

# Введение в геометрию Александрова

дополнительная лекция

Миша Вербицкий

27 июля 2016

Летняя математическая школа "Алгебра и геометрия VI"

24 - 31 июля, 2016, ЯГПУ, Ярославль, Россия

## Метрические пространства.

**Определение:** Пусть  $M$  - множество. **Метрикой** на  $M$  называется функция  $d: M \times M \rightarrow \mathbb{R}^{\geq 0} \cup \infty$ , удовлетворяющая следующим условиям

\* **[Невырожденность:]**  $d(x, y) = 0$  тогда и только тогда, когда  $x = y$ .

\* **[Симметричность:]**  $d(x, y) = d(y, x)$

\* **[Неравенство треугольника:]**  $d(x, y) \leq d(x, z) + d(z, y)$

для любых точек  $x, y, z \in M$ .

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Если  $x \in X$  – точка, а  $\varepsilon$  – вещественное число, множество  $B_\varepsilon(x) = \{y \in X \mid d(x, y) < \varepsilon\}$  называется **(открытый) шар радиуса  $\varepsilon$  с центром в  $x$** , или  $\varepsilon$ -шар. **Замкнутый шар** это  $\bar{B}_\varepsilon(x) = \{y \in X \mid d(x, y) \leq \varepsilon\}$ .

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** **Открытое множество** в метрическом пространстве  $M$  есть объединение открытых шаров.

**УПРАЖНЕНИЕ:** Докажите, что это задает топологию на  $M$ .

## Допустимые пути.

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $M$  – топологическое пространство. Говорится, что на  $M$  **задан класс допустимых путей**, если задано множество путей  $[a, b] \rightarrow M$  такое, что

1. Для любых двух путей  $[a, b] \xrightarrow{\gamma_1} M$  и  $[b, c] \xrightarrow{\gamma_2} M$ , удовлетворяющих  $\gamma_1(b) = \gamma_2(b)$ , путь  $\gamma : [a, c] \rightarrow M$ , равный  $\gamma_1$  на  $[a, b]$  и  $\gamma_2$  на  $[b, c]$ , тоже допустим. Такая операция называется **"склейка путей"**.
2. **(замена параметра)** Если  $\varphi : [a, b] \rightarrow [c, d]$  – линейное отображение, а путь  $\gamma : [c, d] \rightarrow M$  допустим, путь  $\varphi \circ \gamma$  тоже допустим.
3. **Ограничение:** Для каждого пути  $[a, b] \xrightarrow{\gamma} M$ , и отрезка  $[c, d] \subset [a, b]$ , ограничение  $\gamma|_{[c, d]}$  – тоже допустимый путь.

## Допустимые пути (примеры).

**ПРИМЕР:** **Кусочно-линейные пути** (ломаные) в  $\mathbb{R}^n$  образуют допустимый класс путей.

**ПРИМЕР:** **Кусочно-полиномиальный путь** получен склейкой конечного числа путей  $\gamma_i : [x_i, x_{i+1}]$ , заданных полиномиальными отображениями. **Кусочно-полиномиальные пути в  $\mathbb{R}^n$  образуют допустимый класс путей.**

**ПРИМЕР:** **Кусочно-гладкий путь** получен склейкой конечного числа путей  $\gamma_i : [x_i, x_{i+1}]$ , заданных гладкими отображениями. **Кусочно-гладкие пути в  $\mathbb{R}^n$  образуют допустимый класс путей.**

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:**  **$C$ -Липшицево отображение** есть отображение метрических пространств  $\varphi : M \rightarrow M'$ , удовлетворяющее  $Cd(x, y) \geq d(\varphi(x), \varphi(y))$ . **Липшицево отображение** есть  $C$ -липшицево с какой-то константой  $C$ .

**ПРИМЕР:** **Липшицевы пути** образуют допустимый класс.

## Функционал длины.

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $M$  – топологическое пространство, снабженное допустимым классом путей. Функционал  $L(\gamma)$ , отображающий допустимые пути в числа, называется **функционалом длины**, если он удовлетворяет следующим условиям.

1. **(аддитивность длины)** Для любого пути  $\gamma : [a, c] \rightarrow M$ , и любого  $b \in [a, c]$ ,  $L(\gamma) = L(\gamma|_{[a,b]}) + L(\gamma|_{[b,c]})$ , где  $\gamma|_{[c,d]}$  обозначает **ограничение пути**, то есть функции  $\gamma : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  на отрезок  $[c, d] \subset [a, b]$ .
2. **(непрерывность длины пути как функции от координат концов)** Для любого пути  $\gamma : [a, c] \rightarrow M$ , **функция  $L(\gamma|_{[a,b]})$  непрерывно зависит от  $b \in [a, c]$ .**
3. **Замена параметра:** Если  $\varphi : [a, b] \rightarrow [c, d]$  – гомеоморфизм отрезков, а  $\gamma : [c, d] \rightarrow M$  и  $\varphi \circ \gamma : [a, b] \rightarrow M$  – допустимые пути, то  $L(\gamma) = L(\varphi \circ \gamma)$ .
4. **(длина пути согласована с топологией)** Пусть  $Z$  – замкнутое подмножество  $M$ , а  $x \notin Z$  точка, не лежащая на  $Z$ . Тогда **существует число  $\varepsilon > 0$  такое, что любой путь, соединяющий  $x$  с какой-то точкой  $Z$ , имеет длину  $\geq \varepsilon$ .**

## Метрика, построенная по функционалу длины.

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $M$  – топологическое пространство, снабженное классом допустимых путей и функционалом длины. **Метрика путей**, или же **внутренняя метрика**,  $d_L : M \times M \rightarrow \mathbb{R}^{\geq 0}$  построенная по функционалу  $L$ , определяется как  $d_L(x, y) := \inf_{\gamma} L(\gamma)$ , где инфимум берется по всем путям, соединяющим  $x$  и  $y$ .

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Это метрика.

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** Симметричность  $d_L$  следует из замены параметра  $t \rightarrow (b - t) + a$  в пути  $\gamma : [a, b] \rightarrow M$  (из пути, соединяющего  $a$  и  $b$ , получаем путь, соединяющий  $b$  и  $a$ , той же длины).

Положительность  $d_L(x, y)$ ,  $x \neq y$  следует из условия 4, примененного к  $Z = y$ . В самом деле, существует такое  $\varepsilon > 0$ , что любой путь, соединяющий  $x$  и  $Z$ , имеет длину  $\geq \varepsilon$ .

**Неравенство треугольника доказывается через склейку путей.** Пусть  $\gamma_1$  – путь, соединяющий  $x$  и  $y$ , длины  $d_L(x, y) + \varepsilon$ , а  $\gamma_2$  – путь, соединяющий  $y$  и  $z$ , длины  $d_L(y, z) + \varepsilon$ . Склеив  $\gamma_1$  и  $\gamma_2$ , получим путь  $\gamma$ , соединяющий  $x$  и  $z$ , длины  $d_L(x, y) + d_L(y, z) + 2\varepsilon$ , что дает  $d_L(x, y) + d_L(y, z) \geq d_L(x, z) + 2\varepsilon$ .

■

## Примеры функционала длины.

**ПРИМЕР:**  $M = \mathbb{R}^n$  с обычной топологией, класс допустимых путей - кусочно-линейные пути (то есть ломаные), со звеньями  $[x_i, x_{i+1}]$ , а длина пути определяется формулой  $L(\gamma) = \sum |d(x_i, x_{i+1})|$  ("**длина ломаной**").

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Построенная по этому функционалу метрика  $d_L$  равна обычной метрике.

Действительно, **самая короткая ломаная, соединяющая две точки – это отрезок прямой.**

**ПРИМЕР:** **Длина кусочно-гладкого пути**  $\gamma : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}^n$  с евклидовой метрикой вычисляется по формуле  $L(\gamma(t)) := \int_a^b |\gamma'(t)| dt$

**УПРАЖНЕНИЕ:** Докажите, что это функционал длины, и **соответствующая метрика  $L_d$  – обычная, плоская.**

**Финслерова метрика.**

**ПРИМЕР: "Финслерова метрика"** Пусть  $U \subset \mathbb{R}^n$  открытое подмножество, а  $\nu_x : Tx\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  – норма на касательном пространстве, непрерывно зависящая от  $x$ . Для кусочно-гладкого пути  $\gamma : [a, b] \rightarrow U$ , определим

$$L_\nu(\gamma(t)) := \int_a^b \nu_{\gamma(t)}(\gamma'(t)) dt$$

**УТВЕРЖДЕНИЕ: Это функционал длины.**

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО: Аддитивность и непрерывность  $L$  очевидны.**

**Чтобы доказать согласованность с топологией**, выберем такую константу  $\delta$ , что  $\nu_x(v) \geq \delta|v|$  в замкнутом  $V \ni x$ , не пересекающем  $Z$ . **Тогда каждый путь  $\gamma$ , соединяющий  $x$  и границу  $\partial V$ , удовлетворяет  $L_\nu(\gamma) \geq \delta L(\gamma)$** , где  $L$  – длина  $\gamma$  в евклидовой метрике. Но  $L(\gamma) \geq d(x, \partial V)$ , а это число положительно, так как  $\partial V$  замкнуто.



## Финслерова метрика и риманова метрика.

Инвариантность  $L_\nu$  при репараметризации следует из формулы

$$\begin{aligned} L_\nu(\varphi \circ \gamma) &= \int_a^b \nu_{\gamma(\varphi(t))}(\varphi \circ \gamma)'(t) dt = \\ &= \int_a^b \nu_{\gamma(\varphi(t))}(\varphi'(t)\gamma'(\varphi(t))) dt = \int_a^b \varphi'(t) \nu_{\gamma(\varphi(t))}(\gamma'(\varphi(t))) dt = \\ &= \int_{\varphi(a)}^{\varphi(b)} \nu_{\gamma(\varphi(t))}(\gamma'(\varphi(t))) d\varphi(t) = L_\nu(\gamma) \end{aligned}$$

■

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Финслерова метрика на  $U$  определяется как внутренняя метрика, определенная функционалом длины  $L_\nu$ .

