

$$|y' - b| < \varepsilon_1 \Rightarrow |g(y') - g(b)| < \varepsilon$$

$$= |g(f(x)) - g(f(a))| < \varepsilon$$

$$|F(x) - F(a)| < \varepsilon$$

Теорема об обратном отображении

Пусть f - непрерывное отображение открытого мн-ва $E \subset \mathbb{R}^n$ в мн-во L .

Пусть $f'(x)$ в т.а $a \in E$ обратимо, т.е. $\det f'(a) \neq 0$. Примем $b = f(a)$. Тогда:

1) \exists открытые мн-ва U_a и W_b такие, что $\forall x_1, x_2 \in U_a : x_1 \neq x_2 \leftrightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$, $f(U_a) = W_b$, т.е. на W_b $\exists g: W_b \rightarrow U_a$

2) $g: W_b \rightarrow U_a : \forall y = f(x) \quad g(f(x)) = x$
 $g: z \rightarrow v$

Примем $g(y) = x$ - непрерывно $\forall x \in W_b$,

примем $g'(y) = f'(g'(y)) \quad \forall y \in W_b$

Доказательство

У нас есть соотношение между $f(x) = y$. Нам нужно выразить из него x , т.е. найти $x = g(y)$

Приближаем кривую $f(x)$ вблизи точки a её прямой касательной (линейно):

$$f(x) \approx f(a) + f'(a) \cdot (x-a)$$

↑
приближение

$$f(x) = y$$

$$f(a) + f'(a)(x-a) \approx y$$

$$f'(a) \cdot (x-a) \approx y - f(a)$$

матрица
линейн

$$A \cdot (x-a) = y$$

$\Rightarrow \det A \neq 0$ - обратима

должно иметь 1 решение с гм обр (из линейной алгебры)

2°

$$g'(y) = ?$$

$$f: x \rightarrow y \quad g: y \rightarrow x$$

$$g(y) = g(f(x)) = x$$

$$(g(f(x)))' = g'(y) \cdot f'(x) \cdot x' = x'$$

$$g'(y) \cdot f'(x) = E$$

$$g'(y) \cdot f'(x) \cdot f'(x)^{-1} = f'(x)^{-1}$$

$$g'(y) \cdot E = f'(x)^{-1} = f'(g(y))^{-1}$$

Определение Пусть A и B - мн-ва $p \subset A \times B$ - функ-но
 $(a, b) \in p$ и $(a, b_1) \in p \Rightarrow b_1 = b$
 $\forall a (a, b) \in p \exists! b = p(a)$ - **эвн** и **р-е**
 $(a, b) \in p$ - **р-е** - **неэвн** (если есть \neq)

Теорема о неявном отображении

Пусть $f: L \rightarrow M$ $\dim L = n$ $\dim M = m$ $n = m + k$

1° $\exists a \in L$ и $b \in M$ т.ч. $f(a) = b$

2° $f: L \rightarrow M$ непер. q -моз отобра $L = H \oplus W$

$$\begin{cases} z_1 = f_1(h, w) \\ \vdots \\ z_m = f_m(h, w) \end{cases}$$

$$Jf = \begin{pmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial h_1} & \dots & \frac{\partial f_1}{\partial h_m} & \frac{\partial f_1}{\partial w_1} & \dots & \frac{\partial f_1}{\partial w_k} \\ \vdots & & \frac{\partial f_m}{\partial h_1} & & & \frac{\partial f_m}{\partial w_k} \end{pmatrix}$$

m уравнений
которые между собой

$$\det \left(\frac{\partial f_i}{\partial h_j} \right) \neq 0$$

$i, j = \{1, \dots, m\}$

не линейно зависят, поэтому

По теореме об обратной функции.

Тогда \exists в области $E \subset M$ непер. q -моз
отображение $g: E \rightarrow M$, что

$$\begin{cases} f_1(g_1(\omega) \dots g_m(\omega), \omega) = b_1 \\ \dots \\ f_m(g_1(\omega), \dots, g_m(\omega), \omega) = b_m \end{cases} \quad h = g(\omega)$$

Теорема. Существо обратного отображения.

1. $\forall B \in \mathcal{B}(L)$ - семейство открытых в L

$$A: \exists A^{-1} \quad \|A - B\| < \frac{1}{\|A^{-1}\|} \Rightarrow \exists B^{-1}$$

До-во:

$$\|a+h-a\|$$

1° f' непрерывна в т.а $\Rightarrow \forall \varepsilon > 0 \exists \delta > 0 \forall h \|h\| < \delta$

$$\|f'(a+h) - f'(a)\| < \varepsilon \quad \text{— непрерывность производной}$$

$f'(a) = A$ — линейный оператор

$$\|f'(a+h) - A\| < \varepsilon$$

2° Пусть $\lambda = \frac{1}{4\|A^{-1}\|}$ и $\varepsilon = 2\lambda$

Тогда $\forall x \exists \delta_x > 0 \|x-a\| < \delta_x \Rightarrow \|f'(x) - A\| < \varepsilon$

$$\|f'(x) - A\| < \frac{1}{2\|A^{-1}\|} < \frac{1}{\|A^{-1}\|}$$

Тогда по всей области $f'(x)$ — обратим

(всюду обратим) $\forall x \in S(a, \delta_\varepsilon) = U_2 \exists (f(x))^{-1}$

$$x \in U_a \quad h \in L \quad x+h \in U_a$$

f -гиперплоскость: $f(x+h) - f(x) = f'(x) \cdot h + \|h\| \cdot \alpha(h)$

Пусть $\tau \in \mathbb{R}$. Зададим $\varphi: \tau \rightarrow L$

$$\varphi(\tau) = f(x + \tau h) - \tau Ah \quad \text{— просто так задали}$$

$$\varphi(1) - \varphi(0) = f(x+h) - Ah - f(x) = \varphi'(1)$$

По т. о гиперплоскости коммутируем и гиперплоскости

$$\varphi'(1) = (f(x+\tau h))h - Ah$$

Теорема (все частные производные $\frac{\partial f}{\partial x_i}$ непрерывны в т.а)

→ f дифференцируема в т.а

$$f(x_1, \dots, x_n) \quad \text{в т.а } (a_1, \dots, a_n)$$

$$f(a+h) - f(a) = \sum_{i=1}^n f(a_1, \dots, a_i + h_i, \dots, a_n) - f(a_1, \dots, a_n)$$

по каждому аргументу

Применим φ -ую лемму по каждому

$$f(a+h) - f(a) = f'(\xi) \cdot h$$

f' - матрица частных

$$\xi = a + \theta \cdot h \quad \theta \in [0, 1]$$

$$\begin{array}{ccc} & \xrightarrow{\quad} & \\ & a & a+h \end{array}$$

$$f(a+h) - f(a) = \sum_{i=1}^n \frac{\partial f}{\partial x_i}(a + \theta h) \cdot h_i$$

Рассмотрим φ -ую одной переменной

$$\varphi_i(t) = (a_1, a_2, a_3, \dots, a_i + t h_i, \dots, a_n)$$

$$\text{тогда } f(a_1, \dots, a_i + h_i, \dots, a_n) - f(a_1, \dots, a_n) = \varphi_i(1) - \varphi_i(0)$$

$$\text{Лемма: } \varphi_i(1) - \varphi_i(0) = \varphi_i'(\xi_i) \cdot h_i$$

$$\text{⊕ } \frac{\partial f}{\partial x_i}(a_1, \dots, a_i + \theta_i h_i, \dots, a_n) \cdot h_i$$

$$f(a+h) - f(a) = \underbrace{\sum_{i=1}^n \frac{\partial f}{\partial x_i}(a + \theta h) \cdot h_i}_{\text{остаток}} - \underbrace{\sum_{i=1}^n \frac{\partial f}{\partial x_i}(a) h_i}_{\text{остаток}}$$

$$+ \underbrace{\sum_{i=1}^n \frac{\partial f}{\partial x_i}(a) h_i}_{f'(a) \cdot h}$$

$$f'(a) \cdot h$$

$A \uparrow$ группировка

Оценим остаток, где это кон и
 нужна бнла непр. части, проубо!

