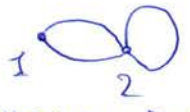


Графы

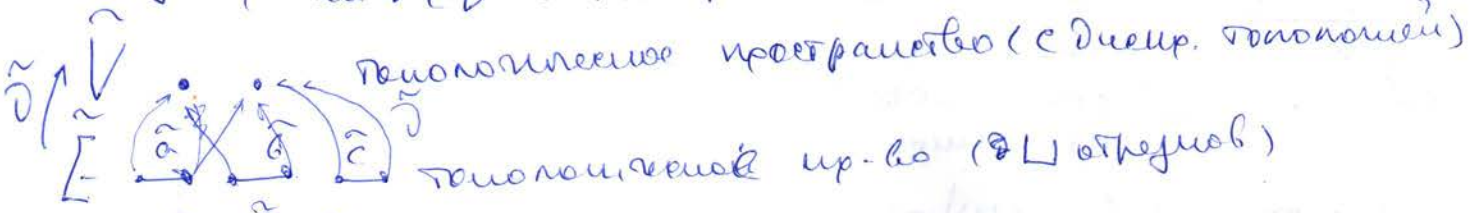
Конечный граф: V - вершины, E - ребра

$\gamma: E \rightarrow V \times V$ - отображение приписывающее ребрам и вершинам

Пример: $V = \{1, 2\}$, $E = \{a, b, c\}$, $\gamma: a \mapsto (1, 2), b \mapsto (1, 2), c \mapsto (2, 2)$



Топологический граф: подмногообразие ребер $I_i \cong [0, 1]$ и набору вершин $v \in V$ по непрерывным приписываниям $\gamma I_i \rightarrow V$



$\tilde{a} \leq \tilde{b} \leq \tilde{c} \leq [0, 1]$

Подмногообразия \tilde{E} и \tilde{V} по $\tilde{\gamma}$

Синейна

\sim - отношение эквивалентности на м-ве X

$[x]$ - класс экв. точки $x \in X$

X/\sim - м-во классов эквивалентности (фактор-пространство)

$X \rightarrow X/\sim$ - стр. факторизация

T - топология на $X \mapsto$ фактор-топология на X/\sim - наименьшая, при которой стр. факторизация непрерывна

$U \subset X/\sim$ - открыто $\Leftrightarrow \pi^{-1}(U) \in T$ открыто!

Если выбрали фактор-топологию, то π - непрерывно $\Rightarrow \pi$ - синейна

π - синейна, $\pi: (X, T_1) \rightarrow (X_2, T_2)$ если топология на X , выбрали \sim , при факторизации по \sim получили (X_2, T_2) если топология

Пример: $X = (-1, 1)$ отождествление $(-1, 0)$ и все точки $[0, 1]$

$a \sim b \Leftrightarrow \text{sign}(a) = \text{sign}(b)$ $0 \rightarrow 1$ 2 точки, 2 класса \sim \mathbb{R} и \mathbb{R}_+

Фактор-топология:

$\pi^{-1}(\emptyset) = \emptyset$ - открыто $\Rightarrow \in T$

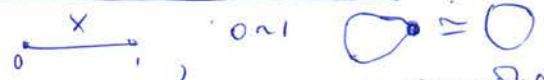
$\pi^{-1}(\mathbb{R}_+) = (-1, 0)$ - открыто $\Rightarrow \in T$

$\pi^{-1}(\mathbb{R}) = [0, 1]$ - не открыто $\Rightarrow \notin T$

$\pi^{-1}(\mathbb{R}_+, \mathbb{R}_+) = \text{все пр-во, откр.} \Rightarrow \in T$

$\pi(\lim_{n \rightarrow \infty} -\frac{1}{n}) \neq \lim_{n \rightarrow \infty} \pi(-\frac{1}{n})$ * евклидова непрерывность

Как найти синейну?



Пусть заданы непрерывное отображение (X, T) в хаусдорфово топологическое пространство Y которое реализуем \sim (его \sim - класс экв.)

Если (X, T) - компактно, ~~тогда~~ тогда $(X, T) \rightarrow Y$ - то синейна по \sim

Пример: $\exp i\pi t: [0, 1] \rightarrow \{z \mid |z|=1\} = S^1$ синейна 0 и 1

открыто-компактно, непрерывно-хаусдорфово \Rightarrow непрерывно-синейна

Пример для хаусдорфовости вписан в интервал

Пример для компактности: возьмем $(0,1)$, α -гив.

стр. 7

$[0,1)/\sim \cong [0,1)$, но потопология - не компактна

Универсальное свойство линейных и полноразрешимых дисперсий:

Пусть \sim - отно. гив. на X , непр. $X \rightarrow Y$ переводит каждый класс эквивалентности в точку, т.е. разлагается в потопологию. $X \rightarrow X/\sim \rightarrow Y$

Теорема: $X/\sim \rightarrow Y$ - непрерывно.

Пример: функция экспоненты $(0,1) \rightarrow S^1$ не линейна, хотя $id: [0,1) \rightarrow [0,1)$

разлагается в потопологию $(0,1) \rightarrow S^1 \rightarrow [0,1)$. Второе отображение непрерывно.

Доказательство: комм. диаграмма $f = h \circ g$

$X \xrightarrow{f} Y$ h -непр?
 $\downarrow g$ $\searrow f$
 $X/\sim \rightarrow Y$ h -непр. и g -непр. $h^{-1}(U)$ - открыт, тогда допишем $g^{-1}(h^{-1}(U))$ - открыт.

$h^{-1}(U)$ - открыт $\Leftrightarrow g^{-1}(h^{-1}(U))$ открыт по непр. фактор-топологии

$g^{-1}(h^{-1}(U)) = f^{-1}(U)$, но f по условию непр. $\Rightarrow f^{-1}(U)$ - открыт. \Rightarrow

Свойства (2 непр.) - композиция $X \rightarrow Z$, которая удобна. Универсальному свойству: h непр. $X \rightarrow Y$ переводит каждый класс эквив. в точку, то есть $X \rightarrow Y$ разлагается в потопологию непрерывных $X \rightarrow Z \rightarrow Y$

В топологии Z можно взять X/\sim !

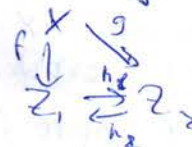
Докажем, что другое Z не должно (линейно единственно)

Пусть есть еще $h_1: X \rightarrow Z_1$ и $h_2: X \rightarrow Z_2$, оба удобны. унив. свойству. Применим

каждое из этих отображений и унив. св-ву другого.

$X \rightarrow Z_1 \rightarrow Z_2$, $X \rightarrow Z_2 \rightarrow Z_1$

Комм. диаграмма:



$f = h_2 \circ g \Rightarrow f = h_2 \circ h_1 \circ f \Rightarrow h_2 \circ h_1 = Id \Rightarrow Z_1$ гомеоморфно Z_2
 $g = h_1 \circ f \Rightarrow g = h_1 \circ h_2 \circ g \Rightarrow h_1 \circ h_2 = Id$

~~Доказательство старейшего свойства: $X \rightarrow Y$, Z - топология~~

Теорема: пусть непр. $h: X \rightarrow Y$ - потопология линейна и изометрична

$X \rightarrow X/\sim \rightarrow Y$, $f: X \rightarrow Y$

Доказательство: Определим \sim как эквив. отно. f . $X_1 \sim X_2 \Leftrightarrow f(X_1) = f(X_2)$

Или эквив. $x \sim y \Leftrightarrow x/\sim = y/\sim$

При этом $X \rightarrow X/\sim$ - непр. по универсальному свойству
 $X/\sim \rightarrow Y$ - непр. по универсальному свойству

Доказательство старой теоремы: сопоставим h и h/\sim отображениям h и h/\sim

кажд. непр. - линейно.

$f: X \rightarrow Y$

Разлагается в потопологию

$X \rightarrow Y$

$\searrow X/\sim$

X/\sim - сопоставлено h и h/\sim

, h - непрерывно $\Rightarrow \forall x/\sim \rightarrow y$

линейно, образ компакта - компактен $\Rightarrow X/\sim$ - компактен

Взаимно-однозначное отображение компакта в хаусдорфово - гомеоморфизм $\Rightarrow X/\sim \cong Y \Rightarrow X \rightarrow Y$ - линейно.

3) V параметризуете отобра. $(\mathbb{R}^n, 0) \rightarrow (\mathbb{R}^n, x)$, инж. в 0 не выполняется.

Пример: $x^2 + y^2 = 1$



1) U - верхняя полуокружность

$$U \rightarrow \mathbb{R}^2 \quad (x, y) \mapsto (x, y - \sqrt{1-x^2})$$

Диффеоморфизм, т.е. дифференциал $\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$

2) $F_1 = 0, F_2(x, y) = y - \sqrt{1-x^2}$ и $F_2 \neq 0$

3) $\varphi(t) = (t, \sqrt{1-t^2})$ и $\varphi' = (0, 1)$
(повторим в машине)

Омеханизация

Длина $\mathbb{R}^2 / \mathbb{R}_+ \cong \mathbb{R}^2$
 $z = \frac{x+iy}{2}, \lambda = \arg(z)$

Зададим φ так, что $\varphi(z_1) = z_2$, пусть $|z_1| = |z_2|$, $\arg(z_1) = \arg(z_2)$

Гомеоморфизм дисков переводит границу круга в границу?

Есть ли непрерыв. отображ. на границе диска?

Гомеоморфизм на сфере и тор?