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $U \subset \mathbb{R}^n$  – открытое подмножество, а норма  $\nu_x : T_x \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  задается формулой  $\nu_x(v) = \sqrt{g_x(v, v)}$ , где  $g_x \in \text{Sym}^2 T_x^* \mathbb{R}^n$  – положительно определенное скалярное произведение, заданное гладким отображением  $U \rightarrow \text{Sym}^2 \mathbb{R}^n = \text{Sym}^2 T_x^* \mathbb{R}^n$ . В такой ситуации  $g_x$  называется **римановой формой** на  $U$ , а соответствующая метрика оутей **римановой метрикой** на  $U$ .

## Спрямяемые пути.

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $(M, d)$  – метрическое пространство, а  $\gamma : [a, b] \rightarrow M$  – путь. Рассмотрим разбиение отрезка  $[a, b] = [a, x_1] \cup [x_1, x_2] \cup \dots \cup [x_{n-1}, b]$ . Обозначим  $x_0 := a, x_n := b$ . Положим  $L_\gamma(x_1, \dots, x_{n-1}) = \sum_{i=0}^{n-1} d(x_i, x_{i+1})$ . Определим **длину пути**  $\gamma$  формулой

$$L_d(\gamma) := \sup_{a < x_1 < \dots < x_{n-1} < b} L_\gamma(x_1, \dots, x_{n-1}).$$

где супремум берется по всем разбиениям отрезка. Путь  $\gamma$  называется **спрямяемым**, если  $L_d(\gamma) < \infty$ .

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Пусть  $M$  – произвольное метрическое пространство. Тогда спрямяемые пути образуют допустимый класс, а  $L_d$  является функционалом длины.

**УПРАЖНЕНИЕ:** Докажите это.

## Внутренняя метрика.

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $(M, d)$  – метрическое пространство, а  $L_d$  – функционал длины на спрямляемых путях. Обозначим соответствующую внутреннюю метрику  $d_{L_d}$  за  $\hat{d}$ . Она называется **внутренней метрикой, индуцированной  $d$** .

**ТЕОРЕМА:** Для любого метрического пространства,  $\hat{\hat{d}} = \hat{d}$ .

**Доказательство. Шаг 1:** Длина пути, соединяющего  $x$  и  $y$ , не меньше, чем  $d(x, y)$ , в силу неравенства треугольника. Поэтому  $\hat{d} \geq d$ .

**Шаг 2:** Поскольку  $\hat{d} \geq d$ , имеем  $L_d(\gamma) \leq L_{\hat{d}}(\gamma)$  для любого пути.

**Шаг 3:** Пусть  $\gamma : [a, b] \rightarrow M$  – спрямляемый путь. Выберем такое разбиение отрезка  $[a, b]$ , что  $L_{\hat{d}}(\gamma) - \sum \hat{d}(\gamma(x_i), \gamma(x_{i+1})) < \varepsilon$ . Тогда

$$L_{\hat{d}}(\gamma) - \varepsilon \leq \sum_i \hat{d}(\gamma|_{[x_i, x_{i+1}]}) \leq \sum_i L_d(\gamma|_{[x_i, x_{i+1}]}) = L_d(\gamma).$$

**Устремляя  $\varepsilon$  к нулю, получаем  $L_{\hat{d}}(\gamma) \leq L_d(\gamma)$ . ■**

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Метрика  $d$  на  $M$  называется **внутренней**, если  $\hat{d} = d$ .

## Внутренние метрики и функционалы длины

**ТЕОРЕМА:** Пусть  $(M, d)$  – пространство с метрикой путей, построенной по функционалу длины  $L$ . **Тогда  $d$  внутренняя.**

**Доказательство. Шаг 1:** Для каждого допустимого пути  $\gamma$ , соединяющего  $a$  и  $b$  в  $M$ , имеем  $d(a, b) \leq L(\gamma)$ . С другой стороны,  $L_d(\gamma)$  есть супремум  $\sum_i d(\gamma(x_i), \gamma(x_{i+1}))$  по всем разбиениям пути. Значит, для каждого  $\varepsilon > 0$  найдется разбиение пути  $\gamma$  такое, что

$$L_d(\gamma) \leq \sum_i d(\gamma(x_i), \gamma(x_{i+1})) + \varepsilon \leq \sum_i L(\gamma_{[x_i, x_{i+1}]}) + \varepsilon = L(\gamma) + \varepsilon$$

Это дает  $L_d(\gamma) \leq L(\gamma)$ , то есть  $\hat{d} \leq d$ .

**Шаг 2:** По определению,  $\hat{d}(x, y)$  есть инфимум  $L_d$ -длин всех спрямляемых путей, соединяющих  $x$  и  $y$ . Значит, для любого заданного  $\varepsilon > 0$  найдется спрямляемый путь  $\gamma$ , соединяющий  $x$  и  $y$ , и его разбиение  $\gamma = \bigcup \gamma_{[x_i, x_{i+1}]}$  такое, что

$$\hat{d}(x, y) \geq L_d(\gamma) - \varepsilon \geq \sum_i d(\gamma(x_i), \gamma(x_{i+1})) - 2\varepsilon \geq d(x, y) - 2\varepsilon.$$

Устремляя  $\varepsilon$  к нулю, получаем  $\hat{d} \geq d$ . ■

## Теорема Хопфа-Ринова

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $M$  – метрическое пространство. Говорят, что  $M$  **локально компактно**, если для любой точки  $x \in M$  существует такое число  $\varepsilon > 0$ , что замкнутый шар  $\bar{B}_\varepsilon(x)$  компактен.

**ТЕОРЕМА:** Пусть  $M$  – полное, локально компактное пространство с внутренней метрикой. **Тогда каждый замкнутый шар в  $M$  компактен.**



*Stefan Cohn-Vossen, 28 May 1902 - 25 June 1936*

## Кратчайшие в метрическом пространстве

**Определение:** Непрерывное отображение  $\gamma : [0, \alpha] \rightarrow M$  называется **кратчайшей**, если его длина равна  $d(\gamma(0), \gamma(\alpha))$ .

**ЗАМЕЧАНИЕ:** Любой отрезок кратчайшей - снова кратчайшая.

**Определение:** Если  $\varphi : [0, \alpha] \rightarrow [0, \alpha]$  - гомеоморфизм, а  $\gamma$  - путь из  $x$  в  $y$ , композиция  $\varphi \circ \gamma$  - тоже путь из  $x$  в  $y$ . Такой путь называется **репараметризацией**  $\gamma$ .

**Параметризация**  $\gamma$  - выбор пути в классе путей, эквивалентных с точностью до репараметризации.

**Определение:** Пусть  $\gamma : [0, \alpha] \rightarrow M$  - кратчайшая, соединяющая  $x$  и  $y$ , причем

$$d(\gamma(x), \gamma(y)) = |x - y|.$$

Такая кратчайшая называется **кратчайшей геодезической**, а соответствующая параметризация - **геодезической параметризацией**.

**ЗАМЕЧАНИЕ:** Геодезическая кратчайшая задается изометрическим вложением из отрезка в  $M$ .

## Существование кратчайших

**ТЕОРЕМА:** Пусть  $M$  - локально компактное, полное пространство с внутренней метрикой а  $x_0, x_1 \in M$ . **Тогда существует кратчайшая геодезическая, соединяющая  $x_0$  и  $x_1$ .**

**Доказательство. Шаг 1:** Пусть  $d(x_0, x_1) = \alpha$ . В силу компактности, в шаре  $\bar{B}_{\alpha/2}(x_1)$  есть точка  $x_{1/2}$  такая, что  $d(x_0, x_{1/2}) = d(x_{1/2}, x_1) = \alpha/2$ . В самом деле, функция  $d(\cdot, x_0) : \bar{B}_{\alpha/2}(x_1) \rightarrow \mathbb{R}$  непрерывная на компакте, значит, достигает минимума, который равен  $d(x_0, \bar{B}_{\alpha/2}(x_1)) = \alpha/2$  потому, что метрика внутренняя.

**Шаг 2:** Воспользовавшись индукцией, для каждого двоично-рационального числа  $\lambda = \frac{n}{2^k}$  в  $[0, 1]$  найдем точку  $x_\lambda$ , такую, что  $d(x_\lambda, x_\mu) = \alpha|\lambda - \mu|$ .

**Шаг 3:** Мы получили изометрическое вложение множества двоично-рациональных чисел в  $M$ . Продолжим на пополнение, получим геодезическую. ■

## Непрерывность длины как функции параметра

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Пусть  $(M, d)$  – метрическое пространство,  $\gamma : [a, b] \rightarrow M$  спрямляемый путь, а  $L_d$  функционал длины. **Тогда  $L_d(\gamma|_{[a, b_1]})$  непрерывно зависит от  $b_1 \in [a, b]$ .**

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** Достаточно доказать, что

$$\lim_{b_1 \rightarrow b} L(\gamma|_{[b_1, b]}) = 0.$$

Пусть  $a = x_1, \dots, x_n = b$  – такое разбиение отрезка  $[a, b]$ , что

$$\sum d(\gamma(x_i), \gamma(x_{i+1})) \geq L(\gamma) - \varepsilon,$$

причем последний отрезок имеет длину не больше  $\varepsilon$ :

$$d(\gamma(x_{n-1}), \gamma(x_n)) \leq \varepsilon.$$

Тогда для каждого  $b_1 \in [x_{n-1}, x_n]$ , длина  $L(\gamma|_{[b_1, b]})$  не больше, чем  $\varepsilon$  плюс длина отрезка  $\gamma(x_{n-1}), \gamma(x_n)$ , то есть не больше, чем  $2\varepsilon$ . Это значит, что для каждого  $\varepsilon > 0$ , имеем  $L(\gamma|_{[b_1, b]}) \leq 2\varepsilon$  для  $b_1$ , достаточно близких к  $b$ .