$$\left| \frac{\partial f}{\partial x_i}(a + \theta h) - \frac{\partial f}{\partial x_i}(a) \right| < \frac{\varepsilon}{n} \text{ при } |\theta h| < \delta$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^n \left(\frac{\partial f}{\partial x_i}(a + \theta h) - \frac{\partial f}{\partial x_i}(a) \right) < \frac{\varepsilon}{n} \cdot n \leq \varepsilon$$

Теорема Дифф-емота или отобрателит

$L: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$ гур. $\forall a \in \mathbb{R}^n$, придем $dL(a) = L$

1) L гур-емо, если \exists му. отобр $A: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$

2) $\frac{\|o(\|h\|)\|}{\|h\|} \rightarrow 0$ при $h \rightarrow 0$

$$\textcircled{\otimes} L(a+h) - L(a) = Ah + \|h\| \cdot \alpha(a) = Ah + o(\|h\|)$$

$$\forall a \quad L(a+h) - L(a) = L(a) + L(h) - L(a) = L(h) = Ah + o(\|h\|)$$

$$\Rightarrow L \approx A$$

Каго расамотреть вопрос егунеть A

Пусть это не так $A, B \in \mathcal{L}(L_1, L_2)$

$$f(a+h) = f(a) + Ah + \|h\| \alpha(h)$$

$$f(a+h) = f(a) + Bh + \|h\| \tilde{\alpha}(h)$$

$$Ah - Bh = \|h\| (\tilde{\alpha}(h) - \alpha(h))$$

$$A - B = \frac{\|h\|}{h} (\tilde{\alpha}(h) - \alpha(h)) = \delta \cdot \mu$$

$\underbrace{\hspace{1cm}}_{\text{огр}} \quad \quad \quad \uparrow \delta \cdot \mu$

$$\Rightarrow A \approx B$$

Теорема Непр. гур-мота обр. отобрателит.

1) Непрерывность: если $f: U_a \rightarrow W_b$ непр и бектубно,
 то $f^{-1}: W_b \rightarrow U_a$ непр. В L -кити, все огр. и

Зашки. норм-ва компакты, U_a по условию замкнуто и $op \Rightarrow$ компакт, тогда $f(U_a) = W_b$ компакт т.к f -непр (по теор. образа компакта норм-ва), т.к W_b и U_a компакт, то $g(W_b) = U_a$ - непр. W_b - связно по теор непр образа, т.к U_a связно.

2) Диф-сть: \downarrow Гаус $f(x+h) - f(x) = Ah + \|h\| \cdot \alpha(h)$

1° Рассм т. $y \in W_y$ $g(y) = x$
 $y+z \in W_b$ $g(y+z) = x_1$ и $x_1 \neq x$ т.к ∇g
 Тогда $\exists h \in L$ $x - x_1 = h \Rightarrow x_1 = x+h \Rightarrow g(y+z) = x+h$

2° $g(y+z) - g(y) = x+h - x = h$ т.к мы знаем что $h \in L$?
 $= Bz + \|z\| \cdot \beta(z) \Leftrightarrow z = f(x+h) - f(x)$

$\Leftrightarrow B(f(x+h) - f(x)) + \|z\| \cdot \beta(z)$
 \downarrow
 $f'(x) \cdot h + \|h\| \cdot \alpha(h)$

3° Пусть $B = (f'(x))^{-1}$
 ~~$h = h + (f'(x))^{-1} \cdot \|h\| \cdot \alpha(h) + \|z\| \cdot \beta(z)$~~
 $\frac{- (f'(x))^{-1} \cdot \|h\| \cdot \alpha(h)}{\|z\|} = \beta(z)$

опр
 т.к линейный оператор - т.е. δ и ϵ можно по оценке

Возьмем $\lambda = \frac{1}{4\|A^{-1}\|}$ и $\epsilon = 2\lambda$
 т.к f непр: $\exists \delta \forall x \forall \epsilon \|x-a\| < \delta \rightarrow \|f'(x) - A\| < \epsilon$

$\leftarrow \frac{1}{2\|A^{-1}\|}$

\swarrow вводим δ -ую оценку

$\varphi(\gamma) = f(x + \gamma h) - \gamma Ah$
 $\varphi'(z) = (f(x + zh))' \cdot h - Ah = ((f(x + zh))' - A)h$
 $\varphi(1) - \varphi(0) = f(x+h) - f(x) - Ah$
 $\|\varphi'(z)\| \leq \|((f(x + zh))' - A)\| \cdot \|h\| < \frac{\|h\|}{\|A^{-1}\|}$
 $\uparrow \frac{1}{2\|A^{-1}\|}$

Особый т. Нормальная.

$\|\varphi(1) - \varphi(0)\| \leq \varphi'(z^*) \leq \frac{\|h\|}{2\|A^{-1}\|}$

$\|f(x+h) - f(x) - Ah\| \leq \frac{\|h\|}{2\|A^{-1}\|}$

$\|z - Ah\| \leq \frac{\|h\|}{2\|A^{-1}\|}$

$\|A^{-1}z - h\| \leq \frac{1}{2}\|h\|$

$\|h\| - \|A^{-1}z\| \leq \|h - A^{-1}z\| \leq \frac{1}{2}\|h\|$

$\frac{1}{2}\|h\| \leq \|A^{-1}\| \|z\|$

$0 \leq \frac{\|h\|}{\|z\|} \leq 2\|A^{-1}\|$

↑ отсюда

$\Rightarrow \beta(z) - \delta.u$ т.к. отсюда отсюда отсюда.

Лемма 1

$$\|AB\| \leq \|A\| \cdot \|B\|$$

$$\|A\| = \sup \frac{\|Ax\|}{\|x\|}$$

$$\|ABx\| \leq \|A\| \cdot \|y\| \leq \|A\| \cdot \|B\| \cdot \|x\|$$

\uparrow
 Bx

$$\Rightarrow \|A\| \cdot \|x\| \geq \|Ax\|$$

$$\frac{\|(AB)x\|}{\|x\|} \leq \|A\| \cdot \|B\|$$

макс это $\|AB\|$

Лемма 2

Пусть $C \in \mathcal{L}(L_1, L_2)$ — линейный оператор.

$\|C\| < 1$, тогда оператор $(E - C)$ — обратим

Д: Рассмотрим послед-ть $D_n = E + C + C^2 + \dots + C^n$

1° D_n — строго
 убывающая, т.к.

т.к. рассмотрим $N > K$,

$$D_m - D_n = C^{m+1} + \dots + C^n$$

$\forall \epsilon > 0$ $C < 1$ $\leq (n-m) \cdot C^{m+1} < \epsilon$
 δ — достижимо
 $\delta < \frac{\epsilon}{n-m}$

$$(n-m) \cdot \delta < \epsilon$$

\uparrow
 функ.

2° строго \Rightarrow суживая предел

пусть $\lim_{n \rightarrow \infty} D_n \rightarrow D$

Надо доказать, что $D(E - C) = E$

$$\begin{aligned} (D - D_n)(E - C) + D_n(E - C) &= (D - D_n)(E - C) \\ + E + \cancel{C} + \dots + C^n - \cancel{C} - \dots - C^{n+1} &= \\ = (D - D_n)(E - C) + E - C^{n+1} & \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \|D(E - C) - E\| &= \|(D - D_n)(E - C) - C^{n+1}\| \\ &\leq \|D - D_n\| \|E - C\| + \|C^{n+1}\| \end{aligned}$$

$\underbrace{\quad}_{\text{б.м}}$ $\underbrace{\quad}_{\text{огр}}$

\downarrow из рунг
 или $n \rightarrow \infty$

$$C^{n+1} \rightarrow 0$$

$$\exists n \forall \varepsilon \quad \|D(E-C) - E\| < \varepsilon \Rightarrow$$

$$D(E-C) = E$$

\uparrow обратная к $E-C$

Теорема Пусть $\beta(L) = \{A \in \mathcal{L}(L_1, L_2)\}$,

при этом β не коммутирует (не ассоциативна) по отношению и по отношению (не по отношению, так как замкнут?)