Пути и их семейства

Путь - непрерыв. отображ. $[0, 1] \rightarrow X$

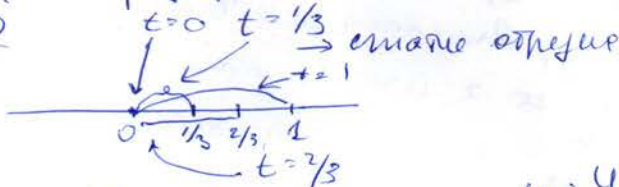
Семейство путей - $\varphi_t: [0, 1] \rightarrow X$ для $t \in [0, 1]$

t -непр. отображение s -значно на отрезке
Семейство непрерыв. отображений

$$\begin{matrix} t \in [0, 1] \\ s \in [0, 1] \\ [0, 1]^2 \rightarrow X \end{matrix} \quad (s, t) \mapsto x \in X \quad \varphi_t(s)$$

Пример $\varphi_t(s, t) = st, X = \mathbb{R}$

$$\begin{aligned} \varphi: [0, 1]^2 &\rightarrow \mathbb{R} \\ \varphi_t(s) &= \varphi(s, t) = s \cdot t \end{aligned}$$



Гомотопии

Гомотопия отображений $\varphi: Y \rightarrow X$ в отображение $\varphi_1: Y \rightarrow X$ - это непрерывное отображение $\varphi_t: Y \rightarrow X: t \in [0, 1]$

$\varphi: Y \times [0, 1] \rightarrow X$, т.е. $\varphi(\cdot, 0) = \varphi_0(\cdot), \varphi(\cdot, 1) = \varphi_1(\cdot)$

Значит гомотопия - все возможные семейства отображений $\varphi_t: Y \rightarrow X, y \mapsto \varphi(y, t)$

Параметр t - "время"

Пример: Путь-гомотопия пути

$$\begin{aligned} \varphi_t: X \times [0, 1] &\rightarrow Y \\ \varphi(y, 0) &= a, \varphi(y, 1) = b \end{aligned}$$

Теорема: между путями гомотопии тривиальной

Линейная гомотопия: $\varphi_t: [0, 1] \rightarrow [0, 1], \varphi_t(s) = st$

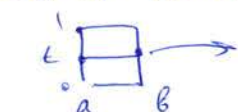
$$[0, 1] \xrightarrow{\varphi_t} [0, 1] \xrightarrow{\varphi_0} X \quad \varphi_0 \circ \varphi_t: [0, 1] \rightarrow X$$

$$\varphi_0 \circ \varphi_t(s): \varphi_0(s \cdot t) = \varphi_0(0) = \text{точка в } X$$

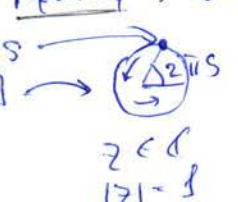
$$\varphi_0 \circ \varphi_t(s): \varphi_0(s \cdot 1) = \varphi_0(s), \text{ т.е. } \varphi_0 \circ \varphi_t \text{ - гомотопия между } \varphi_0 \text{ и } \varphi_1$$

Гомотопия отрезка $y \in [a, b]$ универсальная, $[a, b] \times [0, 1] \rightarrow X$

если ее пути не зависят от t : $\varphi_t(a) = \varphi(a, t), \varphi_t(b) = \varphi(b, t)$



Пример: Путь $f: [0, 1] \rightarrow S^1, f(s) = \exp 2\pi i s$ не гомотопна тривиальной



f гомотопна тривиальной пути по доказанному выше
 $\deg(f) = 1$, у гомотоп. степени равно 0
они отличаются \Rightarrow не гомотопны

(Q.P. 5)

$$\psi_1: x \rightarrow y \quad \psi_0 \sim \psi_0 \quad (1)$$

$$\psi_0 \sim \psi_1, \psi_1 \sim \psi_2 \Rightarrow \psi_0 \sim \psi_2 \quad (3)$$

① $\varphi(x, 0) = \varphi_0(x)$ Определим $\varphi(x, t) = \varphi_0(x)$

$$\varphi(x, 1) = \varphi_0(x)$$

② $\varphi(x, 0) = \varphi_0(x)$ $\Gamma(x, t)$ - искомая функция, $\Gamma(x, 1-t)$ - провер

③ $\exists \varphi: X \times [0, 1] \rightarrow X$ $\exists \delta: X \times [0, 1] \rightarrow X$

$$\psi(x, 0) = \psi_0(x)$$

$$\delta(x, 0) = \psi_1(x)$$

$$\psi(x, 1) = \psi_1(x)$$

$$\delta(x, 0) = \psi_2(x)$$

определяет $j: X \times [0, \frac{1}{2}] \rightarrow X$, $j(x, t) = (x, 2t)$

$$k: X \times [\frac{1}{2}, 1] \rightarrow X \times [0, 1], k(x, t) = (x, 2t-1)$$

$$\Gamma(x, t) = \begin{cases} \varphi \circ j(x, t) & | t \leq \frac{1}{2} \\ \delta \circ k(x, t) & | t \geq \frac{1}{2} \end{cases} \quad \text{определено морф. г.-н. } t = 1/2$$

$$\varphi \circ j(x, t) = \varphi_1(x) = \delta \circ h(x, t)$$

Вспомогательная ψ_0 и ψ_2 : 1) $t=0$ $\psi(x, 0) = \psi_0(x, 0) = \varphi(x, 0) = \psi_0(x)$

1) $t=0 \quad \psi(x, 0) = \psi_0(x), \quad \dot{\psi}(x, 0) = \dot{\psi}_0(x)$

2) $t=1$ $G(y, 1) = \delta \circ k(y, 1) = \delta(x, 1) = \varphi_2(x)$

3) сопоставляя для $t = 1/2$

4) Управление из верхней и нижней полова.

Watz

Лемма о линейке: $x = UV$ U и V оба д.м.ч. / общ.

$$z) \quad x \xrightarrow{h} y$$

$F \downarrow \downarrow g'$ и др. и согласован

$$h(x) = \begin{cases} f(x) & x \in U \\ g(x) & x \in V \end{cases}$$

Если подмножество M непусто, то M или V очевидно, если не пусто, то по свойству замкнутости

Пример для пяти описаний, U -откр., V -замкн.

19 $U_{1/2}$ — заткнуто \rightarrow 1 экв. согласования приравню ВТ. $1/2$
 $V_{1/2}$ — открыто в положении отрыва $\rightarrow 0$

Проведение учета

Приведение путей
 Пусть $\alpha, \beta \in \pi_1(X, x_0)$. Тогда $\alpha \sim \beta$ и $\delta \sim \gamma$ - это путь f, δ , опреде-

Произведение нулей $\{0, \frac{1}{2}\}$ \rightarrow $\{0, 1\} \rightarrow 4$ согласовано $1\frac{1}{2}$

$$\{1/2, 1\} \xrightarrow[S=24-1]{\hat{u}_{111}} [0, 1] \rightarrow 4$$

$\lambda \cdot (\beta \cdot \gamma)$ не равно $(\lambda \cdot \beta) \cdot \gamma$, но зато

$[0, 1] \times (\beta, \sigma)$ $a=0, d=1$
 t_k $b=1/2, c=3/4$

$$a = 0, d = 1$$

$$c = \frac{1}{2}, b = \frac{1}{4}$$


$$m_{\gamma\gamma}(\alpha, \beta) \cdot t$$

Paul⁴ $\alpha \cdot \beta \cdot \beta \cdot \alpha$

Пример: инфракрасный, обратный путь

α -нейтр. элемент группы

grob. $\alpha \cdot \beta \sim \beta$ 1) $\alpha \cdot \beta \geq 0$ 1) $\rightarrow 1$ 1) $\alpha \cdot \beta = \alpha(2t) = a = \beta(0)$

$\psi(t) \in \mathbb{R}$ 
 $t \leq 1/2$ $\alpha \cdot \beta = \alpha(2t) = a = \beta(0)$
 $t \geq 1/2$ $\alpha \cdot \beta(t) = \beta(2t-1) = t(t)$

$$c) \beta \cdot [0, 1] \xrightarrow{\text{sur}} [0, 1] \xrightarrow{1/2} \beta$$

$$\varphi(t) = 2t + (1-2)\varphi(1)$$

$$R_-(t) = \beta \circ \varphi_2(t)$$

$$\beta_2(t) = \beta \circ \varphi_2(t) \\ \beta_2(0) = \beta(\varphi_2(0)) = \beta(0) = a, \quad \beta_2(1) = \beta(1) = b$$

$$\beta_n(0) = \beta(0)$$

$\beta(4) : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$

$\beta(t) : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$
 определение орбиты и β на \mathbb{R} по: $\beta(t) = \beta(t-1)$

Инвертирование: $\beta^{-1} \cdot \beta \sim Id$

стр. 6

Фундаментальная группа

Y - пространство с отмеченной точкой $y \in Y$

Фундаментальная группа $\pi_1(Y, y)$ - множество классов эквивалентности (по гомотопии) с операцией произведения

Это абелев - монопоинтовый инвариант

Пример: $\pi_1(S^1) = \mathbb{Z}$

Внутреннее мн-во в \mathbb{R}^n : точки $a, b \in C \Rightarrow [a, b] \subset C$


Звездно-выпуклое в \mathbb{R}^n : если $\forall a \in C \exists \gamma: [0, 1] \rightarrow C$ γ - звездно выпуклое, но не выпуклое мн-во

Пример 2 B (звездно) выпуклом мн-во $C \subset \mathbb{R}^n$ тогда можно γ с началом в отмеченной точке (!) и концом $\gamma_1(s) = t \cdot \gamma(s)$ $\gamma_1(s) = \gamma(s)$

$f(s) \in C \Rightarrow f_t(s) \in C$ $\text{отр. } u \text{ в } f(s) \in C$ $\text{отр. } = t \cdot f(s), t \in [0, 1]$

Группа состоит из t классов, $\text{таб. } f$ односвязно $f_t(s)$

$\pi_1(S^1) = 0$, т.е. \forall любой путь связывается в точку

 $a \notin \text{из } \pi_1$, сходящийся к a на тропе, γ на тропе

$\pi_1(\mathbb{R}P^2) = \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$



не связывается



$S^2/x \sim x$ γ (откр. сечение) γ не связывается

$\pi_1(\mathbb{C}P^n) = \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$



Свойства группы в S^1

$S^1 = \{z \mid |z| = 1\} \subset \mathbb{C}$

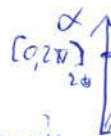
$f: [0, 1] \rightarrow S^1$ - путь с началом в $1 \in S^1$

Функция $\frac{1}{2\pi i} \arg f: [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ - дробная часть $\tilde{f}: [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$

Значит $\tilde{f}(1) - \tilde{f}(0) \in \mathbb{Z}$ - степень $\deg f$

Лемма: $f: [0, 1] \rightarrow S^1$ $\deg f$ считаем $\frac{\alpha}{2\pi} \in [0, \frac{2\pi}{2\pi}]$

$f(0) = f(1) = 1$



Поднятие: сечение γ γ - непрерывная функция в непрерывном

1) лиф. , 2) дробная часть \tilde{f}

на γ \tilde{f} - сечение \tilde{f}

Поднятие одной точки $\tilde{f}(1) - \tilde{f}(0) = 1$

В примере на рисунке $\tilde{f}(1) - \tilde{f}(0) = 1$

$f \mapsto \deg f \in \mathbb{Z}$, непрерывное соответствие

Свойства и примеры элементов: Дискр. (все \neq подметел отн. на целое

много 2) не меняемое при гомотопии (гомотопия $\gamma \sim \gamma'$ $\Rightarrow \tilde{\gamma} \sim \tilde{\gamma}' \Rightarrow \deg \gamma = \deg \gamma'$)

3) \deg - гомоморфизм $\deg(\delta f) = \deg \delta \deg f$ δ и f - поднятие $\delta f = \tilde{\delta} \tilde{f}$

4) Гомоморфизм степени лиф. $\gamma_k(s) = \exp 2\pi i k s, k \in \mathbb{Z}$ (много γ)

5) Лифт в выпуклом

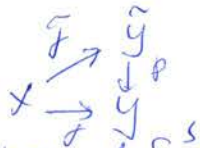
Значит, элемент - гомоморфизм

$\deg f = 0: f \rightarrow 0 \Rightarrow \tilde{f} \mid_{\gamma} \tilde{f}_s(t) = st$