■



## Существование геодезической параметризации

**Определение:** Пусть  $\gamma : [0, \alpha] \rightarrow M$  - кратчайшая, соединяющая  $x$  и  $y$ , причем

$$d(\gamma(x), \gamma(y)) = |x - y|.$$

Такая кратчайшая называется **кратчайшей геодезической**, а соответствующая параметризация - **геодезической параметризацией**.

**СЛЕДСТВИЕ:** Любая кратчайшая допускает геодезическую параметризацию.

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** Пусть  $\gamma$  - кратчайшая длины  $d$ , соединяющая  $x$  и  $y$ , а  $\gamma_1 : [0, d] \rightarrow M$  переводит  $t$  в точку  $\gamma_1(t)$  такую, что  $d(x, \gamma_1(t)) = t$ . Такая точка существует, потому что длина отрезка пути является непрерывной функцией параметра. Отображение  $t \rightarrow \gamma_1(t)$  непрерывно, ибо расстояние между  $\gamma_1(t)$  и  $\gamma_1(t')$  равно  $|t - t'|$ , так как это отрезки кратчайшей. Наконец,  $\gamma_1$  получена из  $\gamma$  репараметризацией, ибо отображение  $t \rightarrow d(x, \gamma(t))$  непрерывно и монотонно. ■

## Теорема Хопфа-Ринова-Кон-Фоссена

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** В пространстве с внутренней метрикой выполнено условие Кон-Фоссена:  $d(x, B_r(y)) = d(x, y) - r$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** Рассмотрим путь  $\gamma$ , соединяющий  $x$  и  $y$ , длины  $L(\gamma) < d(x, y) + \varepsilon$ . Пусть  $r' = d(x, y) - r$ . Если шары  $B_r(y)$  и  $B_{r'+\varepsilon}(x)$  пересекаются в точке  $z$ , мы получаем, что  $d(x, B_r(y)) \leq d(x, z) \leq d(x, y) - r + \varepsilon$ . Если же они не пересекаются, получаем точку  $z \in \gamma$ , которая не принадлежит ни одному из шаров, и она удовлетворяет

$$d(x, z) + d(y, z) > r + r' + \varepsilon = d(x, y) + \varepsilon$$

что невозможно, потому что длина пути  $\gamma$  меньше, чем  $d(x, y) + \varepsilon$ . ■

### ТЕОРЕМА: (Хопфа-Ринова-Кон-Фоссена)

Пусть  $M$  – полное, локально компактное пространство, в котором выполнено условие Кон-Фоссена. **Тогда каждый замкнутый шар в  $M$  компактен.**

## Существование кратчайших

**ТЕОРЕМА:** Пусть  $M$  - локально компактное, полное пространство с внутренней метрикой а  $x_0, x_1 \in M$ . **Тогда существует кратчайшая геодезическая, соединяющая  $x_0$  и  $x_1$ .**

**Доказательство. Шаг 1:** Пусть  $d(x_0, x_1) = \alpha$ . Из теоремы Хопфа-Ринова следует, что шары  $\bar{B}_r(x)$  компактны. **в шаре  $\bar{B}_{\alpha/2}(x_1)$  есть точка  $x_{1/2}$  такая, что  $d(x_0, x_{1/2}) = d(x_{1/2}, x_1) = \alpha/2$ .** В самом деле, функция  $d(\cdot, x_0) : \bar{B}_{\alpha/2}(x_1) \rightarrow \mathbb{R}$  непрерывная на компакте, значит, достигает минимума, который равен  $d(x_0, \bar{B}_{\alpha/2}(x_1)) = \alpha/2$  потому, что метрика внутренняя.

**Шаг 2:** Воспользовавшись индукцией, для каждого двоично-рационального числа  $\lambda = \frac{n}{2^k}$  в  $[0, 1]$  **найдем точку  $x_\lambda$ , такую, что  $d(x_\lambda, x_\mu) = \alpha|\lambda - \mu|$ .**

**Шаг 3:** Мы получили **изометрическое вложение множества двоично-рациональных чисел в  $M$ . Продолжим на пополнение, получим геодезическую.** ■

## Полуметрики

### Определение:

Пусть  $d: M \times M \rightarrow \mathbb{R}^{\geq 0}$  функция, такая, что выполнены:

**Рефлексивность:**  $d(x, x) = 0$

**Симметричность:**  $d(x, y) = d(y, x)$

**Неравенство треугольника:**  $d(x, y) \leq d(x, z) + d(z, y)$

Тогда  $d$  называется **полуметрикой**

**От определения метрики это отличается только отсутствием условия невырожденности:**  $d(x, y) = 0 \Rightarrow x = y$ .

### Определение:

**Открытым шаром в полуметрике  $d$**  называется множество

$$B_{r,d}(x) = \{y \in M \mid d(x, y) < r\}.$$

Открытые шары задают на  $M$  топологию, **нехаусдорфову** если  $M$  не метрика.

### Замечание:

Условие  $d(x, y) = 0$  задает на  $M$  отношение эквивалентности.

## Полуметрики и метрики

Если  $d(x, y) = 0$ , то

$$d(z, x) + d(x, y) \geq d(y, z), \quad d(z, y) + d(y, x) \geq d(z, x),$$

поэтому  $d(z, x) = d(y, z)$ . Следовательно, функция  $d$  корректно определена на множестве  $\underline{M}$  классов эквивалентности по отношению  $d(x, y) = 0$ . Она задает метрику на  $\underline{M}$ .

**Утверждение:** Каждое пространство  $(M, d)$  с полуметрикой наделено сюръективным отображением  $\pi : M \rightarrow \underline{M}$  в метрическое пространство  $(\underline{M}, \underline{d})$ , при этом

$$d(x, y) = \underline{d}(\pi(x), \pi(y)). \quad (*)$$

**Замечание:** Если задано отображение  $\pi : M \rightarrow \underline{M}$  в метрическое пространство, то формула (\*) определяет на  $M$  полуметрику.

## Полуметрика на факторпространстве

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $\sim$  – отношение эквивалентности на метрическом пространстве  $(X, d)$ . **Определим функцию**  $d_{\sim} : X/\sim \times X/\sim \rightarrow \mathbb{R}^{\geq 0}$  **на факторе**  $X/\sim$  по формуле

$$d_{\sim}(x, y) = \inf \sum_{i=0}^{n-1} d(p_i, q_{i+1}),$$

где инфимум берется по всем наборам точек  $p_i, q_i \in X$  таким, что  $p_0 \sim x, q_n \sim y$ , и  $p_i \sim q_i$ .

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Эта функция – полуметрика.

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** Нетривиально только неравенство треугольника. Но  $d(x, y)$  есть инфимум длины "ломаных"  $p_0, p_1, q_1, p_2, q_2, \dots$  соединяющих  $x$  с  $y$ , где расстояние между  $p_i \sim q_i$  положено равным 0. **Но если  $x$  соединен с  $y$ ,  $y$  с  $z$  подобными ломаными, то  $x$  соединен с  $z$  объединением этих ломаных,** что дает  $d_{\sim}(x, z) \leq d_{\sim}(x, y) + d_{\sim}(y, z)$ . ■

## Метрический фактор

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $\sim$  – отношение эквивалентности на метрическом пространстве  $(X, d)$ . Определенная выше полуметрика  $d_\sim$  на  $X/\sim$  называется **полуметрикой факторпространства**. **Метрическое факторпространство** получается из  $X/\sim$  дополнительным отождествлением всех точек  $x, y$  таких, что  $d_\sim(x, y) = 0$ , с метрикой, которая индуцирована с  $d_\sim$ .

**ПРИМЕР:** Пусть  $G$  – группа, действующая на метрическом пространстве  $(X, d)$  изометриями, а  $x \sim y$ , если  $x$  и  $y$  лежат в одной орбите  $G$ . **Тогда  $d_\sim(a, b)$  есть инфимум расстояний между представителями  $a, b$  в  $X$  (докажите это).**

## Метрические графы

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Несвязное объединение метрических пространств  $(X_\alpha, d_\alpha)$  есть  $\coprod X_\alpha$  с метрикой  $d(x, y)$  которая равна  $d_\alpha(x, y)$ , когда  $x$  и  $y$  лежат в  $X_\alpha$ , и  $\infty$  в противном случае.

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $I_\alpha$  – набор отрезков, изометричных  $[0, x_\alpha]$ , а  $\sim$  – отношение эквивалентности, полученное склейкой некоторых вершин. Метрический фактор  $\coprod_\alpha I_\alpha$  называется **метрическим графом**. Он называется **локально конечным**, если каждая точка отождествляется с конечным числом точек.

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Метрика на метрическом графе – всегда внутренняя.

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** Каждую "ломаную"  $p_0, p_1, q_1, p_2, q_2, \dots$ , соединяющую  $x$  и  $y$ , можно реализовать объединением отрезков в графе, такой же длины. ■

**ЗАМЕЧАНИЕ:** Естественное отображение из топологического пространства графа в метрический граф – **гомеоморфизм для локально конечного графа**. Для не локально конечных графов **это может быть не биекция**, или **биекция, но не гомеоморфизм**.