$G(L)$ - группа операторов из $\beta(L)$. Тогда

$G(L)$ - открытое под-множество в $\beta(L)$ как

нормированном пр-ве.

$G(L)$ - открыто \Rightarrow любая его точка внутренняя

$$\forall A \in G(L) \quad \exists r > 0 : S(A, r) \in G(L)$$

$$\forall B \in G(L) \quad \exists r' > 0 : S(B, r') \in G(L)$$

или $\forall A \in G(L) \quad \exists r > 0 : \forall B, B \in S(A, r) \Rightarrow B \in G(L)$
 (т.е. такие B не существуют)

$$\|A - B\| < r - \text{какое значение}$$

$$B = A + B - A = A \left(E + A^{-1}(B-A) \right)$$

$$\|A^{-1}(B-A)\| \leq \|A^{-1}\| \|B-A\|$$

По лемме 2, если

$$C = \underbrace{E - A^{-1}(A-B)}_{\quad}, \rightarrow \text{если это} < 1,$$

Из условия: $\|A^{-1}\| \|A - B\| < 1$

$\Rightarrow \|A - B\| < \frac{1}{\|A^{-1}\|}$
 то с обратным, тогда там рунг стогитал

возьмем такое v

$B = A \cdot C$ $\left\{ \begin{array}{l} G \text{- группа} \\ C \in G \\ A \in G \end{array} \right. \Rightarrow B \in G$

Теорема + Лагранж

Опр φ -ия Тейлора функции многих переменных: $f(x+h) = f(x) + df + \frac{d^2 f}{2!} + \dots + \frac{d^k f}{k!} + \|h\|^k \alpha(k)$

Пусть $f: S(a, x) \subset \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ - φ -ия, $\alpha(k)$
 опр. в окр. x т.а $a \in \mathbb{R}^n$ и f имеет непрерывные производные до $m+1$ порядка в множестве.

Тогда $\forall x \in S(a, x) \exists \xi \in [a, x]$ т.ч.

$f(x) = f(a) + \sum_{k=1}^m \frac{1}{k!} \sum_{i_1=1}^n \dots \sum_{i_k=1}^n \frac{\partial^k f(a)}{\partial x_{i_1} \dots \partial x_{i_k}} (x_{i_1} - a_{i_1}) \dots (x_{i_k} - a_{i_k}) + R_m(x)$

$R_m(x)$ - остаточный член в φ -и Лагранжа
 это сумма всевозможных k производных $(x_{i_k} - a_{i_k}) + R_m(x)$

$R_m(x) = \frac{1}{(m+1)!} \left(\sum_{i_1=1}^n \dots \sum_{i_{m+1}=1}^n \frac{\partial^{m+1} f(\xi)}{\partial x_{i_1} \dots \partial x_{i_{m+1}}} (x_{i_1} - a_{i_1}) \dots (x_{i_{m+1}} - a_{i_{m+1}}) \right)$

Опр Тогда k -мерная пов-сть.

Пусть $1 \leq k \leq n$. Множество $M \subset \mathbb{R}^n$ назовем k -мерной пов-стью, если $\forall x_0 \in M$

$\exists S(x_0, r) \exists \Omega$ -открытое в $\mathbb{R}^n \exists \varphi: \Omega \rightarrow \mathbb{R}^n$

Причем:

1. φ - много (беск) групп ^{если нет}

2. $\varphi: \Omega \rightarrow M \cap S(x_0, r)$ - гомеоморфизм
(биекцию, f и f^{-1} - непрерыв)

3. $\text{rank } d\varphi = k \quad \forall x \in \Omega$ (линейная
независимость кас-ых векторов)

// φ - параметризация M в окр-ти x_0 ↑ Функция имеет макс/мин, тогда не спользуется

Способы задания пов-сти:

1° явное $y = x^2, z = x^2 + y^2$

2° неявное заданием к непрерыв групп-ных

φ -ции $\varphi_i(x_1, \dots, x_n)$

\vdots
 $\varphi_k(x_1, \dots, x_n)$

$\varphi_i = 0$ - условные
выносы

Если $\varphi_1, \dots, \varphi_k$ - независимы, то по т.

о неявной φ -ции $\exists g_1, \dots, g_k(x_{k+1}, \dots, x_n)$,

т.ч. $\forall j \varphi_j(g_1(x_{k+1}, \dots, x_n), \dots, g_k(x_{k+1}, \dots, x_n), x_{k+1}, \dots, x_n) = 0$

всегда можем вписать часть переменных
через оставшиеся неявное \rightarrow явное.

Опр. $x_0 \in X$ т. локальная экстремум $f(x): L \rightarrow \mathbb{R}$

на X , если $\exists \delta(x_0, \delta) \forall x \in (X \cap S(x_0, \delta))$

$f(x) \geq f(x_0)$ - минимум x_0 локал. том!

$f(x) \leq f(x_0)$ - максимум

Опр $L(x, \lambda) = f + \lambda_1 \cdot \varphi_1 + \dots + \lambda_k \cdot \varphi_k$ - φ -ция

Лагранжа, φ_i - φ -ции неявно заданной

нов-сти

Опр.

$$\begin{cases} \frac{\partial L}{\partial x_i} = 0 \\ \varphi_i = 0 \end{cases} - \vec{\nabla} f \perp T_{x_0} \mathcal{S}$$

решение этой сист -
крит. точки ф-ции Лагранжа.

Опр.

$d^2 L$ знакоопр, то $x_0 \in \mathcal{S}$ т. локал экстремума

Теорема. 0 достаточном условии экстремума.

$f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$. Если $M = \{g(\alpha), \alpha \in \Omega = \mathbb{R}^m\}$

$x_0 \in M$, пусть $\Phi(\alpha) = f(g(\alpha), \dots, g_n(\alpha))$

1° $d\Phi = 0$ 2° $d^2\Phi$ - знакоопр.

Доказ. ① Пусть $M: x = g(\alpha)$. Построим $\Phi(\alpha) = f(g(\alpha))$

$x_0 + h = g(\alpha_0 + d\alpha) \in M$ - (возьм некоторую точку на M)

По ф-ле Тейлора где ф-ция вект. аргумента

$$f(x_0 + h) - f(x_0) = f'(x_0) \cdot h + \frac{1}{2} (f''(x_0) h, h) + \|h\|^2 \gamma(h)$$

$$\uparrow$$

$$(dx, dy) \begin{pmatrix} f_{xx} & f_{xy} \\ f_{yx} & f_{yy} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} dx \\ dy \end{pmatrix}$$

$$\Phi(\alpha_0 + d\alpha) - \Phi(\alpha_0) = \Phi'(\alpha_0) \cdot d\alpha + \frac{1}{2} \|\Phi''(\alpha_0) d\alpha, d\alpha\| + \|d\alpha\|^2 \delta(d\alpha)$$

$$= \frac{\partial \Phi}{\partial \alpha_i} d\alpha_i + \frac{1}{2} \frac{\partial^2 \Phi}{\partial \alpha_i \partial \alpha_j} d\alpha_i d\alpha_j + \|d\alpha\|^2 \delta(d\alpha)$$

$$\begin{aligned} \text{② } x_0 = g(\alpha_0) &\Rightarrow h = g(\alpha_0 + d\alpha) - g(\alpha_0) = \\ &= g'(\alpha_0) d\alpha + \frac{1}{2} (g''(\alpha_0) d\alpha, d\alpha) + \|d\alpha\|^2 \theta(d\alpha) \end{aligned}$$

$$\text{Тогда } f(x_0 + h) - f(x_0) = f'(x_0) \cdot (g'(\alpha_0) d\alpha +$$

$$+ \frac{1}{2} (g''(\alpha_0) d\alpha, d\alpha) + \frac{1}{2} (f'(x_0) (g'(\alpha_0) d\alpha + o(\|d\alpha\|^2)))$$

$$\equiv f'(x_0) g'(\alpha_0) d\alpha + \frac{1}{2} f'(x_0) (g''(\alpha_0) d\alpha, d\alpha) + \frac{1}{2} (f''(x_0) g'(\alpha_0) d\alpha, g'(\alpha_0) d\alpha) + o(\|d\alpha\|)$$