Поднятие

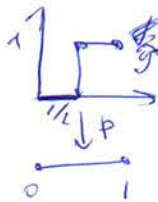
поднятие отображ. $f: X \rightarrow Y$ вдоль $p: \tilde{Y} \rightarrow Y$

не всегда есть



\tilde{f} - делает непрерывной диаграмму

инт. функции, $\arg \phi(t) = \{ \tilde{f}(t) \}$



$f(t) = t$

нужно поднятие есть $\tilde{f}(t) = (t, y)$ $t < 1/2$

$\tilde{f}(t) = t$

Пода \tilde{f} непрерывна $t > 1/2$, $\tilde{f}(t) = (t, 1)$ $t > 1/2$, пределы

Вероятно, некорректно-пример непрерывности

Накрывание

Накрывающее накрытие - отображение $p: X \rightarrow Y$ над открытым $U \subset Y$, если прообраз $p^{-1}(U)$ разбивается на открытые листы (или U_1, U_2 , на которых $p: U_i \rightarrow U$ - гомеоморфизм)

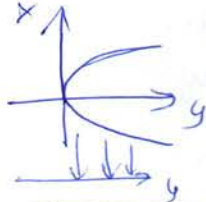
Пример $\mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$ $(x, y) \mapsto x$

Глб. определение: $X \approx Y \times (discr. пр-во) \rightarrow Y$

Пример: $\mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$ - не накрытие

$\mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R} \times \{y_0\}$ - не накрытие $\mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$ не накрытие

$\mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$



не глб. накр.

① $p: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto x^2$

$\mathbb{R} = \sqcup_2 V_x$ \mathbb{R} - связно \Rightarrow не дает диффеоморфизма. $\mathbb{R} = Y$ открыт, если \mathbb{R}

② $p: \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto x^2$ - глб. накрытие над $x \mapsto x^2$ не накрытие, y - а не прообраз

интервалом $I \neq \emptyset$

$0 \notin I \Rightarrow p$ глб. накр. над I : 1) $I \subset (-\infty, 0) \Rightarrow p^{-1}(I) = \emptyset$

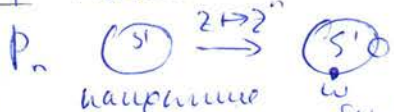
2) $I \subset (0, +\infty)$ $I = (a, b)$ $p^{-1}(I) = (-\sqrt{b}, -\sqrt{a}) \sqcup (\sqrt{a}, \sqrt{b})$ $x \mapsto x^2$ ограничено, гомеоморфизм

Отображение $p: X \rightarrow Y$ - накрытие, если у каждой точки $y \in Y$ есть окрестность U_y над которой око- глб. накрытие

X - максимальное пр-во, Y - база, $p(y)$ - элемент

Такой определитель называется тривиальностью

Пример Тривиальное накрытие



накрытие

Доказательство: прообраз $p^{-1}(u)$ - все окр. без точек u единичны \Rightarrow накрытие в дискр. топологии. u - элемент. u - элемент. u - элемент.

возврат в окр. без u .

Пример $S^1 \rightarrow \mathbb{R}P^1$ - накрытие

$\{x, -x\} \rightarrow U(x, -x)$

окр. - все сферы - дватр, содержащий x и $-x$

Доказательство

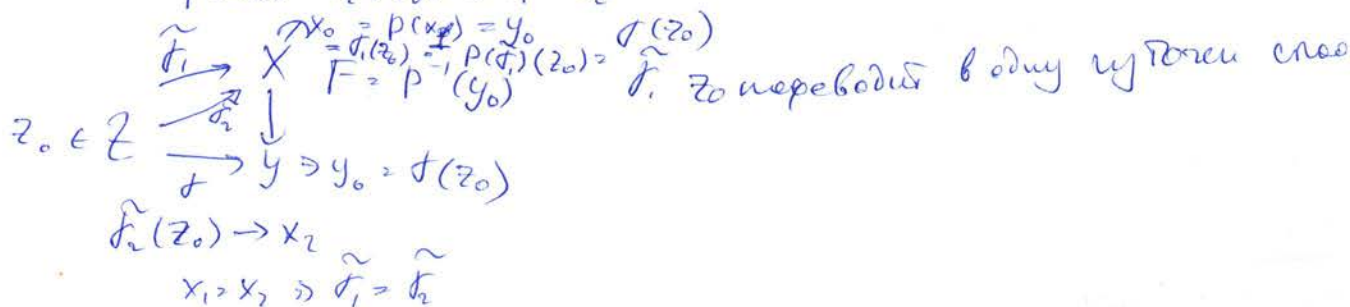
$U(x, -x) = p(V)$, $V = p^{-1}(U_{x, -x})$ $U = V_1 \sqcup V_2 \rightarrow U_{x, -x}$ - элемент $\tilde{x} \sim -\tilde{x}$ U - обрат или образ V по окр. элемент. элемент

$D \sqcup D$ элемент дискр, покрыва D .

Подмногообразие \tilde{F} многообразия $F: Z \rightarrow Y$ в топологии $p: X \rightarrow Y$ - такое, когда
 отображения коммутируют



Лемма: Если p -накрывание, а Z связно, то подмногообразие определяется однозначно
 если только $\tilde{F}_1(z_0) = \tilde{F}_2(z_0) \Rightarrow \tilde{F}_1 = \tilde{F}_2$



Сделаем пример и следствия:

Пример $[0, 1] \hookrightarrow S^1$ все подмногообразие имеет вид

$$\tilde{F}_k \text{ одн. окр. } \mathbb{R}^1 \xrightarrow{\exp} \tilde{F}_k(t) = \tilde{F}(0) + k$$

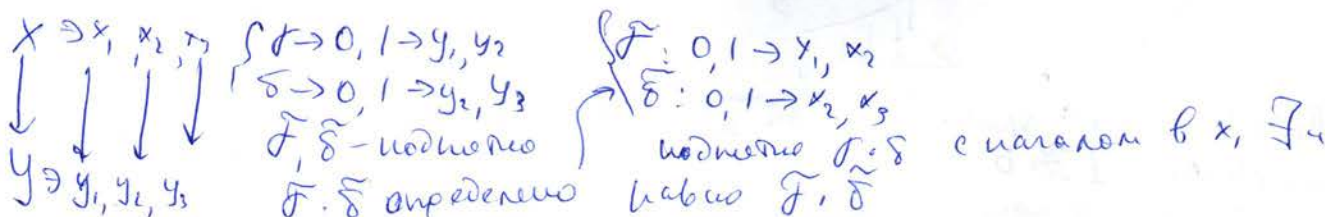
$F = \exp^{-1} \tilde{F}(0)$

подмногообразие определяется однозначно

Вспомогат. окр. \leftrightarrow подмногообразие \tilde{F}

Следствия: ① $\tilde{F} \xrightarrow{p} X \xrightarrow{F} Y$
 $[0, 1] \xrightarrow{F} Y \ni y_0: F(0)$
 $\Rightarrow \forall$ точки окр. $x_0 \in F \exists$ не более 1 подмногообразие \tilde{F} с началом в x_0

② Произведение подмногообразий = подмногообразие произведения

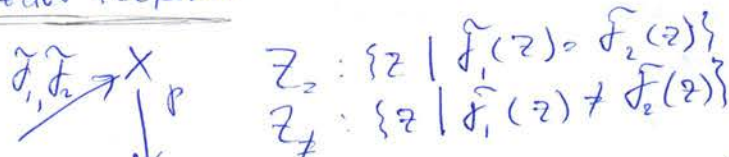


$$\forall t \in [0, 1/2] \quad \tilde{F}, \tilde{\delta}(t) = \tilde{F}(2t)$$

$$\forall t \in [1/2, 1] \quad \tilde{F}, \tilde{\delta}(t) = \tilde{F}(2t)$$

$p(\dots) = p(\dots) = F(2t) = F(t)$
 удовл. опр. подмногообразия \Rightarrow если \exists , то совпадает с указанным в теореме выше

* Доказательство теоремы



Если оба охватывают, то одно из них, другое - все \Rightarrow нет проблем. Вспомогат. $z \in Z_- \Rightarrow$ прив. окр. $U \ni F(z) \Rightarrow W \subset Z_+$

$z \in Z_+ \Rightarrow$ прив. окр. $U \ni F(z) \Rightarrow W \subset Z_+$

$z \in \tilde{F}_1^{-1}(V_\alpha) \cap \tilde{F}_2^{-1}(V_\beta) \Rightarrow U \ni F(z) \in W$

$z \in \tilde{F}_1^{-1}(V_\alpha) \cap \tilde{F}_2^{-1}(V_\beta) \Rightarrow U \ni F(z) \in W$

Автоморфизм накрытия

стр. 9

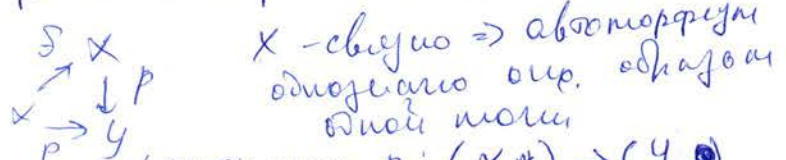
Автоморфизм накрытия - автоморфизм $X \xrightarrow{F} X$, сохраняющий спай

$$\begin{array}{ccc} \mathbb{R} \xrightarrow{F: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}} \mathbb{R} & X \xrightarrow{F} X & p(x) = p(F(x)) \Rightarrow F(F) = F \\ \downarrow \exp & \downarrow p & F = p^{-1}(y) \\ \mathbb{Z} & \mathbb{Z} & \end{array}$$

Замечание 1 Автоморфизм одр. группы (композиция автоморфизмов-автоморфизм)

Группа переносов - группа \mathbb{Z} ($\text{Aut } \exp = \mathbb{Z}$, $\pi_1(S^1) = \mathbb{Z}$)

Замечание 2 Автоморфизм p -подмногообразия p вдоль p

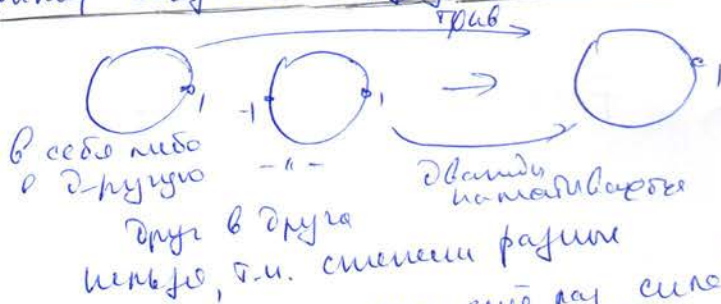


Следствие: Для накрытия $p: (X, *) \rightarrow (Y, \bullet)$
 $F \in \text{Aut}_p \mapsto F(*)$ это вложение группы Aut_p в спай $p^{-1}(\bullet)$

Если $\text{Aut}_p \hookrightarrow \text{спай}$, накрытие регулярное (пример - накр. оцр.)