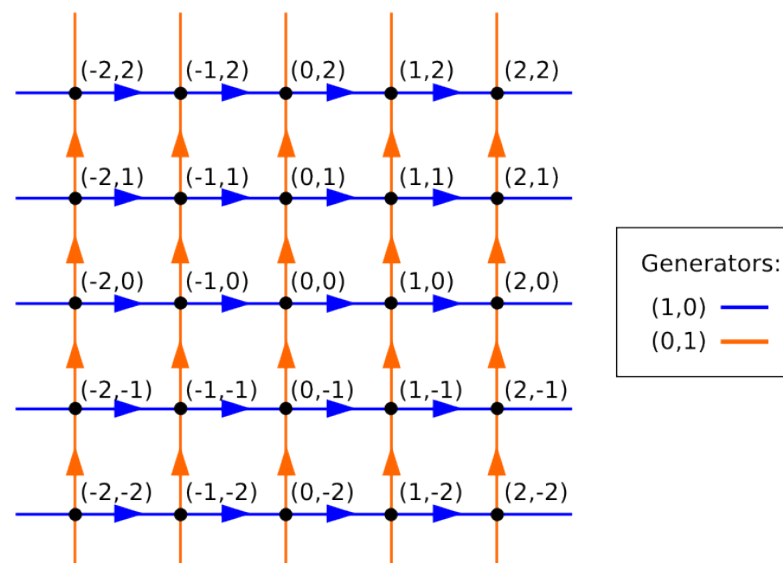


## Граф Кэли

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Набор образующих группы  $G$  есть множество элементов  $S$ , мультипликативно порождающих  $G$ . **В дальнейшем, мы будем всегда предполагать, что  $s \in S \Leftrightarrow s^{-1} \in S$ .**

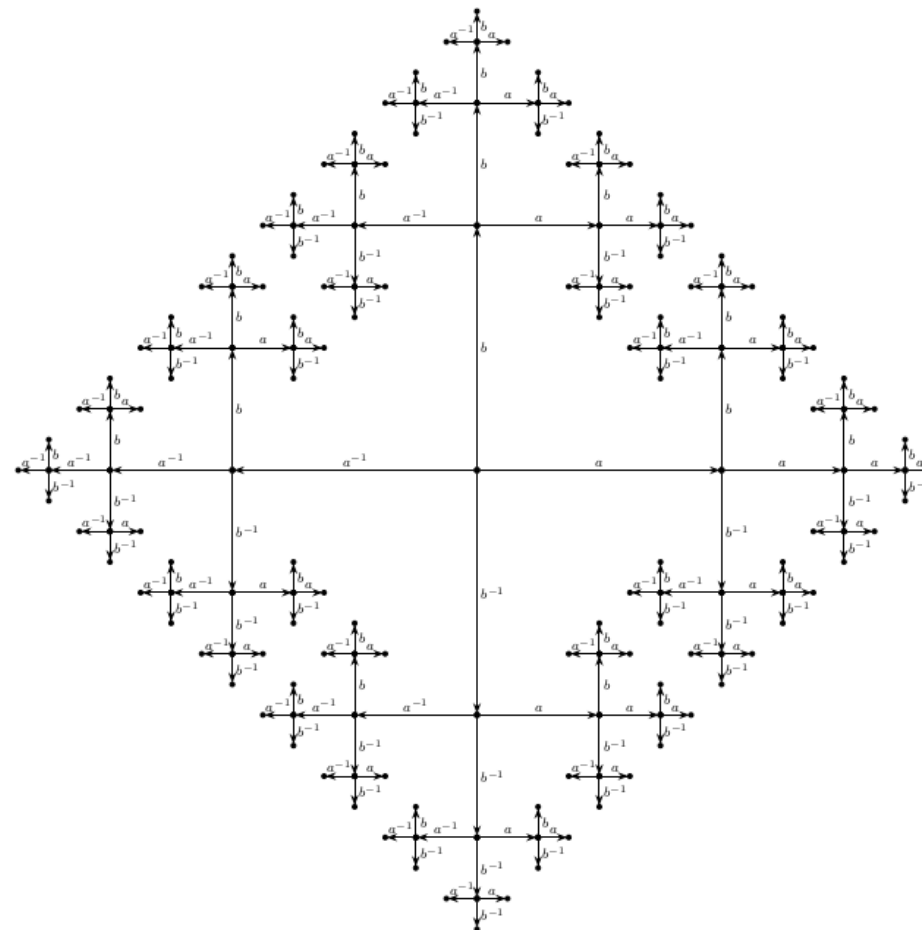
**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $G$  – группа,  $\{s_i\}$  – набор образующих. **Граф Кэли** пары  $(G, \{s_i\})$  есть граф, вершины которого – элементы  $G$ , а ребра соединяют точки вида  $g$  и  $gs_i$ . Полагая длину ребер графа равной 1, мы **определяем граф Кэли как метрическое пространство с внутренней метрикой.**

**ПРИМЕР:** Граф Кэли для  $\mathbb{Z}^n$  с обычным набором образующих есть кубическая решетка.



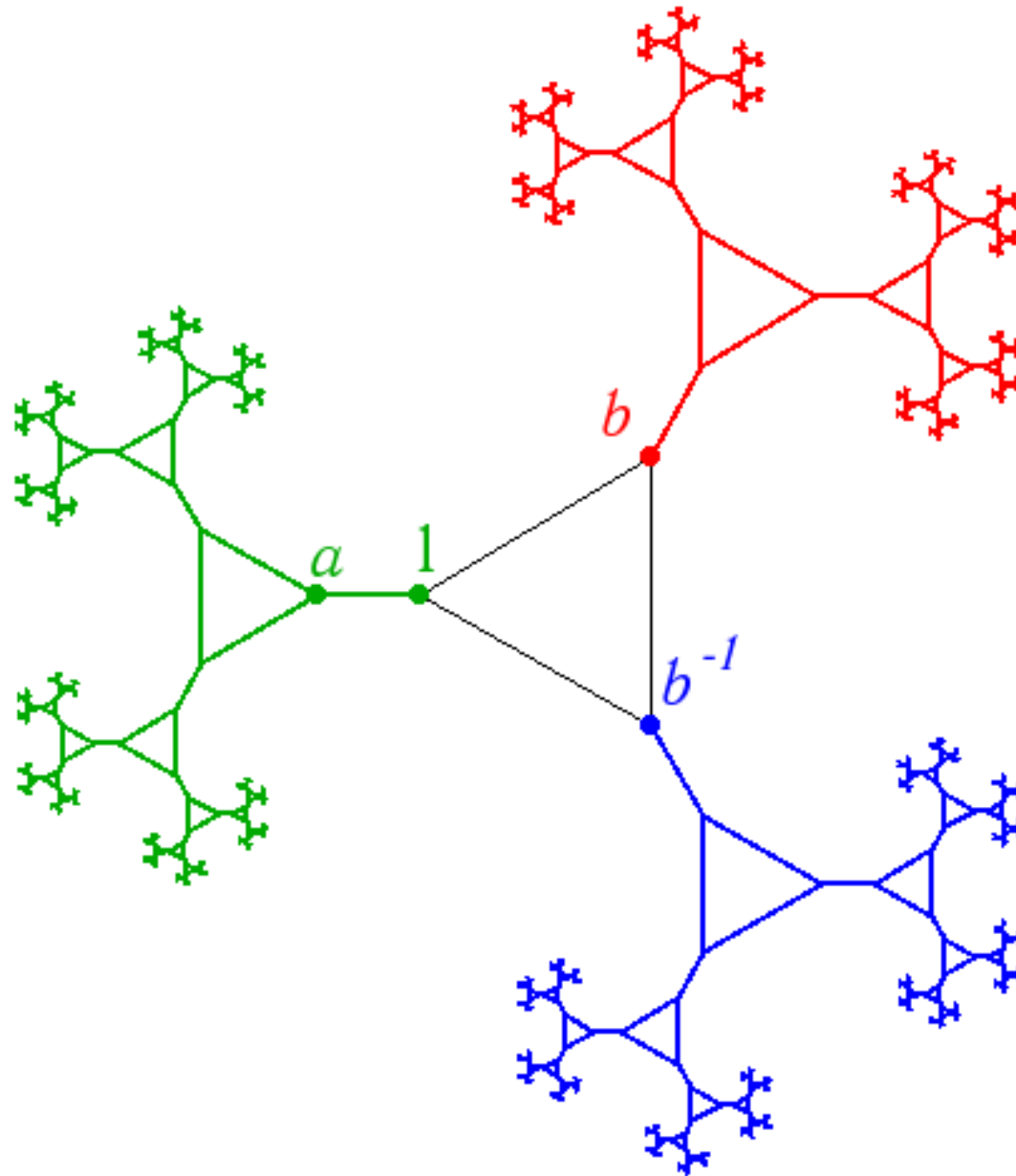
## Граф Кэли для свободной группы

**ПРИМЕР:** Граф Кэли для свободной группы – регулярное дерево



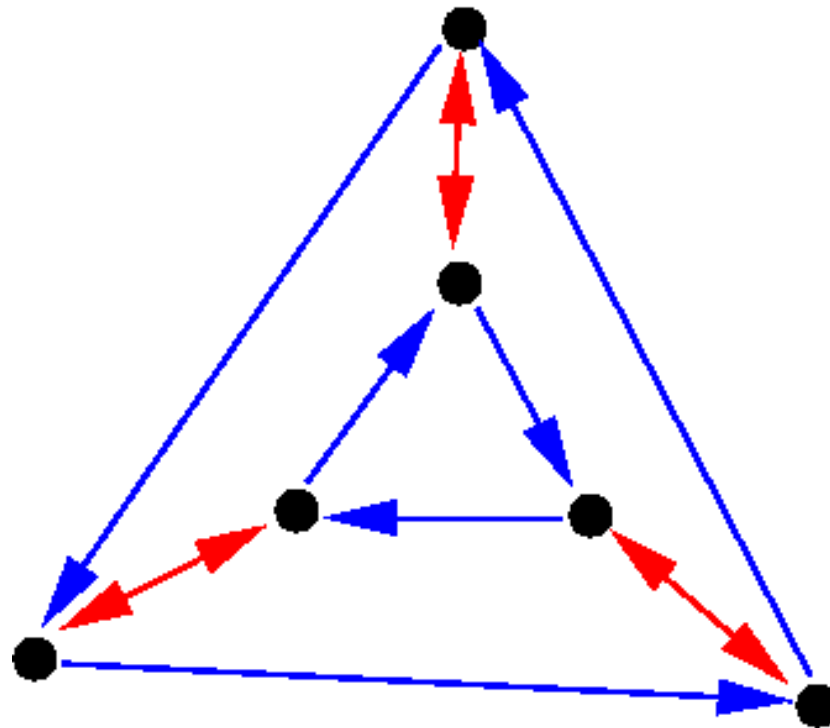
Граф Кэли свободной группы  $\mathbb{F}_2$  с образующими  $a, b, a^{-1}, b^{-1}$ .