Т.к x_0 - точка условного экстремума \Rightarrow выполн. необход. условия

$$f'(x_0) \perp T_{x_0} M \Rightarrow d\Phi = 0 \Rightarrow f'(x_0) g'(\alpha_0) d\alpha = 0$$

$$\text{Т.е. } f(x_0+h) - f(x_0) = \frac{1}{2} (\Phi''(\alpha_0) d\alpha, d\alpha) + o(\|d\alpha\|^2)$$

по теор. о равенстве сумм произв. матрицы $\Phi''(\alpha_0)$ - симметрична \Rightarrow по теор. о приведении к диаг. форм. к канон. виду

\exists канонический вид. Пусть e_j - базис из собств. векторов.

$$\Phi''(\alpha_0) d\alpha, d\alpha = \|d\alpha\| \cdot (\Phi''(\alpha_0) \xi, \xi) \quad \|\xi\| = 1$$

$$\text{Тогда } (\Phi''(\alpha_0) \xi, \xi) = \lambda^j \xi_j^2 \Rightarrow \textcircled{S} \quad \xi = \sum \xi_i^i e_i$$

$$f(x_0+h) - f(x_0) = \frac{1}{2} \|d\alpha\|^2 (\lambda_1 \xi_1^2 + \dots + \lambda_k \xi_k^2) + o(\|d\alpha\|^2)$$

$$f(x_0+h) - f(x_0) = \|d\alpha\|^2 \left(\frac{1}{2} S + \delta(d\alpha) \right) = \|d\alpha\|^2$$

$$\cdot S \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{S} \delta(d\alpha) \right)$$

$$\textcircled{D} \text{ Ну } \frac{S}{2} \exists \delta \epsilon > 0 \quad \|d\alpha\| < \delta \epsilon \rightarrow \left| \frac{1}{S} \delta(d\alpha) \right| < \frac{1}{2}$$

$$\Rightarrow \frac{1}{2} + \frac{1}{S} \delta(d\alpha) > 0$$

$$\Rightarrow \text{Есть } \delta > 0$$

т.е. $d^2\Phi$ - положит. определ.

$$\text{Есть } \delta < 0$$

т.е.

d^2L - отриц. определ.

макс.

Теорема Если на M задана система

p -но независимых независимых функций $\varphi_1, \dots, \varphi_k$.

То если x_0 - т. условного экстремума, то:

1) $dL = 0$ 2) $d^2L|_{T_{x_0}M} = \delta$ - знакостр

// Ф-ции $\varphi_1(x), \dots, \varphi_k(x)$ - ф-но завес, если \exists независим ф-ции $\varphi(\dots) \neq 0$, тогда $\forall x$

$$\varphi(\varphi_1(x), \dots, \varphi_k(x)) = 0$$

$\varphi_1(x), \dots, \varphi_k(x)$ - функции независимы $\Leftrightarrow \text{rang} \left(\frac{\partial \varphi_i}{\partial x_j} \right) = k$

// Если $F(x, y) = 0$ задает независимую зависимость $y = f(x)$, то при некотором условии эту зависимость можно выразить явно

// $(\nabla f, x_i(\alpha_0)) = 0$, т.е. $\sum_{j=1}^m \frac{\partial f}{\partial x_j} \frac{\partial g_j}{\partial x_i} = 0$

$\nabla f = 0$ и частич. произв матрица алгебры 0

\mathcal{D} 1) $M = \begin{cases} \varphi_1(x_1, \dots, x_n) = 0 \\ \varphi_k(x_1, \dots, x_n) = 0 \end{cases}$ p -но независимая система

\Rightarrow из необход и дост условия $\text{rang} \left(\frac{\partial \varphi_i}{\partial x_j} \right) = k$

Построим кас н-сть в т. x_0

$$\begin{cases} \frac{\partial \varphi_1}{\partial x_1} dx_1 + \dots + \frac{\partial \varphi_1}{\partial x_n} dx_n = 0 \\ \vdots \\ \frac{\partial \varphi_k}{\partial x_1} dx_1 + \dots + \frac{\partial \varphi_k}{\partial x_n} dx_n = 0 \end{cases}$$

По т. о независимой ф-ции: $\exists \hat{g}: \mathbb{R}^m \rightarrow \mathbb{R}^k$
и $g: \mathbb{R}^m \rightarrow \mathbb{R}^n$, где $x_{k+i} = \alpha_i$

Построим ф-цию Лагранжа: $L(x, \lambda) =$

$= f(x) + \lambda_1 \cdot \varphi_1 + \dots + \lambda_k \cdot \varphi_k$ Т.к $x_0 - y_{\text{св}}$
 экстремум, то из необх $y_{\text{св}}. dL = 0$.

2) Заметим, что $L(x, \lambda) = f(x) \quad \forall x \in M$, но это мы
 если $x_0 - \text{экстремум } L|_M$, то $\text{гдл } f(x)|_M - \text{это}$
 экстремум

Возьмем т. $x \in M : x \neq x_0 \quad x - x_0 = h$. Из
 построения φ -функци Лагранжа $f(x) = L(x)$,
 тогда по теор о φ -не Теитора φ -функци
 векторного аргумента: $\nabla L \quad d^2 L$

(*) $L(x_0 + h) - L(x_0) = L'(x_0) \cdot h + \frac{1}{2} (L''(x_0)h, h) + \|h\| \cdot o(h)$
 $= dL + \frac{d^2 L}{2} + o(\|h\|^2)$, т.к $dL = 0$,
 то $f(x_0 + h) - f(x_0) = \frac{1}{2} (d^2 L h, h) + o(\|h^2\|)$

// h - определяется системой $\{ \varphi_i(a+h) = 0 \}$
 $\Rightarrow \{ \varphi_i(a) + \nabla \varphi_i h + o(\|h\|^2) = 0 \}$

(убирая o , проецируем вектор /usem $dx, dy \dots$)
 h -решение системы тогда будем в

$d^2 L$. Попробуем сист. одн. φ -нй, одн h^* ,
 как вектор из нас помощью $h(\Delta x, \Delta y) \quad h^*(dx, dy)$

$\begin{cases} \varphi_1(x) = 0 \\ \vdots \\ \varphi_k(x) = 0 \end{cases}$ Возьмем т. $a+h$ на δ , тогда
 $\begin{cases} \varphi_1(a+h) = 0 = \varphi_1(a) + \nabla \varphi_1 h + o(\|h\|^2) \\ \vdots \\ \varphi_k(a+h) = 0 = \varphi_k(a) + \nabla \varphi_k h + o(\|h\|^2) \end{cases}$
 т. а на пов-сн

$\begin{cases} \nabla \varphi_1 h + o(\|h\|^2) = 0 \\ \vdots \\ \nabla \varphi_k h + o(\|h\|^2) = 0 \end{cases} \quad h^* = h + o(\|h\|^2)$
 - реш эту систему для h

Подставим $h = h^* - o(\|h\|^2)$ (непривычная к конъюнкту)
 $\nabla \varphi^T \cdot h^* = \nabla \varphi h^*$

$$\begin{cases} \nabla \varphi_1(h^* - \bar{\sigma}(\|h\|^2)) + \bar{\sigma}(\|h\|^2) = 0 \\ \nabla \varphi_k(h^* - \bar{\sigma}(\|h\|^2)) + \bar{\sigma}(\|h\|^2) = 0 \end{cases} \Rightarrow$$

$$\begin{cases} \nabla \varphi_1 h^* = 0 \\ \vdots \\ \nabla \varphi_k h^* = 0 \end{cases}$$

$$d^2L(h, h) = h^T \cdot M \cdot h$$

$$dL = \nabla L \cdot h$$

M - матрица Гесса $\left(\frac{\partial^2 L}{\partial x_i \partial x_j} \right)$

h^* - решение этой системы

Подставим это решение в (*) во второй член

$$f(a+h) - f(a) = \frac{1}{2} (h^* + \bar{\sigma}(\|h\|^2))^T \cdot \nabla^2 L (h^* + \bar{\sigma}(\|h\|^2)) \cdot h = \frac{1}{2} h^{*T} \nabla^2 L h^* + \bar{\sigma}(\|h\|^2)$$

$$\Rightarrow \text{знак разности (*) говорит, что если}$$

$\nabla^2 L$ - положит. определена то $f(a+h) - f(a) > 0$

\Rightarrow все больше $f(a)$, a - минимум

и наоборот $\nabla^2 L$ отриц. опред.