Пример: прав. накрытие Aut_p - перестановка, порядок произвольный
 накрытие, $|S_3| = 6$, а спай из 3 точек

Пример связного накрытия

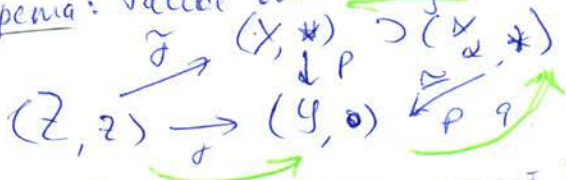


Добавим также оцр. Aut_p , линейно отображающее \rightarrow линейную базу
 спай накрытия (линейная база спай). $\text{Aut}_2 \subset \text{Aut}_p \cap \text{Aut}_q$

* линейно связно, подобен автоморф. тривиален

Подмногообразие в накрытии

Пусть накрытие $p: (X, *) \rightarrow (Y, \bullet)$ рассаднено на листы $X_\alpha \cong Y$
 Теорема: такое подмногообразие всегда есть
 $j \circ \gamma \circ j = z \rightarrow \bullet \rightarrow * \rightarrow * \leftarrow \gamma$
 если γ -связно, γ единственно



Лемма: Пусть открытое накрытие V_α оцр. $z \in V_\alpha$ накрытие оцр-исполнимо $z_0 \in S, c \in S$

Теорема: Если накрытие $p: (X, *) \rightarrow (Y, \bullet)$ и пусть $f: [0, 1] \rightarrow Y$ с

началом $f(0) = \bullet$. Тогда \exists подмногообразие \tilde{f} с началом $\tilde{f}(0) = *$
 $0 \in [0, 1] \rightarrow \tilde{f} \rightarrow X \rightarrow *$
 $\downarrow p$
 $0 \in [0, 1] \rightarrow Y \rightarrow \bullet$

Доказательство:

- 1) найдем $0 = s_0 < s_1 < \dots < s_n = 1$, т.е. $\forall [s_i, s_{i+1}]$ содержится в трив. оц.
- Для каждого $t \in [0, 1]$ оц. $\downarrow t \geq t$ или $\uparrow t$ (трив. оц. $\uparrow(t)$)
- Смотрим прообраз трив. оц. и оц. \downarrow
- \downarrow оц. покрывающее
- по лемме о пути до данных. покрывающее $[s_i, s_{i+1}]$ $\uparrow([s_i, s_{i+1}]) \in$ трив. оц.

2) Поднимем $\downarrow: [s_0, s_1]$ до \tilde{f} с началом в \downarrow и концом в \downarrow_1

Аналог. данные

Контр. по лемме о единичном подмногообразии, т.е. оц. своей

Поднятие гомотопии

Рассмотрим $p: X \rightarrow Y$, оц. $f: Z \rightarrow Y$ тогда по подмного $\tilde{f}: Z \rightarrow X$

и гомотопию $\Gamma: Z \times [0, 1] \rightarrow Y$, $\Gamma(z, 0) = f(z)$

всп. подмного гомотопии $\tilde{\Gamma}: Z \times [0, 1] \rightarrow X$, об. которого подмного

$\tilde{\Gamma}(z, 0) = \tilde{f}(z)$

Если $Z = \{z\}$, рассматриваем оц. подмного пути

Следствие: Если пути f_1 и f_2 в Y имеют гомотопию, то их подмного (гомотопии)

оц. $Z \xrightarrow{\text{оц.}} \downarrow$

$\Gamma: [0, 1] \rightarrow Y$ $\left\{ \begin{array}{l} \tilde{\Gamma}: Z \times [0, 1] \rightarrow Y \\ \tilde{f}_0: Z \rightarrow X \end{array} \right\}$ $\begin{array}{l} \text{по под-} \\ \text{много} \\ \text{гомотопии} \end{array}$

$\Gamma(t, 0) = f_0(t)$ $\tilde{\Gamma}(t, 0) = \tilde{f}_0(t)$

$\Gamma(t, 1) = f_1(t)$

1) $\tilde{\Gamma}$ - путь. $\tilde{f}_1(0) = \tilde{f}_0(0) = 0$

$\forall s \tilde{\Gamma}(0, s) = 0$

$\tilde{f}_0(0) \tilde{\Gamma}(0, s) \in p^{-1}(0)$ оц.

" $\tilde{f}(0, 1)$

$\tilde{\Gamma}(0, 1): [0, 1] \rightarrow X$ - подмного \tilde{f}_1 начало в $\tilde{f}_0(0) = \tilde{f}_1(0)$ $\Rightarrow \tilde{\Gamma}(t, 1) = \tilde{f}_1(t)$

$\tilde{\Gamma}$ - гомотопия \tilde{f}_0 и \tilde{f}_1

путь, очевидно

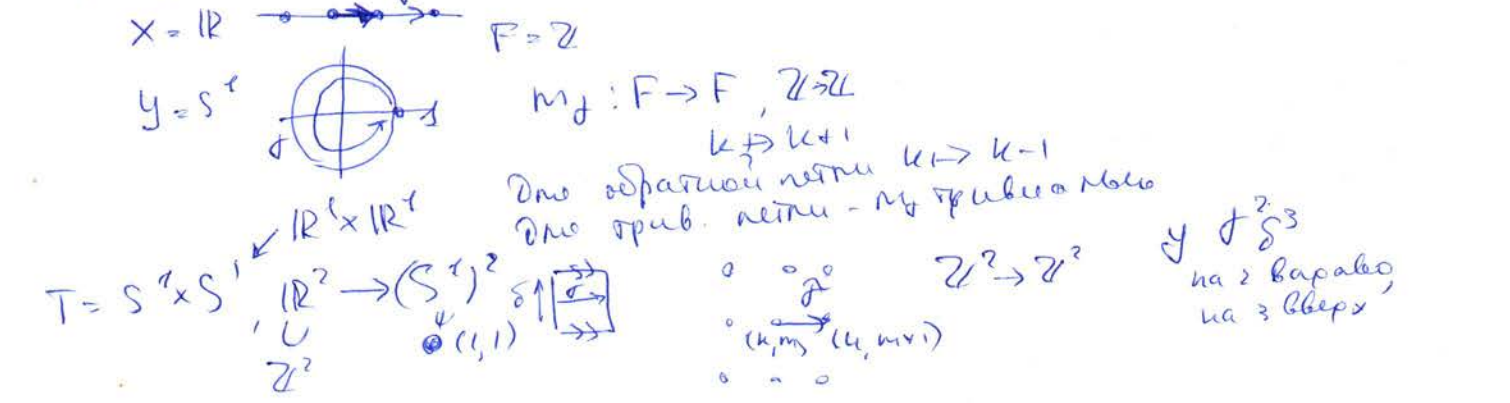
Многообразие

$p: (X, *) \rightarrow (Y, \circ)$ - мультипликативное накрытие. $F = p^{-1}(e)$ - оц.

Многообразие \tilde{f} в Y - отображение $m: F \rightarrow F$ по правилу

$x \mapsto$ подмного \tilde{f} , которое начинается в x и его конец $\tilde{f}(1)$

Пример: $\mathbb{R} \rightarrow S^1, \mathbb{R}^2 \rightarrow T^2, S^2 \rightarrow \mathbb{R}P^2$ ($\tilde{f}: [0, 1] \rightarrow X, \tilde{f}(0) = x$)

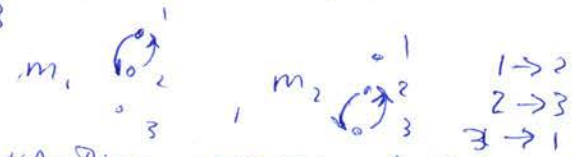


$m_1 \cong m_2$?

$$\begin{aligned} m_1 &\rightarrow \text{Aut}\{1, \dots, n\} \\ m_2 &\rightarrow \text{Aut}\{1, \dots, n\} \end{aligned}$$

групп. $\text{Aut } m_1(f) = \text{групп. } \text{Aut } m_2(f)$

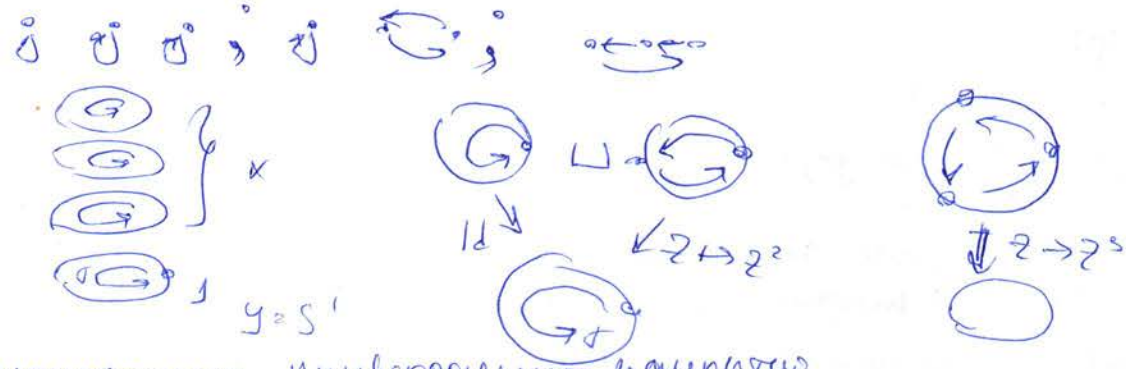
Пример: $A = \{1, 2, 3\}$



Например над $S^1 \leftrightarrow$ групп. Aut перестановок $\{1, \dots, n\}$



Пример:



Абсолютно универсального накрытия

Накрытие $p: X \rightarrow Y$ универсальное, если X односвязно и локально S^2 связно



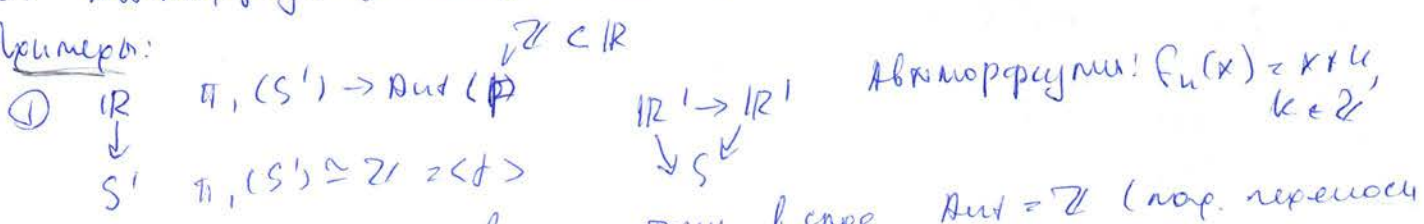
Фундаментальная группа сферы равна 0!