Граф Кэли для  $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z} * \mathbb{Z}/3\mathbb{Z}$



Граф Кэли для  $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z} * \mathbb{Z}/3\mathbb{Z}$ .

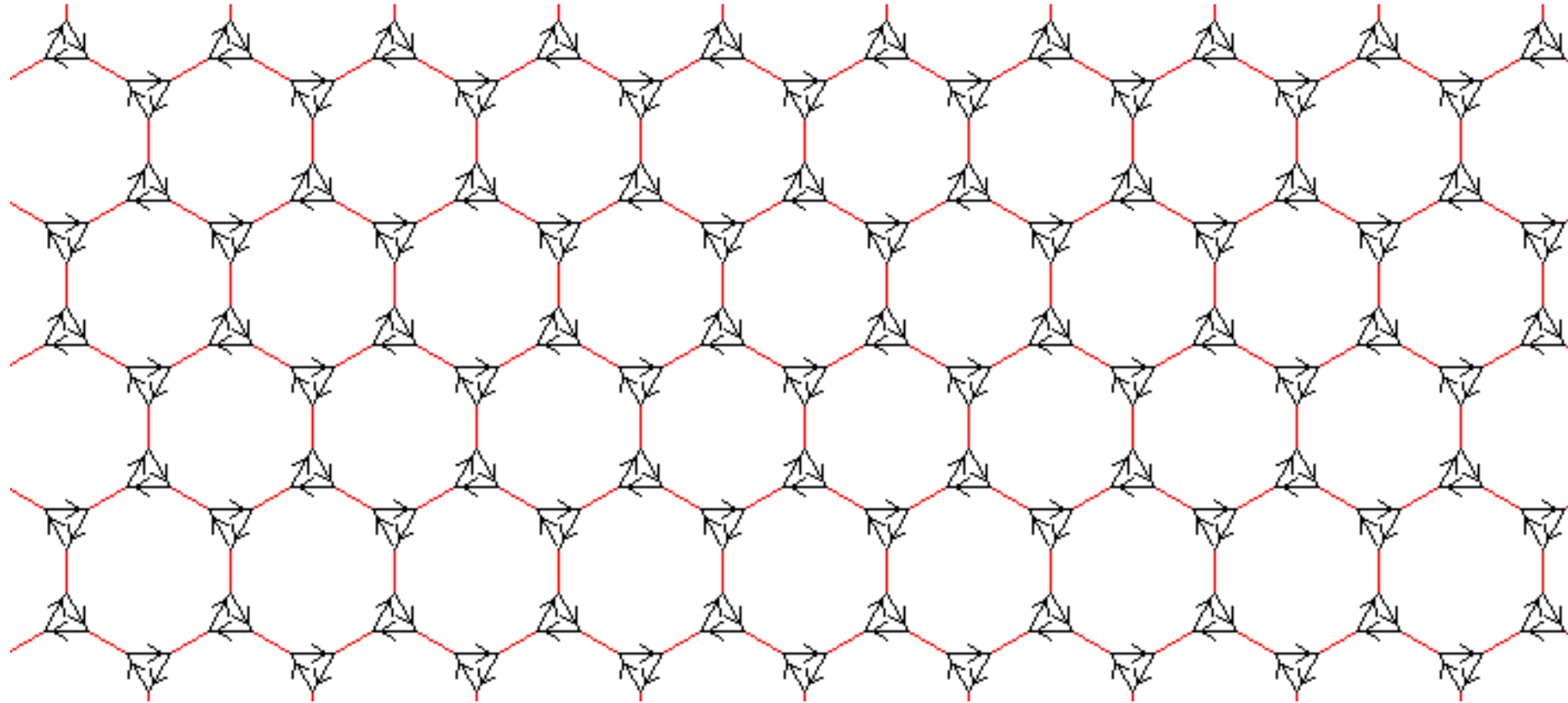
## Граф Кэли для группы $S^3$



Граф Кэли для  $S^3$ .

Группа  $S^3 = \langle k, r \mid k^2 = r^3 = (kr)^3 = 1 \rangle$  задается образующими  $k$  (красная),  $r$  (черная), и соотношениями  $k^2 = r^3 = (kr)^3 = 1$ .

Граф Кэли для группы  $\langle k, r \mid k^2 = r^3 = (kr)^6 = 1 \rangle$



Граф Кэли для группы, заданной образующими  $k$  (красная),  $r$  (черная), и соотношениями  $k^2 = r^3 = (kr)^6 = 1$ .

## Полиэдральные метрические пространства

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Полиэдральное метрическое пространство размерности **1** есть метрический граф.

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Полиэдральное метрическое пространство размерности  $k$  определяется по индукции. Каждое  $k$ -мерное полиэдральное метрическое пространство получено объединением своих  $l$ -скелетов  $K_l$ ,  $l = 1, 2, 3, \dots, k$ , причем  $K_k = K$ , а каждое из  $K_l$  есть полиэдральное метрическое пространство размерности  $l$ . Каждое  $K_k$  получено из  $K_{k-1}$  приклеиванием выпуклых евклидовых многогранников, следующим образом.

Пусть задано полиэдральное метрическое пространство  $K$  размерности  $k - 1$  и набор выпуклых многогранников  $V_i$  в  $k$ -мерном евклидовом пространстве. Пусть для каждого из  $V_i$  задано изометрическое вложение  $\tau_i : \partial V_i \rightarrow K_{k-1}$  границы  $V_i$  в  $K_{k-1}$ , переводящее  $l$ -мерные грани  $V_i$  в  $K_l$ . Метрический фактор  $K_{k-1} \amalg_i V_i$  по соотношению, заданному таким склеиванием, называется **полиэдральным метрическим пространством размерности  $k$** .

**УПРАЖНЕНИЕ:** Докажите, что **метрика на полиэдральном метрическом пространстве - внутренняя**.

## Углы

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $a, b, c$  – точки в метрическом пространстве  $(M, d)$ . **Здесь и в дальнейшем  $\mathbb{R}^2$  предполагается метрическим пространством, с обычной (евклидовой) метрикой.** **Треугольник сравнения**  $\Delta(\bar{a}, \bar{b}, \bar{c})$  есть треугольник в  $\mathbb{R}^2$ , с вершинами  $\bar{a}, \bar{b}, \bar{c}$ , и сторонами  $|\bar{a}, \bar{b}| = d(a, b)$ ,  $|\bar{a}, \bar{c}| = d(a, c)$ , и  $|\bar{b}, \bar{c}| = d(b, c)$  (такой треугольник, очевидно, существует, и определен единственно с точностью до конгруэнтности). Угол  $\sphericalangle(\bar{a}, \bar{b}, \bar{c})$  в треугольнике  $\bar{a}, \bar{b}, \bar{c}$  обозначается  $\theta(a, b, c)$ ; он называется **углом сравнения**.

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $\gamma_1 : [0, a] \rightarrow M$ ,  $\gamma_2 : [0, b] \rightarrow M$  два пути в метрическом пространстве  $M$ ,  $\gamma_1(0) = \gamma_2(0) = p$ . **Угол** между путями  $\gamma_1, \gamma_2$  в  $p$  есть число

$$\sphericalangle(\gamma_1, p, \gamma_2) := \lim_{t, s \rightarrow 0} \theta(\gamma_1(t), p, \gamma_2(s)),$$

если такой предел существует (в противном случае, говорится, что **угол между  $\gamma_1$  и  $\gamma_2$  не существует**). **Верхний угол** есть

$$\sphericalangle_{\text{sup}}(\gamma_1, p, \gamma_2) := \limsup_{t, s \rightarrow 0} \theta(\gamma_1(t), p, \gamma_2(s)),$$

где  $\limsup$  **обозначает супремум всех предельных точек последовательностей  $\theta(\gamma_1(t_i), p, \gamma_2(s_j))$ , для всех  $t_i, s_j$  сходящихся к 0.**

## Неравенство треугольника для углов

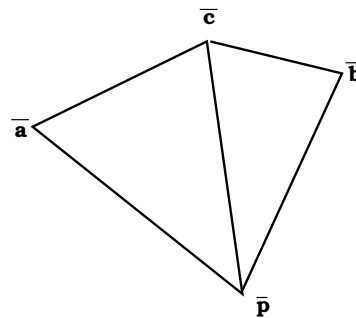
**УПРАЖНЕНИЕ:** Проверьте, что **угол между гладкими путями в  $\mathbb{R}^n$  существует и равен углу между их касательными.**