Числовые меры

I Суммирование числовых мер - $\bar{\mu}$.

Ω - счётное мн-во $\forall \omega \in \Omega \rightarrow a(\omega)$ - числ. мер.

Опр $\beta = \beta_0(\Omega)$ - все конечные подмн-ва Ω

$$\forall E \in \beta_0(\Omega) \forall a: \Omega \rightarrow \mathbb{R} \quad \int_{\mu} a = \sum a(\omega)$$

- конечно аддитивная мера на

алгебре конечных подмн-в Ω и \mathbb{R} .

$\forall \omega \in E$
↑ сумма значений всех точек

σ -ва $\mu(a, E)$:

1° $\mu(a, \{\omega\}) = a(\omega)$

2° $\mu(a, E_1 \cup E_2) = \mu(a, E_1) + \mu(a, E_2)$
аддитивна по E $E_1 \cap E_2 = \emptyset$

3° $\mu(a, E) = \mu(a, E \cup \emptyset) = \mu(a, E) + \mu(a, \emptyset) \Rightarrow \mu(a, \emptyset) = 0$

$$\begin{aligned} H^0 \quad & \mu(a+\epsilon, E) = \mu(a, E) + \mu(b, E) \\ & \lambda \in \mathbb{R} \quad \mu(\lambda a, E) = \lambda \mu(a, E) \end{aligned} \quad \left. \vphantom{\begin{aligned} H^0 \\ \mu(a+\epsilon, E) = \mu(a, E) + \mu(b, E) \\ \lambda \in \mathbb{R} \quad \mu(\lambda a, E) = \lambda \mu(a, E) \end{aligned}} \right\} \text{имеются по } a$$

Мера внешнего покрыва $A \in \mathcal{A}$ -сетью

Возьмём в A конечное покрыва E_1 ,
 разобьём элемент A . Тогда $E_1 = \{\omega_1, \dots, \omega_m\}$
 в м-ве $A \setminus E_1$ выберем конечное покрыва E_2
 и т.д. // В $A \setminus (E_1 \cup E_2) = E_3$ - конечное

Построим покрыва $F_n: F_1 = E_1 \quad F_2 = E_1 \cup E_2 \dots$

$$F_n = F_{n-1} \cup E_n$$

Примем будем выбирать E_1, \dots, E_n так, что

$$|F_{n+1}| = |F_n| + 1 \Rightarrow E_2 \dots E_n \text{ - состоит из } n \text{ элементов}$$

Рассмотрев $A' = \bigcup_{n=1}^{\infty} F_n$ заметим, что в A'
 лежат все элементы $A \Rightarrow A' = A$

Рассмотрим конечную аддитивную меру

$$\begin{aligned} \text{при } F_n \quad & \mu(a, F_n) = \mu(a, E_1) + \dots + \mu(a, E_n) = \\ & = \sum_{\omega \in E_1} a(\omega) + a(\omega_1) + \dots + a(\omega_n) \end{aligned} \quad \left. \vphantom{\begin{aligned} \mu(a, F_n) = \mu(a, E_1) + \dots + \mu(a, E_n) = \\ = \sum_{\omega \in E_1} a(\omega) + a(\omega_1) + \dots + a(\omega_n) \end{aligned}} \right\} \text{мульт. } \sum \omega, \zeta$$

A будет иметь меру, если $\exists \lim_{n \rightarrow \infty} \mu(a, F_n)$
 и он не зависит от способа исчисления
 внешнего м-ва конеч покрыва.

Опр $S_n = \mu(a, F_n)$ - частичная сумма, $\mu(a, F_n)$
 - способ суммирования

Опр Если S_n сходится, то $a: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$
 суммируема отн. выбора способа суммирования

Опр Последовательность $a: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ безусловно суммируема, если $\forall F_n \quad F_n \subset F_{n+1}$ и $\bigcup_{n=1}^{\infty} F_n = \Omega$
 $\exists \lim_{n \rightarrow \infty} \mu(a, F_n)$ - безусловная сумма.

Опр Числовой ряд - способ суммирования
 т.е. $|F_{n+1}| = |F_n| + 1$

Опр Ряд сходится, если $\exists F_n$, что $\lim_{n \rightarrow \infty} \mu(a, F_n)$ - число. Ряд безусловно сходится, если $\forall F_n$ (люб. разбиение)
 $\exists \lim_{n \rightarrow \infty} \mu(a, F_n)$. Если ряд сч, но не безусловно, то ряд условно сходится.

Опр При изменении порядка слагаемых усл. сходимости изменится (коммут не сохр)

Опр "Необх. усл. сходимости числового ряда"
 Если числовой ряд сч-ся, то necessarily
 $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = 0$

// частичные суммы образуют функцию пош-то

$$\sum \frac{1}{n^\alpha} \quad \begin{array}{l} \alpha > 1 - \text{сход} \\ \alpha \leq 1 - \text{расход} \end{array}$$

Опр Критерий Рабе (сравнение с обобщенными гармоническими рядами)

Пусть $a_n > 0$. Если $\exists \alpha^* > 1 \quad \forall n > n_0$

$$n \left(\frac{a_n}{a_{n+1}} - 1 \right) \geq \alpha^* > 1 \Rightarrow \sum_{n=1}^{\infty} a_n - \text{сходится}$$

или $\lim_{n \rightarrow \infty} n \left(\frac{a_n}{a_{n+1}} - 1 \right) = R$
 $R > 1$ сч, $R < 1$ расход

Опр. Сходящийся критерий сравнения

Пусть $a_1 \geq a_2 \geq a_3 \dots \geq 0$
 $\lim a_n = 0$

Если ряд $\sum a_n$,
 то если $\sum 2^m a_{2^m}$
 сходится, то $\sum a_n$ сходится

Ряд $\sum_{k=1}^{\infty} b_k$ сход и расход вместе с рядом

$$\sum_{\xi=0}^{\infty} b_{2^\xi}; \quad b_{2^\xi} = 2^\xi a_{2^\xi}$$

Теорема Критерий Дирхле: $a_n = b_n \cdot c_n$

$b_n = \sum_{k=1}^n b_k$ 1° b_n - ограничена $\exists M > 0 \forall n |b_n| < M$

2° c_n - д.м и монотонная $\forall n > n_0$

\Rightarrow Тогда S_n - рядом, т.е. $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ - сходится

+ лемма $S_{n+p} - S_n = \sum_{k=n+1}^{n+p-1} b_k (c_k - c_{k-1}) + b_{n+p} c_{n+p} - b_n c_{n+1}$

Доказ. $S_n = \sum_{k=1}^n b_k \sum_{k=1}^n c_k$

$$S_n = \sum_{k=1}^n b_k \cdot c_k \quad b_k = (b_k - b_{k-1})$$

$$S_{n+p} - S_n = \sum_{k=n+1}^{n+p} b_k \cdot c_k = \sum_{k=n+1}^{n+p} (b_k - b_{k-1}) \cdot c_k$$

\rightarrow можно переписать как

QT

$$|S_{n+p} - S_n| \leq \sum_{k=n+1}^{n+p-1} |b_k| |c_k - c_{k+1}| + |b_{n+p}| |c_{n+p}| + |b_n| |c_{n+1}|$$

$$\leq M \sum_{k=n+1}^{n+p-1} |c_k - c_{k+1}| + M |c_{n+p}| + M |c_{n+1}|$$

из д.м $\forall n > n_0 \quad \sum_{k=n+1}^{n+p-1} |c_k - c_{k+1}| = |c_{n+1} - c_{n+p}|$

$$\Rightarrow |S_{n+p} - S_n| \leq M [|c_{n+1} - c_{n+p}| + |c_{n+p}| + |c_{n+1}|]$$

$$\leq 4M \quad \text{из д.м } \forall \epsilon > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n > n_0 |c_n| < \epsilon$$

$$r < \frac{\varepsilon}{4M} \Rightarrow \forall n > N \quad |S_{n+p} - S_n| < \varepsilon$$

$$\Rightarrow \sum_{n=1}^{\infty} a_n \text{ сходя}$$

// 1 сч $C_n - \delta \cdot n$ $C_n - \text{мон}$ $\downarrow \delta b$

$$C_k = \sum_{n=1}^k c_n \quad C_{k+1} = \sum_{n=1}^{k+1} c_n \Rightarrow C_n > 0$$

$$C_{k+1} - C_k = c_{k+1} > 0$$

$$|C_{k+1} - C_k| = C_{k+1} - C_k$$

2 сч

$C_n - \delta \cdot n$

$C_n - \text{мон}$ возр

$$\Rightarrow C_n < 0$$

$$C_{k+1} - C_k = c_{k+1} < 0$$

$$|C_{k+1} - C_k| = -C_{k+1} + C_k$$

Опр Круглая сравнения.