Теорема 1 Для универсального накрытия $\pi_1(Y) \rightarrow \text{Aut}(F)$ - вложение. Т.е. группа подгрупп изоморфна $\pi_1(Y)$.

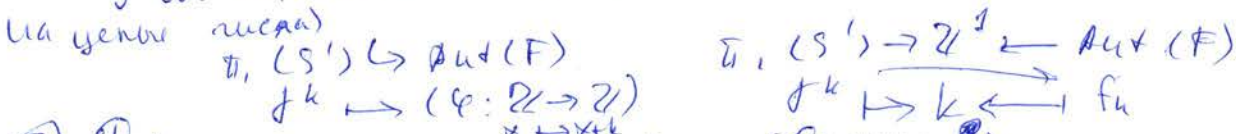
2) Группа автоморфизмов универсального накрытия изоморфна $\pi_1(Y)$.

Изоморфизм зависит от $\bullet \in Y$ и $\ast \in X$ в слое $F := p^{-1}(\bullet)$
 $\pi_1(Y, \bullet) \leftrightarrow F \leftrightarrow \text{Aut } p$
 а) $f \in \pi_1(Y, \bullet) \mapsto$ путь $\ast, t \in F$ - конец подпуть f с началом в \ast
 б) Автоморфизм $f \in \text{Aut } p \mapsto$ путь $F(\ast) \in F$.

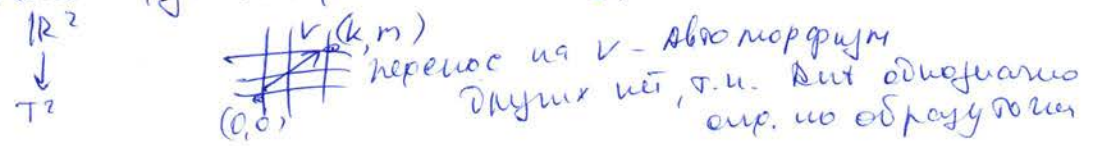
Пример:



f одн. переводит \bullet в точку Aut в слое, $\text{Aut} = \mathbb{Z}$ (пор. переноса на целое число)



3) Фундаментальная группа тора (бесконечна!)



Aut $P \cong$ группа перестановок, \mathbb{Z}^2
 Для \mathbb{RP}^2 S^n Aut P $Id: S^n \rightarrow S^n$
 $\pi_1(S^n) \cong \mathbb{RP}^n$ ant: $S^n \rightarrow S^n$ (омега)
 $\pi_1(S^1) = \mathbb{Z}$ $x \rightarrow -x$

Другие нет, если пара точек $x \rightarrow x$
 $x \rightarrow -x$ $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$

Заполнение попарно виденной точки с другими, на них Aut не действует
 Тем же или подобными, если π_1 коммутативен, тогда это верно.

Удальство-инвариантная группа дуги

B -многоугольный граф (B -дуги-инвариантная)
 с одной вершиной и n ребрами $f_i: [0,1] \rightarrow B$
 произведение $\pi_1(B)$

Произведение, содержащее f_i и f_i^{-1} или $f_i^{-1} f_i$ - приводимое, удалим
 $f_i f_i^{-1}$ - приведение

Свободная группа $\langle f_1, \dots, f_n \rangle$ - группа, n -я из которой - непр. слово
 выражен - приведение коммутативности

слово \rightarrow произведение букв - гомоморфизм $\# \langle f_i \rangle \rightarrow \pi_1(B)$
Теорема: Это изоморфизм: все слова в B гомоморфны неприводимым
 словам, каковы непр. слова и гомоморфизм.

Лемма: в $\langle f_1, f_2 \rangle$ $f_1 f_2 f_1^{-1} f_2^{-1} \neq e$

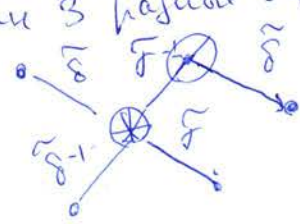
Рассм. гомоморфизм $\langle f_1, f_2 \rangle \rightarrow S_3$ по у.с.
 $f_1 \rightarrow (1,2), f_2 \rightarrow (2,3)$ даны очевидно

Универсальное накрытие дуги

Пусть B - дуги 2-ор, тогда $\bullet \in B$ и ребра $f_i, \delta_i: [0,1] \rightarrow B$
 можно все накрыть для B в стандартном пр. ве,
 т.е. накрытие B и универсальное накрытие \Rightarrow

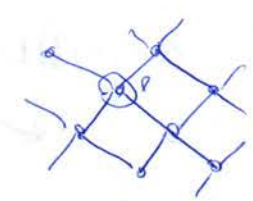


Аналогично с δ .
 Получили 3 разные вершины



можно продолжить до бесконечности

$G := \langle f, \delta \rangle$
 теор. топ. гр. во



$\Delta = [0,1] \times G$ $\partial\Delta$ - покрывающая

$\Gamma = [0,1] \times G$

Поднимем $\Gamma \sqcup \Delta$ и B по отображению
 $\partial\Gamma \rightarrow G$ переводит $g \times \{0\} \mapsto g, g \times \{1\} \mapsto g \cdot f$
 $\partial\Delta \rightarrow G$ переводит $g \times \{0\} \mapsto g, g \times \{1\} \mapsto g \cdot \delta$

регулярная группа C - граф или группа G

Теорема 1 Граф C односвязен \Leftrightarrow любое накрытие универсально

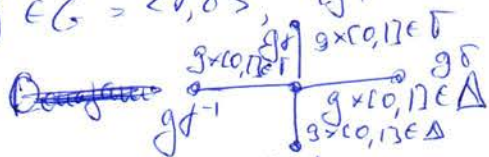
Отображение $C \rightarrow B$ определено на Γ или произвольно $G \times [0,1] \rightarrow [0,1]$
 $\rightarrow B$

и из Δ как изоморфизм $G \times [0,1] \rightarrow [0,1] \rightarrow B$ (сир. 14)

Теорема 2 $C \rightarrow B$ -накрытие и $\text{Aut}_p C = G$

Следствие $\pi_1(B) = G$

$g \in G = \langle \sigma, \delta \rangle$, $|g|$ - длина неприводимого слова



Лемма В с нет циклов

Пусть есть g_1, g_2, \dots, g_n $|g_1|, \dots, |g_n|$

Принимая за цикл, тогда начинаем со слова min длины

g_1 и g_2 соединены ребром $\Rightarrow g_2 = g_1 \cdot \begin{bmatrix} \sigma & -1 \\ \delta & -1 \end{bmatrix} \Rightarrow |g_2| = k-1$ - невозможно, ведь мы выбрали самое короткое $|g_2| = k+1$

$g_3 = g_2 \cdot \begin{bmatrix} \sigma & -1 \\ \delta & -1 \end{bmatrix} \Rightarrow g_3 \neq g_1 \Rightarrow |g_3| = \begin{cases} k+1 \\ k-1 \end{cases}$ не больше, т.е.

Покажем, что длина всегда увеличивается \Rightarrow

$\forall \Delta: [0,1] \rightarrow C$ - обобщается?

$\Delta \in$ некоторому подграфу C

S_g - звезда вершины g (сир. 15)

$C = \bigcup_{g \in G} S_g$ обобщается окрестности вершин

$\Delta \cap [0,1] \subset C$ - компактен

$\Delta \cap [0,1] \subset S_{g_1}, \dots, S_{g_n} \Rightarrow$ содержится в некотором подграфе

конечном подграфе \Rightarrow не может существовать $\Rightarrow C$

сод. в ациклическом подграфе \Rightarrow дерево $\Rightarrow \forall$ нето существует $\Rightarrow C$

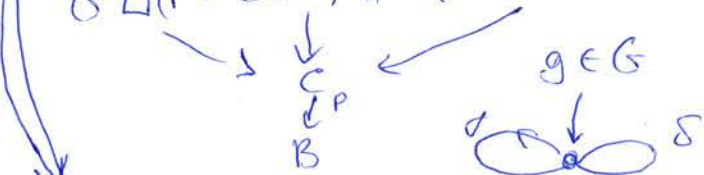
можно существовать

Группа автоморфизмов универсального накрытия группы окружности

Напомним теорему 2

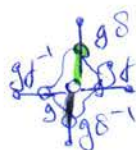
Для $\bullet \in B$ приближающая окрестность $B \setminus \{ \sigma(1/2), \delta(1/2) \}$
 Для остальных - $\sigma((0,1))$ или $\delta((0,1))$ - окрестности, которые их содержат

$G \sqcup (\Gamma = G \times [0,1]) \sqcup (\Delta = G \times [0,1])$



p -накрытие

U_g - окр.



Аналогично с σ

Автоморфизмы p



непр., обратное тоже \Rightarrow гомеоморфизм.

$U_g \xrightarrow{p} B \setminus \{ \sigma(1/2), \delta(1/2) \}$

Определим

$G \rightarrow G: g' \mapsto gg'$
 $\Gamma \rightarrow \Gamma: g \times [0,1] \mapsto (gg') \times [0,1]$
 $\Delta \rightarrow \Delta: -$

Возвращение элемента $\sigma \in C \rightarrow C$ (лемма о цикле) (стр. 15)
 $f_g: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}, f_g^\Gamma, f_g^\Delta$

Поле доминант элемента

$(g'g^{-1})g \times \{1\} \cong g'g$ необходимо связанным
 $g'g \times \{1\} \cong g'g$ (группа неомутативна)

Значит, f_g - гомоморфизм (ее обратный, $g g^{-1} x = ex$)
 сохраняющая ед. $\Rightarrow f_g \in \text{Aut}_P$

$f_g(e) = ge = g \in G$

1) $g_1 \neq g_2 \Rightarrow f_{g_1} \neq f_{g_2}$

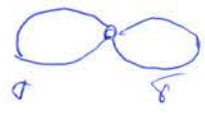
т.е. если отображение элементов в автоморфизм, то
 они различны

2) Других автоморфизмов нет, т.к. если бы он существовал
 $f \in \text{Aut}_P \Rightarrow f(e) = g \in G$ но тогда $f = f_g$, т.к. автоморфизм одно-

значно определен по одной точке $\Rightarrow G = \text{Aut}_P = \pi_1(B)$

Аналогично для любого тела образующих,
Разница между автоморфизмами и монодромией

Бесконечное
 дерево C



$f_\sigma(g) = \delta g$

Монодромия: $\pi_1(B) \rightarrow \text{Aut}(G)$

$m_\sigma: G \rightarrow G$

подынте с началом σ и заканчиваясь в δ
 $e \mapsto \sigma, \delta \mapsto \delta\sigma$ и т.д.

переводит соединенные ребрами вершины в соединенные.