**УПРАЖНЕНИЕ:**  $\gamma : [0, a] \rightarrow M$  – кратчайшая, наделенная геодезической параметризацией, а  $\gamma(0) = p$ . Тогда **угол  $\angle_{\text{sup}}(\gamma, p, \gamma)$  существует и равен нулю.**

**ТЕОРЕМА:** Пусть  $\gamma_i : [0, a] \rightarrow M$  – пути в  $M$ , Тогда верно **неравенство треугольника для верхних углов:**

$$\angle_{\text{sup}}(\gamma_1, p, \gamma_2) + \angle_{\text{sup}}(\gamma_2, p, \gamma_3) \geq \angle_{\text{sup}}(\gamma_1, p, \gamma_3).$$

**Доказательство. Шаг 1:** Пусть  $\gamma_i(0) = p$ ,  $a = \gamma_1(s)$ ,  $b = \gamma_3(t)$ ,  $c = \gamma_2(u)$ . Рассмотрим треугольники сравнения  $\Delta(\bar{p}, \bar{a}, \bar{c})$  и  $\Delta(\bar{p}, \bar{c}, \bar{b})$ , и нарисуем их на плоскости, с общей стороной  $|\bar{p}, \bar{c}|$ , чтобы они лежали по разные стороны от прямой  $(\bar{p}, \bar{c})$ .

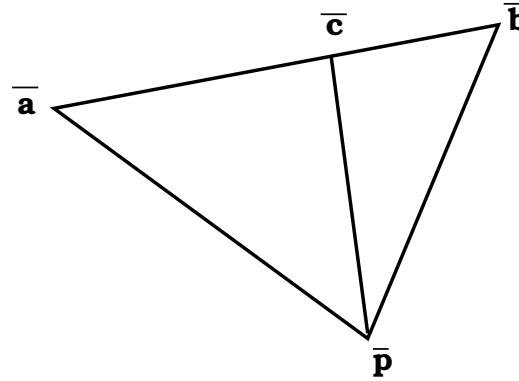


В силу непрерывности  $d(p, \gamma_2(u))$ , **для любых заданных  $s, t$ , можно подобрать  $u$  таким образом, что  $\bar{c}$  лежит на отрезке  $[\bar{a}, \bar{b}]$ .**



## Неравенство треугольника для углов (продолжение)

**Шаг 2:** Из рассмотрения треугольников сравнения



убеждаемся, что

$$\theta(a, p, b) + \theta(b, p, c) = \angle(\bar{a}, \bar{p}, \bar{c}) = \arccos \left( \frac{s^2 + t^2 - |\bar{a}, \bar{c}|^2}{2st} \right)$$

где  $s = d(p, a)$  и  $t = d(p, c)$ .

**Шаг 3:** По определению,  $|\bar{a}, \bar{c}| = |\bar{a}, \bar{b}| + |\bar{b}, \bar{c}| = d(a, b) + d(b, c) \geq d(a, c)$ . В силу монотонности арккосинуса, получаем

$$\angle(\bar{a}, \bar{p}, \bar{c}) = \arccos \left( \frac{s^2 + t^2 - |\bar{a}, \bar{c}|^2}{2st} \right) \geq \arccos \left( \frac{s^2 + t^2 - d(a, c)^2}{2st} \right) = \theta(a, p, c).$$

**Шаг 4:** Сравнивая формулы, полученные в шаге 2 и шаге 3, получаем  $\theta(a, p, b) + \theta(b, p, c) \geq \theta(a, p, c)$ ; неравенство для  $\angle_{\text{sup}}$  следует немедленно. ■

## Пространство направлений

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Путь  $\gamma : [0, a] \rightarrow M$  **имеет направление**, если угол  $\angle(\gamma, \gamma(0), \gamma)$  существует. Пути  $\alpha, \beta : [0, a] \rightarrow M$ ,  $\alpha(0) = \beta(0) = p$  **имеют одинаковое направление**, если  $\angle_{\text{sup}}(\alpha, p, \beta) = 0$ .

**ЗАМЕЧАНИЕ:** В силу неравенства треугольника для углов, отношение « $\alpha \sim \beta$ , если  $\angle_{\text{sup}}(\alpha, p, \beta) = 0$ » **задает отношение эквивалентности на множестве всех путей  $\gamma : [0, a] \rightarrow M$ ,  $\gamma(0) = p$ , имеющих направление.**

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** **Пространство направлений** в точке  $p$  есть множество классов эквивалентности путей  $\gamma : [0, a] \rightarrow M$ ,  $\gamma(0) = p$ , имеющих направление, по отношению  $\sim$ .

**УТВЕРЖДЕНИЕ:**  $\angle_{\text{sup}}(\alpha, p, \beta)$  **задает метрику на пространстве направлений.** ■

## Конус

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** **Диаметр** метрического пространства  $M$  есть число  $\sup_{x,y \in M} d(x,y)$ .

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $(X, d)$  – метрическое пространство,  $\text{diam } X \leq \pi$ . Рассмотрим топологическое пространство  $C(X)$  с топологией фактора, полученное из  $X \times [0, \infty[$  склеиванием  $X \times \{0\}$  в точку. Определим функцию  $d_C : C(X) \times C(X) \rightarrow \mathbb{R}^{>0}$  по формуле

$$d(p, q) = \sqrt{t^2 + s^2 - 2ts \cos(d(x, y))},$$

где  $p = (x, t), q = (y, s)$ . **В скором времени будет доказано, что  $d_C$  есть метрика.** Пространство  $C(X)$  с вышеописанной метрикой называется **метрическим конусом**, или просто **конусом** над  $X$ .

**ТЕОРЕМА:** **Функция  $d_C$  удовлетворяет неравенству треугольника.**

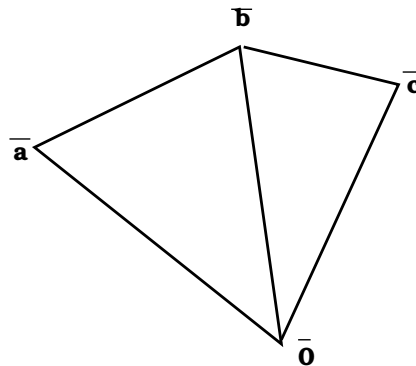
**Доказательство. Шаг 1:** Пусть  $(\alpha, t), (\beta, s)$  – точки в конусе  $C(X)$ , а  $\Delta(\bar{0}, \bar{a}, \bar{b})$  – треугольник сравнения со сторонами  $t, s$  и углом  $\angle(\bar{a}, \bar{0}, \bar{b}) = d(\alpha, \beta)$ . **Тогда  $d_C(a, b) = |\bar{a}, \bar{b}|$ .**

## Конус (продолжение)

**ТЕОРЕМА:** Функция  $d_C$  удовлетворяет неравенству треугольника.

**Доказательство. Шаг 1:** Пусть  $(\alpha, t), (\beta, s)$  – точки в конусе  $C(X)$ , а  $\triangle(\bar{0}, \bar{a}, \bar{b})$  – треугольник сравнения со сторонами  $t, s$  и углом  $\angle(\bar{a}, \bar{0}, \bar{b}) = d(\alpha, \beta)$ . Тогда  $d_C(a, b) = |\bar{a}, \bar{b}|$ .

**Шаг 2:** Пусть  $a = (\alpha, r), b = (\beta, s), c = (\gamma, t)$  – три точки на  $C(X)$ , а  $\triangle(\bar{0}, \bar{a}, \bar{b}), \triangle(\bar{0}, \bar{b}, \bar{c})$  соответствующие треугольники сравнения, с общей стороной  $[\bar{0}, \bar{b}]$ , и отложенные по разные стороны от  $(\bar{0}, \bar{b})$ .



Тогда  $d_C(a, c) \leq |\bar{a}, \bar{c}| \leq |\bar{a}, \bar{b}| + |\bar{b}, \bar{c}| = d_C(a, b) + d_C(b, c)$ . ■

## Свойства конуса

**СВОЙСТВА КОНУСА:** 1. Для каждого  $x \in X$ , путь  $\gamma : [0, a] \rightarrow C(X)$ , переводящий  $a$  в  $(x, a)$  – кратчайшая.

2.  $x, y \in X$ , а  $\gamma_1 := (x, [0, a])$ ,  $\gamma_2 := (y, [0, b]) \subset C(X)$  – соответствующие кратчайшие в конусе. Тогда  $\angle(\gamma_1, 0, \gamma_2) = d(x, y)$ .

3. Конус над отрезком длины  $\alpha$  изометричен плоскому углу в  $\mathbb{R}^2$  величины  $\alpha$ .

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Предположим, что  $X$  – пространство с внутренней метрикой и кратчайшими. Тогда метрика на  $C(X)$  – тоже внутренняя и с кратчайшими.

**Доказательство. Шаг 1:** Для каждой кратчайшей  $\gamma \in X$ , конус  $C(\gamma)$  изометричен плоскому углу, значит, метрика на  $C(\gamma)$  внутренняя и с кратчайшими.

**Шаг 2:** Любые две точки на конусе лежат на  $C(\gamma)$  для подходящей кратчайшей  $\gamma$ . ■

**Конус пространства с  $\text{diam} > \pi$ .**

**ЗАМЕЧАНИЕ:** Пусть  $(X, d)$  – метрическое пространство,  $a > 0$ , а  $d_a(x, y) = \min(d(x, y), a)$ . **Тогда  $d_a$  – тоже метрика.**

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $(X, d)$  – метрическое пространство,  $d_\pi$  – метрика на  $X$ , определенная выше. Определим **конус  $(C(X), d_C)$**  как конус над  $(X, d_\pi)$ .