если $|a_n| \leq C_n$ при $n \geq N_0$, то если ряд $\sum C_n$ сс, то и $\sum a_n$ сс

$$|a_{n+1} + \dots + a_{n+p}| \leq |a_{n+1}| + |a_{n+2}| + \dots + |a_{n+p}| \leq \underbrace{C_{n+1} + \dots + C_{n+p}}_{\delta \cdot n} < \varepsilon$$

↑
сходясь

↑
необх условие

Теорема Критерий сравнения

$$a_n = b_n \cdot c_n \quad 0 < d \leq c \leq D < \infty \Rightarrow \sum a_n \text{ сс и расхог с } b_n$$

$$d \cdot (b_n + \dots + b_{n+p}) \leq \underbrace{c_n \cdot (b_{n+1} + \dots + b_{n+p})}_{a_{n+1} + \dots + a_{n+p}} \leq D \cdot (b_n + \dots + b_{n+p})$$

$\sum a_n - \text{сс}$ и расх по круглой сравнению

Теорема Признак Коши

1) Если $a_n > 0 \quad \exists n_0 \quad \forall n > n_0 \quad \sqrt[n]{a_n} < q < 1$, то $\sum a_n$ - сходящийся

⊙ $\sqrt[n]{a_n} < q < 1 \quad a_n < q^n = \frac{1}{p^n} \quad n > 1$, то $\frac{1}{q} = p > 1 \quad \sum q^n$ - сходящийся

по признаку сравнения $0 \leq a_n \leq q^n$

a_n - сходящийся

Теорема Предела и Признак Коши

$\lim_{n \rightarrow \infty} \sqrt[n]{a_n} = \alpha \quad \alpha < 1$ с.к. $\alpha > 1$ расх.

• $\alpha < 1 \quad \exists \beta$ (из условия $\alpha < \beta < 1$)
 Тогда $\exists n_0 \quad \forall n > n_0 \quad \sqrt[n]{a_n} < \beta \Rightarrow$ с.к. по признаку Коши

• $\alpha > 1 \quad \exists n_k \quad \sqrt[n_k]{|a_{n_k}|} \rightarrow \alpha > 1 \Rightarrow |a_{n_k}| > 1$

= с.к. по признаку Коши
 непонятно условие $\lim_{n \rightarrow \infty} \sqrt[n]{a_n} = \alpha > 1$ \Rightarrow расх.

Теорема. Критерий Коши сходимости или расх.

Пусть $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ - расх. $S_n = \sum_{k=1}^n a_k$ - частичная сумма.

Если $|a_{n+p} + \dots + a_{n+1}| < \varepsilon$, то $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ - сходящийся

⊙ Но с.к.

пусть $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ сходящийся

если $\lim_{n \rightarrow \infty} S_n$ существует

⊙ Но т. о. расх. с.к. $\lim_{n \rightarrow \infty} S_n$ не существует

$\forall \varepsilon > 0 \quad \exists N \in \mathbb{N} \quad \forall n > N, p > 0 \quad |S_{n+p} - S_n| < \varepsilon$

$\Rightarrow \left| \sum_{k=1}^{n+p} a_k \right| < \varepsilon$

$|a_{n+p} + \dots + a_{n+1}|$

Теорема Критерий сходимости пол. мер. разб.:

Мер неотриц. м. сн. \Leftrightarrow его част. суммы образуют огранич. послед.

\Leftrightarrow : \Rightarrow $a(\omega) \geq 0 \quad \forall \omega \in \Omega = \Omega_0 \cup \Omega^+, \omega \in \Omega_0 \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow a(\omega) = 0 \quad \text{и} \quad \omega \in \Omega^+ \Leftrightarrow a(\omega) > 0$

Тогда $\forall E \in \beta(\Omega)$: $E = (E \cap \Omega_0) \cup (E \cap \Omega^+)$

$\mu(a, E) = \mu(a, E \cap \Omega_0) + \mu(a, E \cap \Omega^+)$

$\lim_{n \rightarrow \infty} \mu(a, F_n) = \mu(a, \Omega^+)$, Ω^0 -не вносит вклада
 \Rightarrow пусть $\Omega = \Omega^+$

• Опр. измеримая послед. $a: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$
 \uparrow неотр.

• Пусть неотр., тогда она не сходящ., монотонна т.к. $a_n - \delta_n$

\Leftarrow $S_n = \mu(a, F_n) < \mu(a, F_{n+1}) \Rightarrow$ пол. и сумм монотонна и опр.

$S_n = \mu(a, F_n)$ - опр $\Rightarrow \exists M > 0: S_n < M (\forall n)$
 $\exists n_0 \quad E < E_{n_0}$

$\Rightarrow \forall E \in \beta_0(\Omega): \mu(a, E) < M \Leftrightarrow$ по

теореме об опр. и монотонности пол. сумм

$\lim_{n \rightarrow \infty} S_n = \sup \mu(a, E) \quad \forall E \in \beta(\Omega)$

Теорема Крускала Абеля

$$a_n = b_n \cdot c_n$$

1^o. $b_n - c_n$, т.е. $\sum_{n=1}^{\infty} b_n - c_n$

2^o. $c_n: \exists c = \lim_{n \rightarrow \infty} c_n \quad \forall n > n_0 \quad c_n - \text{монотонна}$

$$\Rightarrow \sum_{n=1}^{\infty} a_n \text{ сходящаяся.}$$

Доказательство: $S_{n+p} - S_n = \sum_{k=n+1}^{n+p} b_k (c_k - c_{k+1}) + b_{n+p} c_{n+p} - b_n c_n$

1^o $\exists M > 0 \quad \sum_{k=n+1}^{n+p} b_k \leq M \quad (b_n - c_n)$

2^o $c_n - \text{сходящаяся} \quad \forall \epsilon_1 > 0 \quad \forall m, n > n_0 \quad |c_n - c_m| < \epsilon_1$

$$\Rightarrow S_{n+p} - S_n \leq M \epsilon_1 + b_{n+p} c_{n+p} - b_n c_{n+1}$$

$$c_n \text{ и } b_n - \text{сходящаяся} \Rightarrow c_n \cdot b_n - \text{сходящаяся}$$

$$\Rightarrow |b_{n+p} c_{n+p} - b_n c_n| < |M (c_{n+p} - c_n)|$$

$$|b_n (c_n - c_{n+1})| = \delta \cdot \epsilon_1 \quad c_n - \text{сходящаяся}, b_n - \text{ограничена}$$

$$|b_n (c_n - c_{n+1})| < \epsilon_2$$

$$S_{n+p} - S_n = M \epsilon_1 + \epsilon_2$$

$$\exists \epsilon_1 = \frac{\epsilon}{2M} \quad \epsilon_2 = \frac{\epsilon}{2}$$

$$|S_{n+p} - S_n| < \epsilon \Rightarrow \underline{\underline{\sum a_n - \text{сходящаяся.}}}$$

Способность интегрировать.