Этот пример - различие монодромии и автоморфизма, монодромия \neq авто, т.к. не продолжаемая на ребра

Индуктивное отображение π_1

Пусть $F: (X, *) \rightarrow (Y, \circ)$ непрерыв.

Индуктивное отображение $F_*: \pi_1(X, *) \rightarrow \pi_1(Y, \circ)$

переводит петлю $\gamma: [0, 1] \rightarrow X$ в петлю $F_*\gamma: [0, 1] \rightarrow Y$

Лемма: Определено корректно: $\gamma \sim \delta \Rightarrow F_*\gamma \sim F_*\delta$
 $F \circ \gamma \sim F \circ \delta$ по непрерывности

2) Это гомоморфизм групп: $F_*(\gamma\delta) = F_*(\gamma)F_*(\delta)$
 $F_*\delta(t) = F(\delta(t))$
 $F_*\gamma(t) = F(\gamma(t))$

3) $\gamma \sim \delta \Rightarrow F_*\gamma = F_*\delta$

$\forall t \ F_*\gamma \sim F_*\delta \Rightarrow$ один путь в фундаментальной группе Y (т.к. эквивалентности)

$F_*\gamma \sim F_*\delta$

$x \xrightarrow{F} y \xrightarrow{g} z$

4) $F_* \circ F_* = (F \circ F)_*$

$\forall \gamma: [0, 1] \rightarrow X$

$F_* \circ F_* (\gamma) = (F \circ F)_* (\gamma)$
 ассоциативность композиции

Пример: $F: S' \rightarrow S'$ индуцирует $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$
 умножение на $\deg F$
 * Воображаемый элемент группы S' - в точности этот элемент
 $\deg F := \deg F_*$

Композирование (направление вхо. и вых.)

(стр. 16)

Композиция \circ и набор объектов $ob(C)$

2) $\forall a, b \in ob(C)$ - набор морфизмов $hom(a, b)$

3) \forall морфизмов $f \in hom(a, b)$ и $g \in hom(b, c)$ - композиция $g \circ f$ $\in hom(a, c)$, т.е. $h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$

4) \forall объекту a - ид. морфизм $id_a \in hom(a, a)$, т.е. $id_a \circ f = f$ и $g \circ id_b = g$ $\forall f \in hom(a, b)$

Категории: Set (множества), Grp (группы), Top (топологические пр-ва), Top^* (нуль-многоуточные топ. пр-ва), отношение порядка, ~~множества~~ \mathbb{N} и \mathbb{Z} и т.д.

Функция

Функция F из категории C в категорию D - отображение, \forall объекту $a \in ob(C)$ ставит в соответствие объект $F(a) \in ob(D)$, и \forall морфизму $f: a \rightarrow b$ ставит в соответствие морфизм $F(f): F(a) \rightarrow F(b)$, т.е. $F(g \circ f) = F(g) \circ F(f)$ и $F(id_a) = id_{F(a)}$

Примеры: $Set \rightarrow Set$, $Grp \rightarrow Set$, $Top \rightarrow Hom$ (отображение в класс эквивалентности)

$$S \rightarrow 2^S \quad f: S_1 \rightarrow S_2 \quad S_1 \rightarrow 2^{S_1}$$

$$F(f): \bigcup_{A \in S_1} A \mapsto \bigcup_{A \in S_2} f(A)$$

Иногда категорию нуль-многоуточных пр-в сопоставляют с группой \mathbb{Z}

Функция из $Top \rightarrow Grp$

$$Morphisms: ((x, *) \rightarrow (y, \bullet)) \rightarrow (u, (x, *) \xrightarrow{f} \pi_2(y, \bullet))$$

Фундаментальная группа (не) зависит от выделенной точки

Если в разных компонентах связности, то связность очевидна, и

Дано: x и $y \in X$ образы при $f: X \rightarrow Y$

Или связность:

$$1) \pi_1(X, *) \text{ и } \pi_1(Y, \bullet)$$

$$2) f_*: \pi_1(X, *) \rightarrow \pi_1(Y, \bullet) \text{ и } f_*: \pi_1(X, \bullet) \rightarrow \pi_1(Y, \bullet)$$

Если $*$ и \bullet связаны путем $\alpha: [0, 1] \rightarrow X$, то:

Определение $i_\alpha: \pi_1(X, \bullet) \rightarrow \pi_1(X, *)$ переводит γ в $\alpha \cdot \gamma \cdot \alpha^{-1}$

с началом $*$.



Теорема i_α - изоморфизм групп

Доказательство: 1) Гомоморфизм $i_\alpha(\delta\gamma) = (i_\alpha) \cdot (\delta\gamma)$

$$\alpha^{-1}(\delta\gamma)\alpha = \alpha^{-1}\delta\alpha \cdot \alpha^{-1}\gamma\alpha = \delta \cdot \gamma = \delta\gamma$$

$$2) \alpha \xrightarrow{\beta} * \xrightarrow{\alpha} \bullet \xrightarrow{\gamma} * \xrightarrow{\alpha^{-1}} \bullet \xrightarrow{\beta^{-1}} *$$

$$i_{\beta\alpha} = i_{\alpha} \circ i_{\beta}$$

\Rightarrow есть обратное \Rightarrow изоморфизм

$$3) i_\alpha: \pi_1(X, \bullet) \rightarrow \pi_1(X, *)$$

$$i_\alpha^{-1} \circ i_\alpha = id = i_\alpha \circ i_\alpha^{-1}$$

Пример $\pi_1(S^1, 1)$ и $\pi_1(S^1, z_0) \subseteq \mathbb{Z}$

$$i_\alpha \gamma = \alpha \gamma \alpha^{-1}$$

$$\deg \alpha \gamma \alpha^{-1} = \deg \gamma$$

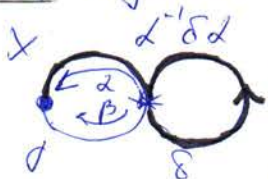
$$\alpha \gamma \alpha^{-1}(1) - \alpha \gamma \alpha^{-1}(0) = \gamma(1) - \gamma(0)$$

$$(\tilde{\alpha}(1) - \tilde{\alpha}(0)) + (\tilde{\gamma}(1) - \tilde{\gamma}(0)) + (\tilde{\alpha}^{-1}(1) - \tilde{\alpha}^{-1}(0)) = \tilde{\gamma}(1) - \tilde{\gamma}(0)$$

Значит, равенство

i_α не является оидом!

Пример (будем 2 оидности)



$$i_\alpha: \pi_1(x, \alpha) \rightarrow \pi_1(x, \beta)$$

$$i_\beta: \pi_1(d, \beta) \rightarrow \pi_1(d, \alpha)$$

$$i_\alpha(\alpha^{-1} \delta \alpha) = \delta$$

$$i_\beta(\alpha^{-1} \delta \alpha) = \beta \alpha^{-1} \delta \alpha \beta^{-1} = \delta^{-1} \delta \delta$$

$$i_\alpha(\beta) = \delta^{-1} i_\beta(\beta) \delta$$

не равен, но сопряжен

$$\delta \neq \delta^{-1} \delta \delta \Rightarrow \text{оид не равен}$$

Теорема ① Коммутативная диаграмма

$$\begin{array}{ccc} \pi_1(x, \alpha) & \xrightarrow{f_*} & \pi_1(y, \beta) \\ i_\alpha \downarrow & & \downarrow i_\beta \\ \pi_1(x, \beta) & \xrightarrow{f_*} & \pi_1(y, \alpha) \end{array}$$

② Если f непрерывна, то $f_* = i_\alpha \circ g_*$, где $g: X \rightarrow Y$ — оид, такой что $f(x, t) = g(x, t)$ для всех $x \in X, t \in [0, 1]$.

$$f: X \times [0, 1] \rightarrow Y$$

$$f_t: X \rightarrow Y \begin{cases} f_0 = f \\ f_1 = g \end{cases}$$

$$\pi_1(x, *) \xrightarrow{f_*} \pi_1(y, f(x))$$

$$\begin{aligned} \alpha(0) &= f(x) \\ \alpha(1) &= g(x) \end{aligned}$$

$$[0, 1] \xrightarrow{f_{0*}} Y \quad \text{определяется: } G(s, t), G: [0, 1] \times [0, 1] \rightarrow Y$$

$$\begin{aligned} \alpha_{t_0}(s) &= \alpha(t_0 \cdot s) \\ \alpha_{t_0}: [0, 1] &\rightarrow Y \\ \text{норм. оидом} \\ \alpha_1 &= \alpha, \alpha_0 = [0, 1] \end{aligned}$$

$$G_{t_0} = \alpha_{t_0} \circ (f_{t_0*}) \cdot \alpha_{t_0}^{-1}$$

непрерывный оид, непрерывный оидом

$$G_1 = \alpha_1 \circ (f_1*) \cdot \alpha_1^{-1} = \alpha(g_*(x)) \cdot \alpha^{-1} = i_\alpha g_*(x)$$

$$G_0 = \alpha_0 \circ (f_0*) \cdot \alpha_0^{-1} = f_0* = f_*$$

если сопр. оид, то $f_* = g_*$ — оидом

Лемма о оиде: $g: X \rightarrow Y, g_* = \text{id}$

Коммутативная субвариантность

Пространства коммутативных субвариантов $(X \sim Y)$, если $\exists x \xrightarrow{f} y, \text{ т.е. } f_* = \text{id}$

Теорема: если $X \sim Y$, то $\pi_1(X) \cong \pi_1(Y)$

$$\begin{aligned} f_* \circ g_* &= \text{id} \Rightarrow (f_* \circ g_*)_* = \text{id}_* \Rightarrow f_* \circ g_* = \text{id} \\ f_* \circ g_* &= \text{id} \Rightarrow f_* \circ g_* = \text{id} \end{aligned}$$

Пример: Подпространство \mathbb{R}^n и \mathbb{R}^m

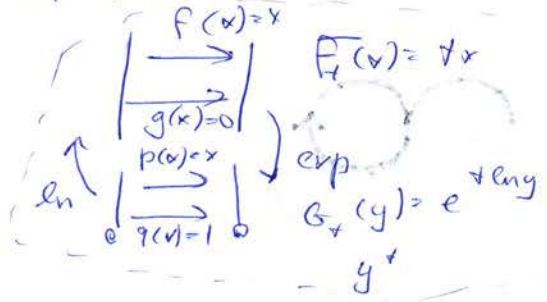
$$\begin{aligned} f_* &= \text{id} \\ f_0(x) &= 0 \\ f_1(x) &= x \end{aligned}$$

Пространства, коммутативные субварианты \mathbb{R}^n и \mathbb{R}^m , коммутативные

Окрестность и отображение, т.е. $\pi_1(S^1) \neq 0$, $\pi_1(\bullet) = 0$
 Сфера много и отображения, но $\pi_1(S^2) = \pi_1(\bullet) = 0$