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Пусть  $(X, d)$  – пространство с внутренней метрикой и кратчайшими. **Тогда метрика  $d_C$  на  $C(X)$  тоже внутренняя и с кратчайшими.**

**Доказательство. Шаг 1:** Для каждой кратчайшей  $\gamma \in X$  длины  $\alpha \leq \pi$ , конус  $C(\gamma)$  изометричен плоскому углу величины  $\alpha$ . **Поэтому любые две точки  $(a, s)$  и  $(b, t)$  с  $d(a, b) \leq \pi$  можно соединить кратчайшей.**

**Шаг 2:** Если  $(a, s)$  и  $(b, t)$  точки, для которых  $d_\pi(a, b) = \pi$ , расстояние между ними есть  $s + t$ , а соответствующая кратчайшая – отображение  $\gamma : [-s, t] \rightarrow C(X)$ , полученное объединением сегментов

$$\lambda \mapsto (a, \lambda), \lambda \in [-s, 0]$$

$$\lambda \mapsto (b, \lambda), \lambda \in [0, t].$$

■

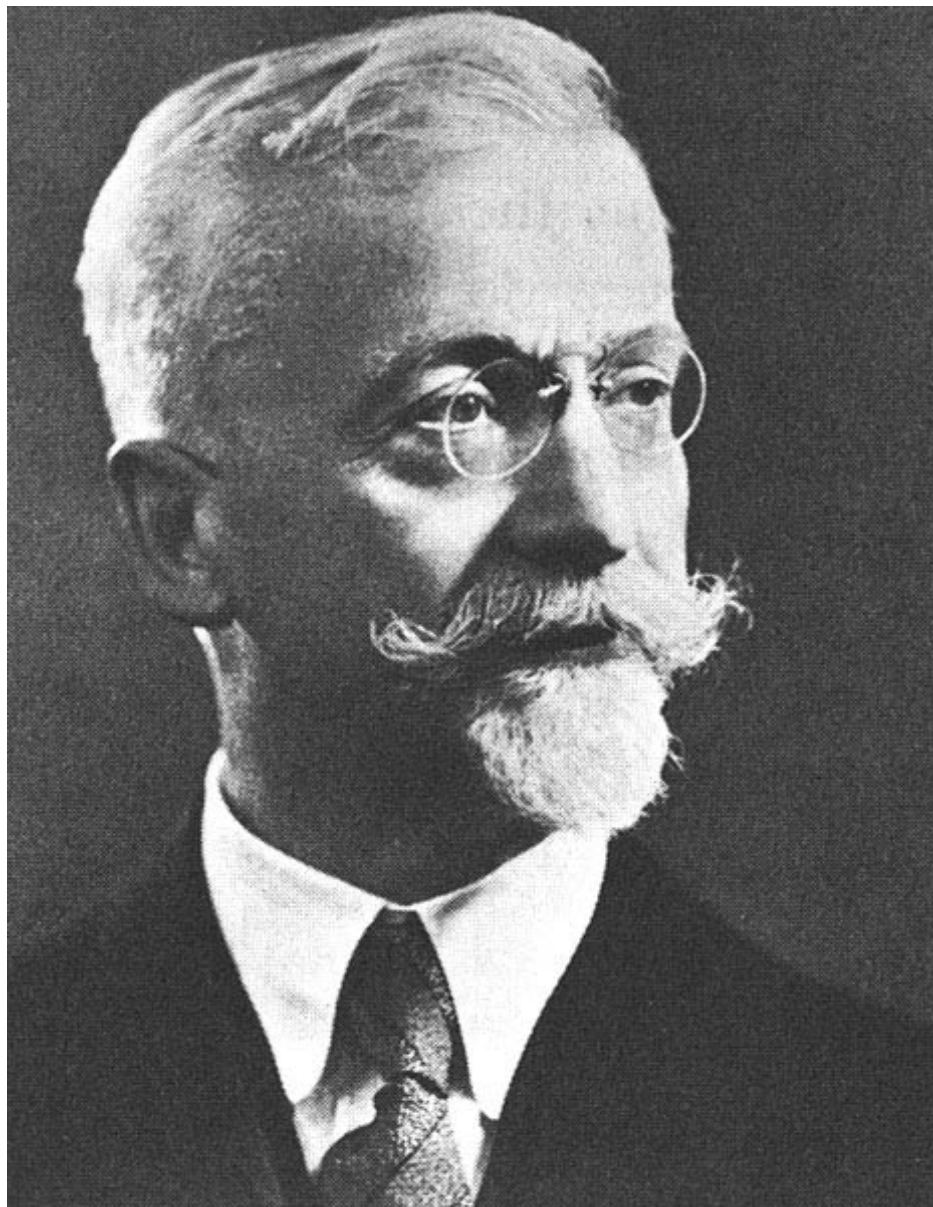
## Пространства Александрова

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $a, b, c$  – точки на пространстве  $(M, d)$  со строго внутренней метрикой,  $r = d(a, b)$ , а  $\gamma : [0, r] \rightarrow M$  – кратчайшая с геодезической параметризацией, соединяющая точки  $(a, b)$ . Рассмотрим функцию  $d_c : [0, r] \rightarrow \mathbb{R}^{\geq 0}$ , переводящую  $t$  в  $d(c, \gamma(t))$ . Пусть  $\Delta(\bar{a}, \bar{b}, \bar{c}) \subset \mathbb{R}^2$  – треугольник сравнения, а  $d_{\bar{c}} : [0, r] \rightarrow \mathbb{R}^{\geq 0}$  – функция, переводящая  $t$  в  $d(\bar{c}, \bar{\gamma}(t))$ , где  $\bar{\gamma} : [0, r] \rightarrow \mathbb{R}^2$  обозначает сторону треугольника сравнения с нормальной параметризацией. Функция  $d_{\bar{c}}$  называется **функцией сравнения**.

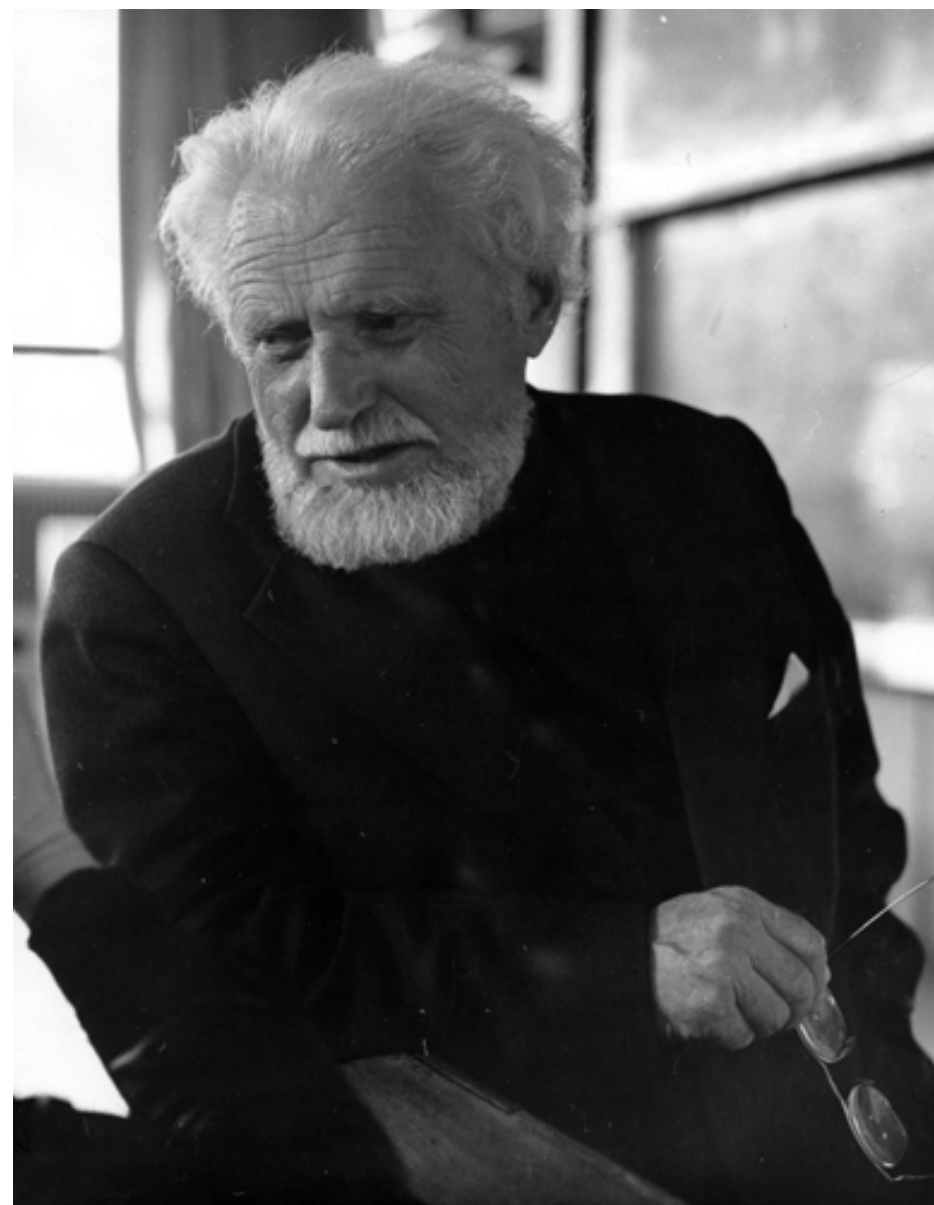
**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пространство  $M$  называется **пространством неотрицательной/неположительной кривизны в целом**, если для любых  $a, b, c$ , функция сравнения удовлетворяет неравенству  $d_c \geq d_{\bar{c}}$  (соответственно,  $d_c \leq d_{\bar{c}}$ ).