Теорема Признак Дирихле способности интегрировать
 интегралов : $f(x) = g(x) \cdot \varphi(x)$

- 1° g и φ инт. по Риману $\forall [\delta; 1] \subset (0; 1]$
- 2° $G(x) : g(x) = \frac{d}{dx} G(x)$ - ограничена $(0; 1]$
 ↗ первообразная
- 3° $\exists \varphi'(x)$ - интегрируема $\forall [\delta; 1] \subset (0; 1]$
- 4° $\lim_{x \rightarrow 0} \varphi(x) = 0$
- 5° $\exists \delta(0) : (0; \delta) \subset (0; 1]$; $\varphi(x)$ - монотонна

и не имеет знак ↑ так она себя так ведет

Тогда $\int_0^1 \varphi(x) g(x) dx$ **сходится**

$$= \varphi(x) \cdot G(x) - \int G(x) \cdot \varphi'(x) \cdot dx$$

$u dv = uv - v du$

Д: Пусть возьмем $1 > \delta_2 > \delta_1 > 0$ т.е. $[\delta_1; \delta_2] \subset (0; 1]$

Тогда $\int_{\delta_1}^{\delta_2} f(x) dx = \varphi(x) G(x) \Big|_{\delta_1}^{\delta_2} - \int_{\delta_1}^{\delta_2} G(x) \varphi'(x) dx$

$$\left| \int_{\delta_1}^{\delta_2} f(x) dx \right| \leq \left| \varphi(\delta_2) \cdot G(\delta_2) - \varphi(\delta_1) G(\delta_1) \right| + \int_{\delta_1}^{\delta_2} G(x) |\varphi'(x)| dx$$

По условию 2° $\exists M > 0 \forall x \in (0; 1] |G(x)| < M$ - ограниченность

$$\left| \int_{\delta_1}^{\delta_2} f(x) dx \right| \leq |\varphi(\delta_2)| \cdot |G(\delta_2)| - |\varphi(\delta_1)| \cdot |G(\delta_1)| + \int_{\delta_1}^{\delta_2} |G(x)| |\varphi'(x)| dx$$

$$= M (|\varphi(\delta_2)| - |\varphi(\delta_1)|) + M \int_{\delta_1}^{\delta_2} |\varphi'(x)| \cdot dx$$

из способности $\rightarrow (|\varphi(\delta_2)| - |\varphi(\delta_1)|)$
 по критерию Коши $< \varepsilon_1$

По условию 4°. $\forall r > 0 \exists \delta_r \forall x \in (0, \delta_r) \rightarrow |\varphi(x)| < r$

$$= 2M (|\varphi(\delta_2)| - |\varphi(\delta_1)|) \approx$$

Пусть $\delta_2 < \delta_2 < \delta_r$

$$\leq 2M (|\varphi(\delta_2)| + |\varphi(\delta_1)|) \leq 4M\epsilon \quad |\epsilon| \leq \frac{\epsilon}{4M}$$

$$\Rightarrow \int_{\delta_1}^{\delta_2} f(x) dx < \epsilon \quad \Rightarrow \text{из критерия нормы} \quad \int_0^1 f(x) dx - \text{сложно}$$

Теорема Рунжана Абеля (1)

$$f(x) = g(x) \cdot \varphi(x)$$

1° g и φ непрерывны по Риману $\forall [\delta; 1] \subset (0; 1]$

2° $g(x)$ имеет стр. первообразную $G(x)$, причем

$$\exists S: \lim_{x \rightarrow 0} G(x) = S$$

3° $\exists \varphi'(x)$ - непрерывна

4° $\varphi(x) : (0; a) \rightarrow \mathbb{R} \mid \lim_{x \rightarrow 0} \varphi(x) = a$, причем $\exists \delta_0 \in (0; 1]$

$\forall x \in (0; \delta_0] \quad \varphi(x)$ - монотонна

Тогда $\int_0^1 f(x) dx$ существует

$$\int u dv = uv - \int v du$$

$$\int_{\delta_1}^{\delta_2} f(x) dx = \varphi(x) G(x) \Big|_{\delta_1}^{\delta_2} - \int G(x) \varphi'(x) dx$$

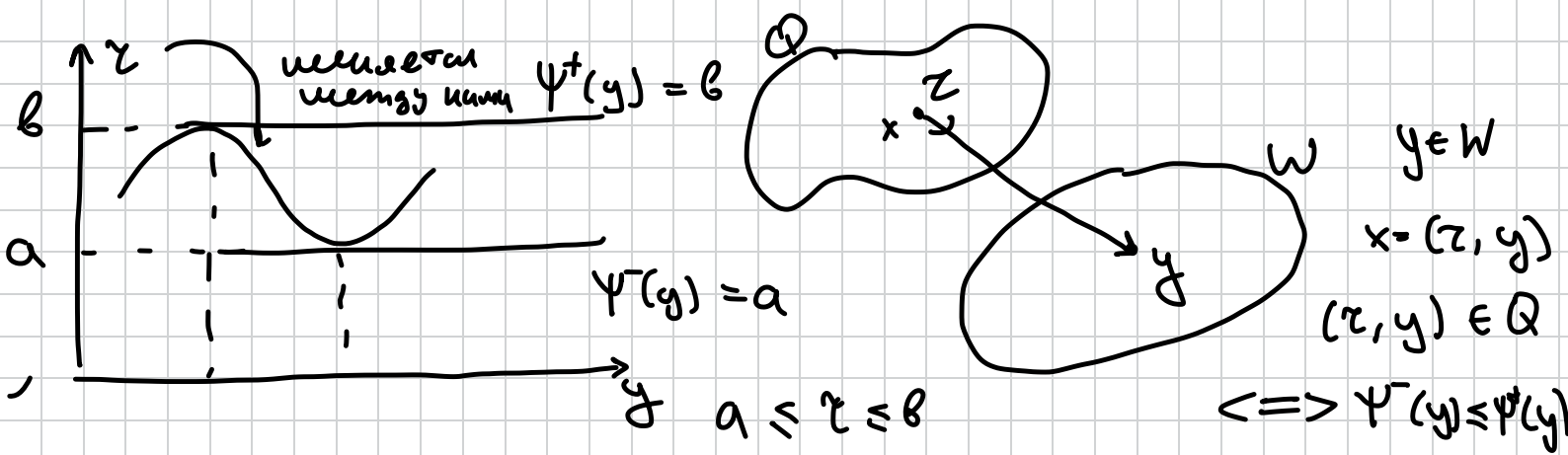
$$\left| \int_{\delta_1}^{\delta_2} f(x) dx \right| = \left| \varphi(\delta_2) G(\delta_2) - \varphi(\delta_1) G(\delta_1) - \int G(x) \varphi'(x) dx \right|$$

из 2° так $\delta_2 \rightarrow 0$ и $\delta_1 \rightarrow 0 \quad \delta_k < \delta_2 < \delta_1 \quad G(\delta_k) = S$

из 4° $\delta_k < \delta_2 < \delta_1 \quad \varphi(\delta_k) = a$

$$F(x) = \varphi(x) \cdot G(x) = Sa$$

\Rightarrow Дни $F(x)$ в поимен критерий нормы (и критерий)

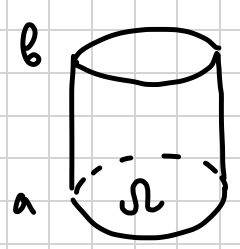


Пусть $f(x) = f(z, y)$ и объём $v^{(n)}$ и $v^{(n-1)}$
 совпадают // $V^{(m+n)}(A \times B) = V^{(m)}(A) \cdot V^{(n)}(B)$ //
 $v^{(n)}(z, y) = (b-a) v^{(n-1)}(W)$

$$\int_Q f(v^{(n)}) dx = \int_{\Omega} \left(\int_{\psi^-}^{\psi^+} f(z, y) dz \cdot v^{(n-1)} \right) dy$$

Д. Пусть $\psi^+(y) = b$ $\psi^-(y) = a$ $a < b \rightarrow$ уменьз

1) Докажем равенство при уменьзении: с помощью верх краем.