$\mathbb{C} \setminus 0 \simeq S^1$
 $F: S^1 \rightarrow \mathbb{C} \setminus 0$
 $z \mapsto z$
 $G: \mathbb{C} \setminus 0 \rightarrow S^1$
 $z \mapsto z/|z|$

$F \circ G = \frac{z}{|z|} = id \circ id$
 $G \circ F = \frac{z}{|z|} \sim id(z) = z$



$H_1(z)$ (модуль: \mathbb{R}^+) = $|z|^t \exp(2\pi i \arg(z))$
 (аргумент: $\arg(z)$)

Компактно-компактно отображение называется деформационной непрерывностью

Фундаментальная группа произведения

Теорема $\pi_1(X \times Y) = \pi_1(X) \times \pi_1(Y)$. Изоморфизм даётся соответствием

$f \mapsto (p_* f, q_* f)$, где $X \times Y \xrightarrow{p} X$ и $X \times Y \xrightarrow{q} Y$ - проекции

Примеры $\pi_1(S^1 \times S^1) = \pi_1(S^1) \times \pi_1(S^1) = \mathbb{Z}^2$ - тор T^2
 $\mathbb{R}^2 \setminus 0 \simeq \mathbb{R}_+ \times S^1$ $\pi_1 = \pi_1(\mathbb{R}_+) \times \pi_1(S^1) = \mathbb{Z}$

$\pi_1(S^1 \times S^1) = \pi_1(S^1) \times \pi_1(S^1) = \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} = \mathbb{Z}^2$

Доказательство: \forall пары путей $f: [0,1] \rightarrow X$ и $g: [0,1] \rightarrow Y$ образ $f \times g: [0,1] \rightarrow X \times Y$

$p_* (f \times g) = p_* f$ Аналогично с q_*
 $q_* (f \times g) = q_* g$

Сопоставлено

Изоморфизм:

$[f] = 0$ в $\pi_1(X)$, $[g] = 0$ в $\pi_1(Y)$, $[f \times g] = ([f], [g]) = (0, 0) = 0$ в $\pi_1(X \times Y)$

$f \mapsto \Gamma: [0,1] \rightarrow X$, аналог с g .

$\Gamma \times \Delta_0 = \Delta$
 $\Gamma \times \Delta_1 = id$

$\Gamma \times \Delta: [0,1]^2 \rightarrow X \times Y$

$(t, s) \mapsto \Gamma(t, s) \times \Delta(t, s) \Rightarrow \Delta$ показано

Фундаментальная группа объединения

Теорема: Пусть X покрыто парой открытых подмножеств $U_1 \xrightarrow{j_1} X$, $U_2 \xrightarrow{j_2} X$ т.е. $U_1 \cup U_2$ мин. связно. Тогда $\pi_1(U_1 \cup U_2) \cong \pi_1(U_1) * \pi_1(U_2)$

Пример: $\mathbb{C} \setminus 0 \hookrightarrow \mathbb{R}^2$

$\mathbb{Z} \rightarrow \{0,1\}$ - не изоморфизм

$S^2 \supset X_1, X_2$ $S^2 \setminus X_1$ - открытое, $U_1 \cap U_2$ мин. связно

$\pi_1(S^2)$ порождается $\pi_1(U_1)$ и $\pi_1(U_2)$

Доказательство: Пусть $f: [0,1] \rightarrow X$ - путь с началом в $x \in U_1 \cap U_2$. Разложим f на произведение путей в U_1 .

$f(U_1)$ и $f(U_2)$ - конечные интервалы, покрывающие X . Можно разбить на конечное число путей $f = f_1 \cdot \dots \cdot f_n$

Следствие, что f_i и f_{i+1} в разных U_j , тогда можно разложить на произведение

$\Rightarrow *_{i,1} := f(x_i) = \text{нужно } f_i \text{ из } \text{нормы } f_{i,1} \in U_1 \cap U_2$
 $U_1 \cap U_2$ или, вообще \Rightarrow если нуль из нормы, в которой мы работаем
 все группировочные группы $*_{i,1} \in *_{i,1}$
 $f = f_1 \cdot \dots \cdot f_n = f_1 \beta_1 \beta_1^{-1} f_2 \beta_2 \beta_2^{-1} \dots$
 β_i - нуль из $*_{i,1} \in *_{i,1}$

Повторение алгебры

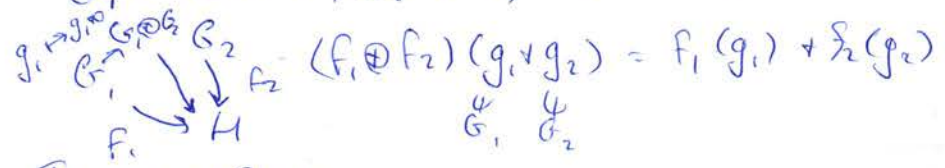
Абелева группа $\Leftrightarrow ghg^{-1}h^{-1} = e$ ($g+h-g-h=0$)

$\mathbb{Z}, \mathbb{Z}/k\mathbb{Z}$, свободная абелева группа $\langle e_1, e_2, \dots \rangle$ - это конечно генератор

$\forall G \text{ ад. } \exists F = \langle e_1, \dots, e_n \rangle$ - свобод. и $F \xrightarrow{\varphi} G : \text{т.е. } \forall g \in G \quad g = \sum e_i \cdot \varphi(e_i)$
 $F \xrightarrow{\varphi} G \quad G = F / \ker \varphi \quad f_i = \sum e_i^j$ представление: $G = \langle e_1, e_2, \dots \mid \sum e_i^j e_i^j \dots \rangle$
 $\langle e_1, e_2, \dots \rangle \xrightarrow{\varphi} \langle f_1, f_2, \dots \rangle$

$G_1 \oplus G_2 = \{g_1 + g_2 \mid g_1 \in G_1, g_2 \in G_2\}$ $(g_1 + g_2) + (g_1' + g_2') = (g_1 + g_1') + (g_2 + g_2')$

$G_1 = \langle E \mid F \rangle, G_2 = \langle E', F' \rangle \Rightarrow G_1 \oplus G_2 = \langle E, E' \mid F, F' \rangle$



Теорема абелева

$G : gh \neq hg, ghg^{-1}h^{-1} \neq e \quad S_3 = \{e, (12), (13), (23), (123), (132)\}$

свободная группа $\langle p_1, p_2, \dots \rangle$ образуют, попарно не коммутируют + приведение

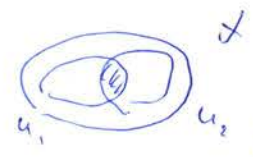
$\downarrow p_1 p_2^3 p_1, p_1^{-4} p_2^5 \sim p_1 p_2^3 p_1^{-3} p_2^5$
 π_1 - группа абелева образующими

$\forall G \exists F \xrightarrow{\varphi} G \quad \langle p_1, p_2 \rangle \mapsto S_3 \quad p_1 \mapsto (12), p_2 \mapsto (13)$
 $\forall \varphi = \varphi(p_1^{a_1}, p_2^{a_2}, \dots) = \varphi(p_1^{a_1}) \cdot \varphi(p_2^{a_2}) \dots$

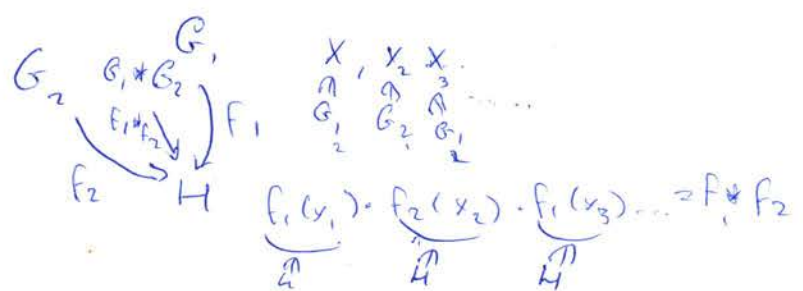
$G = F / \ker \varphi$ представление аналогично с абелевыми группами
 где $S_3 : \langle p_1, p_2 \mid p_1^2, p_2^2, (p_1 p_2)^3 \rangle$

Свободное произведение G_1 и $G_2 : G_1 * G_2 := \{ \text{приведенные слова из ал-} \}$
 брагмов G_1, G_2

приведение: выражение $e, x_i, x_{i+1} \in G_i \Rightarrow$ вместо произв. пишем один, рав-
 ный произведению. Переписываем - все из G_i пишем вместе, приведение



$\pi_1(U_1)$ и $\pi_1(U_2)$ порождают $\pi_1(X)$
 σ - представление или произв $\sigma \mapsto \pi_1$ - свободное произведение



Упомянутая группа $G \supset G'$ - подгруппа, порожденная $ghg^{-1}h^{-1} = e$

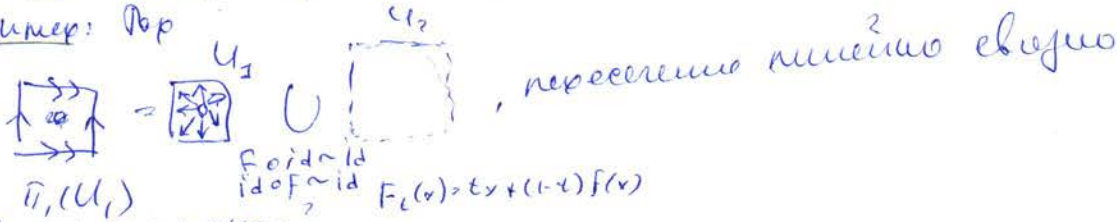
$G \xrightarrow{\varphi} H$ (абелева) $\Rightarrow \ker \varphi \supset G'$, т.е. ядро любого $ghg^{-1}h^{-1} = e$

Фактор G/G' - абелев, это из-за абелизации

Перестановочная теорема о фундаментальной группе абелева

Теорема X покрыто U_1, U_2 открыт, \tilde{S}^1 и \tilde{S}^2 - вложения, тогда гомоморфизм $\tilde{S}^1 * \tilde{S}^2 : \pi_1(U_1) * \pi_1(U_2) \rightarrow \pi_1(X)$ сюръективен.

Пример: Дор



Деформационная

мигрант F непрерыв.

Группа пересечения - абелева, т.е. будет 2 сюръекцией

$\pi_1(U_2) = 0$ (оцикло)

$U_1 \cap U_2 \sim S^1 \Rightarrow \pi_1(U_1 \cap U_2) = \mathbb{Z} = \langle \alpha \rangle$

$\pi_1(U_1) * \pi_1(U_2) \rightarrow \pi_1(T^2) \Rightarrow \pi_1(U_1) \rightarrow \pi_1(T^2)$

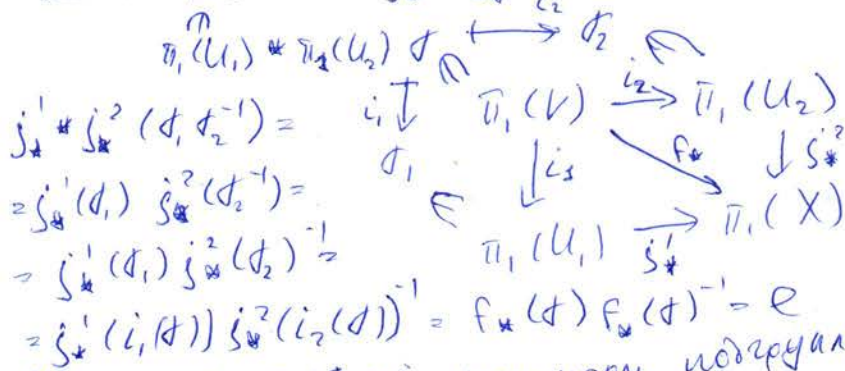
$\mathbb{Z} * \mathbb{Z} = \langle \alpha, \beta \rangle \xrightarrow{\text{сюр.}} \langle \alpha \rangle \times \langle \beta \rangle$
 тогда π_1 переходят в 0 (коммутатор) \Rightarrow не линейно связно

Теорема Зейферта-Ван Кампена

X покрыто парой открытых подмножеств, $U_1 \cap U_2 = V$ - линейно связно, или найти $\pi_1(X)$?

Надо найти ядро сюръекции.

Пример $\sigma, \sigma_2^{-1} \in \ker \tilde{S}^1 * \tilde{S}^2$ в след. случае:

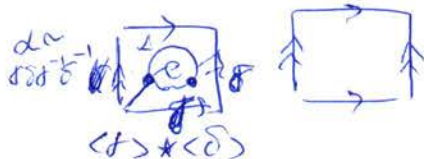


Теорема: $\ker \tilde{S}^1 * \tilde{S}^2$ есть норм. подгруппа порождена π_1 -элементами.

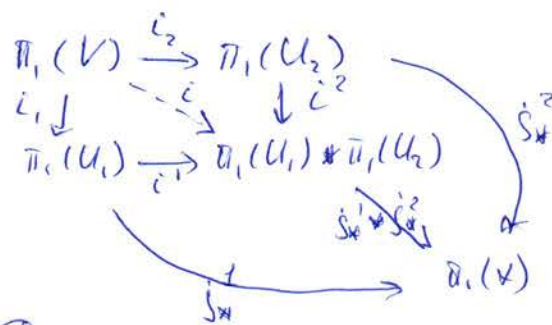
Это норма:



$\langle \alpha \rangle * \langle \beta \rangle \xrightarrow{\text{сюр.}} \pi_1(T^2)$
 $\alpha \mapsto \{e\}$
 \downarrow
 $\alpha_1 \in \langle \alpha \rangle * \langle \beta \rangle$



$\alpha_1, \alpha_2^{-1} \in \ker \Rightarrow$ порождено α_1



и вводит в норм. диффаму
 $i(t) = i^1_{i_1}(t) \cdot i^2_{i_2}(t)^{-1}$
 $i^1_{i_1}(V) + \text{нормализация}$
 $\pi_1(x) = \pi_1(U_1) * \pi_1(U_2) / \text{по норм. } \delta_i(V)$

Фундаментальная группа поверхностей

Сфера с ручками - евклидова правильная \$n\$-угольная. Аналогично или в круге с ручками вырезаем ручку в середине и границы, фундаментальная группа \$U_1\$: будет из окружности если ручка \$\emptyset\$, \$U_2: \{e\}\$, \$i(U_1 \cap U_2) = \{e\}\$

$$\langle \sigma_1, \delta_1, \dots, \sigma_g, \delta_g \rangle \xrightarrow{\text{норм.}} \pi_1(S)$$

Порождающие рёбра: \$\langle \sigma, \delta, \sigma_1^{-1} \delta_1^{-1} \sigma_2^{-1} \delta_2^{-1} \dots \rangle\$

$$\pi_1(S) = \langle \sigma, \delta, \dots, \sigma_g, \delta_g \mid \prod_{i=1}^g \sigma_i \delta_i \sigma_i^{-1} \delta_i^{-1} \rangle$$

$$g_1 \neq g_2 \Rightarrow \pi_1(S_{g_1}) \neq \pi_1(S_{g_2}) \Rightarrow S_{g_1} \neq S_{g_2}$$

$$\pi_1(S_{g_1}) / \text{норм.} \neq \pi_1(S_{g_2}) / \text{норм.} \text{ по элементам, они норм.}$$

Норм. группа, порождённая теми же элементами, они норм. \$\sum \sigma_i + \delta_i - \sigma_i - \delta_i \cong \mathbb{Z}^{2g}\$, Аналог. с \$\mathbb{Z}^{2g}\$, если \$g_1 \neq g_2\$, то \$\mathbb{Z}^{2g_1} \neq \mathbb{Z}^{2g_2}\$

Классификация поверхностей (договорённость)

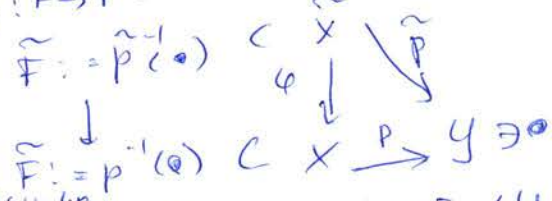
Пусть \$Y\$ - минимальное связное локально односвязное пространство. Тогда каждое действие \$n\$ группы \$\pi_1(Y, o)\$ на м-ве \$A\$ порождает действенно монодромии на монодромии \$p: X \to Y\$ на слое \$F = p^{-1}(o)\$. Т.е.:

- 1) \$\exists\$ накрытие \$p: X \to Y\$
- 2) \$\exists\$ взаимно-однознач. соотв. \$A \leftrightarrow F, F \leftrightarrow A\$



Монодромии накрытия

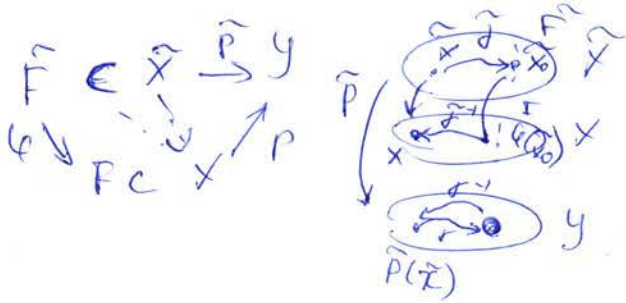
Если накрытие задано в пространстве \$X\$, то по монодромии \$m_\sigma: \tilde{F} \to \tilde{F}\$ вдоль каждой петли \$\sigma \in \pi_1(Y, o)\$ индуцирует монодромию в слое \$m_\sigma: F \to F\$: если \$x_1 \xrightarrow{m_\sigma} x_2\$, то \$\varphi(x_1) \xrightarrow{m_\sigma} \varphi(x_2)\$



Доказательство

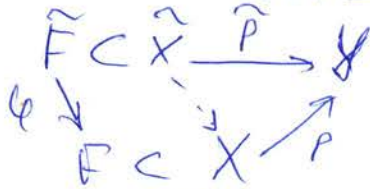
Дано: поднятие \$\tilde{F}\$ петли \$\sigma \in \pi_1(Y, o)\$ из \$x_1 \in \tilde{F}\$ ведёт в \$x_2 \in \tilde{F}\$
 Хотим: поднятие петли \$\sigma \in \pi_1(Y, o)\$ из \$\varphi(x_1) \in F\$ ведёт в \$\varphi(x_2) \in F\$

Th \$\tilde{F} \subset \tilde{X} \xrightarrow{\varphi} X \xrightarrow{p} Y \ni o\$
 \$Y\$ - локально мин. св. пр. во. Если монодромия \$m_\sigma: \tilde{F} \to \tilde{F}\$ накрытия \$\tilde{p}: \tilde{X} \to \tilde{Y}\$ индуцирует монодромию \$m_\sigma: F \to F\$ накрытия \$p: X \to Y \Rightarrow \exists\$ отображ. \$\tilde{F} \to F, \sigma \mapsto \sigma\$
 \$x_1 \xrightarrow{m_\sigma} x_2 \Rightarrow \varphi(x_1) \xrightarrow{m_\sigma} \varphi(x_2)\$



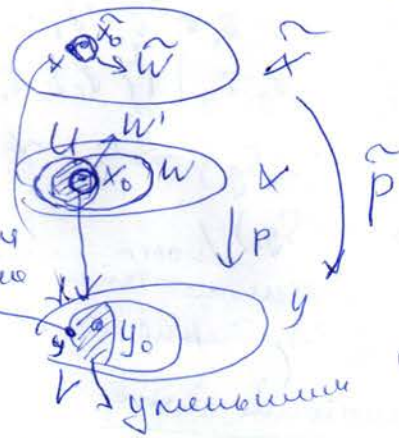
(пр. 22)
Если поменять δ на δ' все отображения при построении будут другими, но верное утверждение не зависит от выбора δ , ведь если будем поднимать δ и δ' \Rightarrow получаем $\tilde{\gamma}$ поднимать не совм. с предыдущим
 $\delta' \circ \tilde{\gamma}_0 \rightarrow \tilde{\gamma}_1$ но $\varphi(\tilde{\gamma}_0) \neq \varphi(\tilde{\gamma}_1)$

Расширим отображение φ еще до $\tilde{X} \rightarrow X$ переводя попутно поднимая пути $\gamma: [0,1] \rightarrow Y$ с пар. $\forall z \in F$ в точку подности γ с началом $\varphi(z) \in T$. Мож. $X \rightarrow \tilde{X}$ -мюр?



Дано: $\tilde{x}_0 \in \tilde{X}_0$ $\varphi(\tilde{x}_0) \rightarrow x_0$, $\exists \varphi(\tilde{x}_0)$
хотим опр. $\tilde{W} \ni \tilde{x}$, т.е. $\varphi^{-1}(U) \supset W$

- 1) Определим \tilde{W}
- 2) Покажем корректность



Y -показатель
лич. св.

V -откр. опр. \tilde{W} и W совм. пересечении
 $W' \subset U$, $x_0 \in W'$
 $\tilde{W} \ni \tilde{x}_0$

Дополним, что $\varphi: \tilde{W} \rightarrow W'$
 $\tilde{x}_0 \rightarrow x_0$ попутно поднимая путь $\gamma \in V$



$\tilde{\gamma}_0 \rightarrow \tilde{\gamma}_1$

$\tilde{\gamma} \circ \tilde{\gamma}'$ и $z \in \tilde{X} \in \tilde{W}$

$\delta' \circ \tilde{\gamma}'$ и $\varphi(z) \in x \in W'$ по постро. в W'
 \Downarrow
по опр. φ $W' \ni x = \varphi(\tilde{x})$



$\gamma \circ \tilde{\gamma}$ и γ в Y
поднимаем