$Q = [a, b] \otimes \Omega$

$I_1 = \int_Q f(x) v^{(n)} dx$

надо доказать, что они равны

$I_2 = \int_{\Omega} \left(\int_a^b f(z, y) dz \right) v^{(n-1)} dy$

И: Разобьем $t_1 = a < t_2 \dots < t_n = b = t_{n+1} = b$ $[a, b] = \bigcup_{i=0}^n [t_i, t_{i+1}]$

$\Omega = \bigcup_{i=1}^n \Delta_i \cdot v^{(n-1)}$ где разобьем на много частей Δ_j
 $Q = \bigcup_{ij} Q_{ij}$

Получим $Q_{ij} = \{ (z, y) \mid t_i \leq z \leq t_{i+1}, y \in \Delta_j \}$

$$\int_Q f(x) v^n dx = \sum_{ij} \int_{Q_{ij}} f(x) \cdot v^{(n)} dx = \left[\sum_{ij} f(v_{ij}) \cdot v^{(n)}(Q_{ij}) \right]$$

По теореме о среднем // $\exists \xi \in Q : \int_Q f(x) v^{(n)} dx = \xi v^{(n)}(Q)$



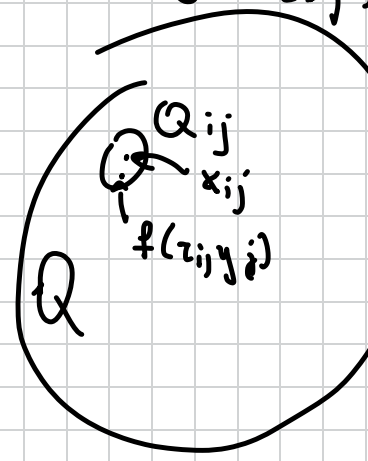
$$I_2: \int_a^b \left(\int_a^b f(z, y) dz \right) v^{(n-1)} dy = \sum_j \int_{\Delta_j} \int_a^b f(z, y) dz = \sum_j \int_a^b f(z, y_j) dz v^{(n-1)}(\Delta_j)$$

теор о среднем

$$= \sum_{j, d} \int_{t_i}^{t_{i+1}} f(t_i, y_j) dz v^{(n-1)}(\Delta_j) = \sum_{i, d} f(z_i, y_j) (t_{i+1} - t_i) \cdot v^{(n-1)}(\Delta_j)$$

с помощью
о теореме
о среднем

$$= \left(\sum_{j, i} f(z_i, y_j) v^{(n)}(Q_{ij}) \right)$$



Оценку разности

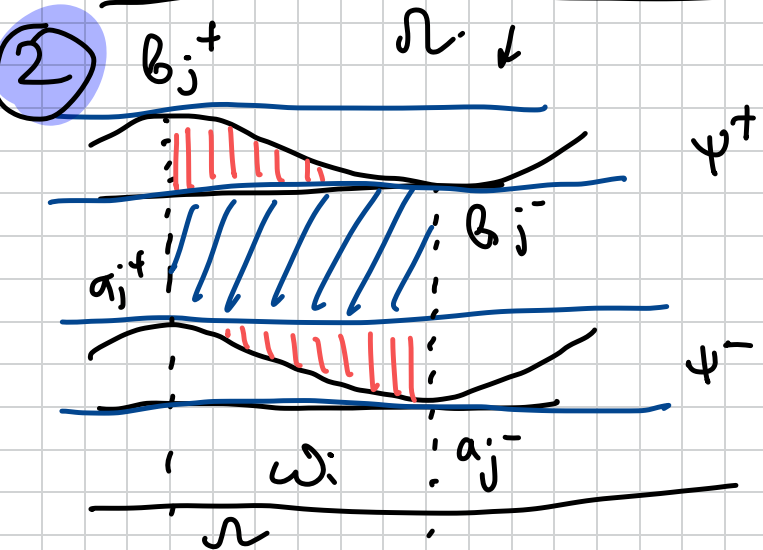
$$\left| \sum_{i, j} (f(x_{ij}) - f(z_i, y_j)) v^{(n)}(Q_{ij}) \right| \leq$$

$$\leq \sum_{i, j} |f(x_{ij}) - f(z_i, y_j)| v^{(n)}(Q_{ij}) \text{ (2)}$$

// т.к $f(x)$ равн. непрерыв. на Q_{ij} $\forall \varepsilon > 0 \exists \delta_1 < \text{diam} Q_{ij}$

$$\rightarrow |f(x_{ij}) - f(z_i, y_j)| < \varepsilon$$

$$\text{(2)} \quad \varepsilon \sum_{i, j} v^{(n)}(Q_{ij}) = \varepsilon, v^{(n)}(Q) < \varepsilon \rightarrow \int_Q \int_a^b f$$



Разбиение $\Omega = \cup \omega_j$,
 рассмотрим разбиение Q
 $Q_j = \{y \in \omega_j; \psi^-(y) < \varepsilon < \psi^+(y)\}$
 $\psi^+(y)$ принимает макс (b_j^+) и
 мин (b_j^-) значения

$$Q_j = Q_j^+ \cup Q_j^0 \cup Q_j^-$$

$$\Psi(y) \begin{matrix} \text{---} & \text{---} & (a_j^+) \\ & & \text{---} \\ & & (a_j^-) \end{matrix}$$

Лпо Q_j^0 - ил гарга м б $\Pi. 1$ (гунмулр)

$$Q_j^+ = \{ (z, y) \mid b_j^- \leq z \leq \Psi^+(y) \mid y \in \Delta_j \}$$

$$Q_j^- = \{ (z, y) \mid \Psi^-(y) \leq z \leq b_j^+ \mid y \in \Delta_j \}$$

Уз об-б илт. Рунмулр: $S_{Q_j} = S_{Q_j^+} + S_{Q_j^0} + S_{Q_j^-}$ (аггунуулсул)

$$\left| \int_{Q_j^+} f(x) v^{(n)} dx - \int_{\Delta_j} \int_{b_j^-}^{\Psi^+(y)} f(z, y) dz v^{(n-1)} dy \right| \leq \left| S_{Q_j^+} \right| + \left| \int_{\Delta_j} \int_{b_j^-}^{\Psi^+(y)} \right|$$

т.к $f(x)$ илт. на Q (нормалт) $\Rightarrow \exists M > 0 \forall x \in Q \mid f(x) \mid < M$

$$\left| S_{Q_j^+} \right| \leq M v^{(n)} (Q_j^+) \leq M (b_j^+ - b_j^-) v^{(n-1)} (\Delta_j)$$

$$\left| \int_{\Delta_j} \int_a^b \right| \leq \int_{\Delta_j} M (\Psi^+(y) - b_j^-) v^{(n-1)} dy \leq M (b_j^+ - b_j^-) v^{(n-1)} dy$$

Дм Q_j^- аналогично

т.к $\Psi^+(y)$ и $\Psi^-(y)$ илт., то и лаву илт. на $\Delta \Rightarrow \forall \varepsilon > 0 \exists \delta > 0 \mid b_j^+ - b_j^- \mid < \frac{\varepsilon}{2}$ и $\mid a_j^+ - a_j^- \mid < \frac{\varepsilon}{2}$

$$\left| \int_Q f(x) v^{(n)} dx - \int_{\Delta} \int_{\Psi^-(y)}^{\Psi^+(y)} f(z, y) dz v^{(n-1)} dy \right|$$

$$= \sum_j \left| \int_{Q_j^+} - \int_{\Delta_j} \int_{\Psi^-(y)}^{\Psi^+(y)} \right| + \sum_j \left| \int_{Q_j^-} - \int_{\Delta_j} \int_{\Psi^-(y)}^{\Psi^+(y)} \right|$$

$$+ \left(\int_{Q_j^+} - \int_{\Delta_j} \int_{\Psi^-(y)}^{\Psi^+(y)} \right) \leq \sum_j (M(b_j^+ - b_j^-) + M(a_j^+ - a_j^-) v^{(n-1)} \Delta_j)$$

$$\left\langle M \cdot E \cdot \psi^{(n-m)}(\Delta) \right\rangle - \underline{\underline{\delta \cdot m}}$$