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пространство  $M$  называется **пространством Александрова неотрицательной/неположительной кривизны**, если у каждой точки есть окрестность неотрицательной/неположительной кривизны в целом.

**ЗАМЕЧАНИЕ:** Пространства неположительной кривизны в целом также называются **САТ(0)-пространствами** (в честь Эли Картана, Д. А. Александрова и В. А. Топоногова).



Élie Cartan,  
1869-1951

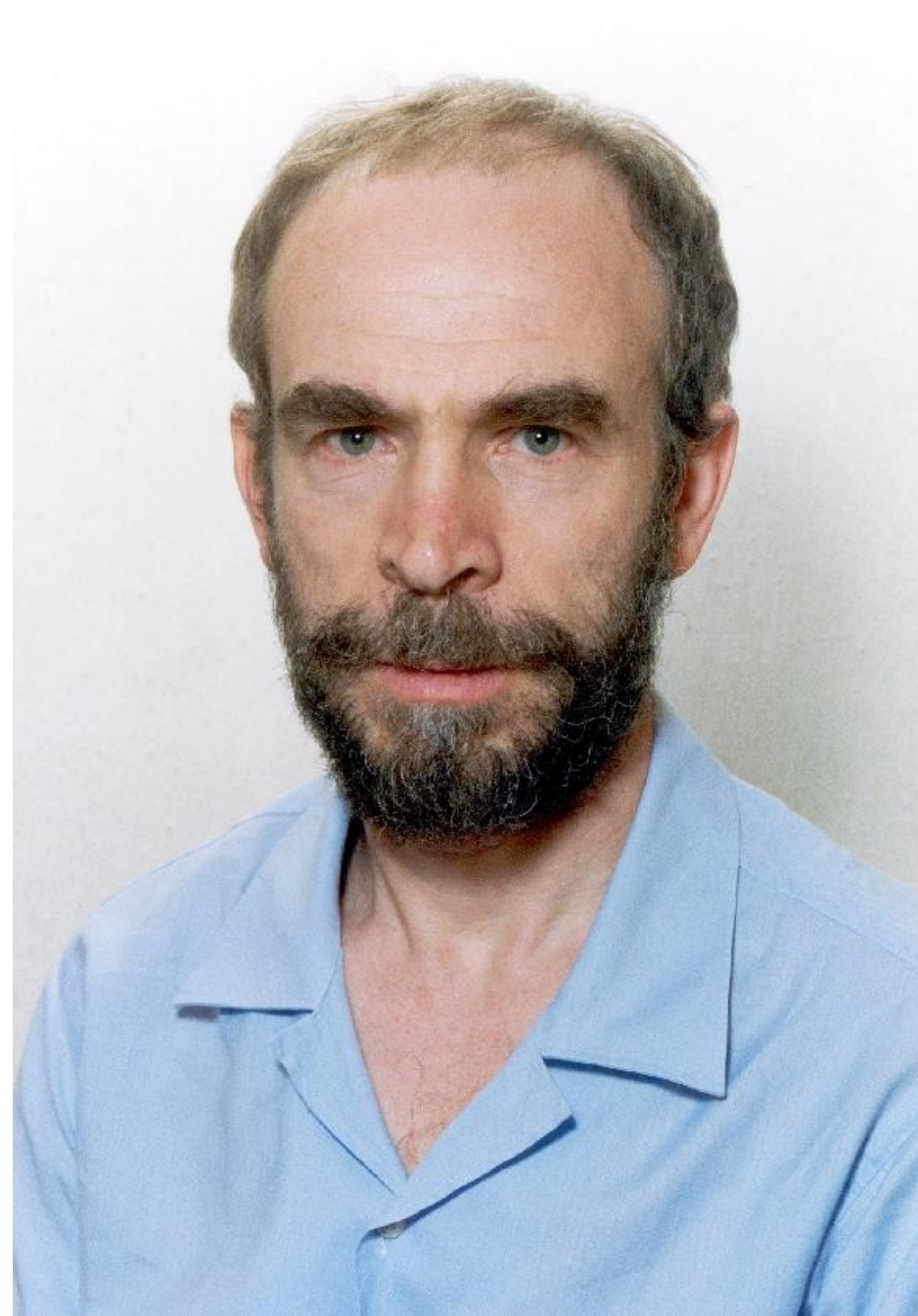


Александр Данилович Александров,  
1912-1999





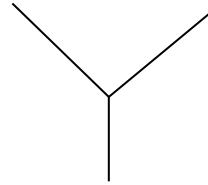
Виктор Андреевич Топоногов,  
1930-2004



Михаил Громов  
(р. 23 декабря 1943)

## Примеры пространств Александрова

**ПРИМЕР:** Пусть  $Z$  – метрический граф, полученный склеиванием трех ребер в точке.



Тогда  $Z$  – пространство неположительной кривизны.

**ПРИМЕР:** Пусть  $L$  – окружность длины  $d$  с внутренней метрикой, а  $C(L)$  – ее конус. Тогда  $C(L)$  – пространство Александрова неположительной кривизны для  $d \leq 2\pi$  и пространство Александрова неотрицательной кривизны для  $d \geq 2\pi$ .

**ПРИМЕР: Блокнот** есть полиэдральное пространство размерности 2, с метрикой фактора, полученное из нескольких полуплоскостей склейкой по граничной прямой. **Блокнот – пространство неположительной кривизны в целом.**

**ПРИМЕР: Метрический букет** пространств  $M_i$  с отмеченной точкой  $x_i$  получается из этих пространств склейкой точек  $x_i$  в одну (с метрикой фактора). **Метрический букет пространств неположительной кривизны – пространство неположительной кривизны.**

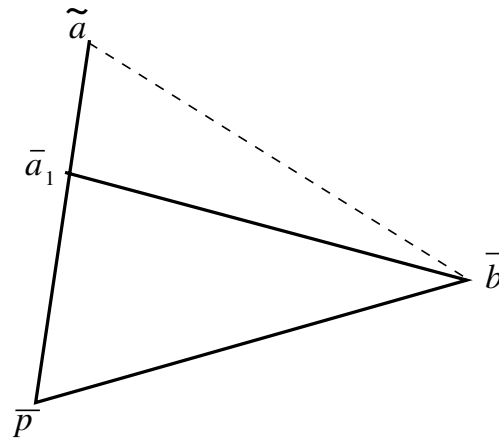
## Условие монотонности углов

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $\gamma_1, \gamma_2 : [0, a] \rightarrow M$  – кратчайшие в  $M$ ,  $\gamma_i(0) = p$ . Говорится, что в  $M$  выполнено **условие монотонности углов (для неположительной/неотрицательной кривизны)**, если угол  $\theta(\gamma_1(s), p, \gamma_2(t))$  монотонно возрастает/убывает как функция от  $s, t$ .

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Условие монотонности углов для неположительной/неотрицательной кривизны **равносильно неположительности/неотрицательности кривизны в целом.**

## Условие монотонности углов (продолжение)

**Доказательство. Шаг 1:** Пусть  $p, a, b$  – три точки на метрическом пространстве, а  $a_1$  – точка на кратчайшей, соединяющей  $a$  и  $p$ . Рассмотрим треугольник сравнения  $\Delta(\bar{a}_1, \bar{p}, \bar{b})$  для  $a_1, p, b$ , и обозначим на прямой  $(\bar{p}, \bar{a}_1)$  точку  $\tilde{a}$  таким образом, что  $|\bar{p}, \tilde{a}| = d(p, a)$ .



**Тогда**  $\theta(a_1, p, b) \leq \theta(a, p, b) \Leftrightarrow |\tilde{a}, \bar{b}| \leq d(a, b)$ , ибо  $|\tilde{a}, \bar{b}|$  и  $d(a, b)$  – противолежащие стороны треугольников с соседними сторонами  $d(p, a)$  и  $d(p, b)$  и углом  $\theta(a_1, p, b)$  для треугольника  $\Delta(\tilde{a}, \bar{p}, \bar{b})$  и  $\theta(a, p, b)$  для треугольника  $\Delta(\bar{a}, \bar{p}, \bar{b})$ .

**Шаг 2:** Ограничения на кривизну, в свою очередь, равносильны  $|\tilde{a}, \bar{b}| \leq d(a, b)$  для неположительной кривизны, и  $|\tilde{a}, \bar{b}| \geq d(a, b)$  для неотрицательной. ■

## Углы в пространствах Александрова

**СЛЕДСТВИЕ:** Пусть  $M$  – пространство Александрова. Тогда углы между геодезическими кратчайшими в  $M$  всегда определены.

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** Углы  $\theta(\gamma_1(t), p, \gamma_2(s))$  монотонно растут либо убывают, значит, соответствующие пределы существуют. ■

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $p$  – внутренняя точка на крайтчайшей  $\gamma$ . Обозначим два сегмента  $\gamma$ , начинающиеся от  $p$ , за  $\gamma_+$  и  $\gamma_-$ . Смежные углы суть углы  $\angle(\gamma_+, p, \mu)$  и  $\angle(\gamma_-, p, \mu)$ .

**ЗАМЕЧАНИЕ:** Сумма смежных углов  $\geq \pi$  в силу неравенства треугольника для углов.

## Условие сравнения углов

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $a, b, c$  – три точки в метрическом пространстве, а  $\Delta(\bar{a}, \bar{b}, \bar{c})$  – треугольник сравнения. Рассмотрим кратчайшие  $\gamma_1, \gamma_2$ , соединяющие  $a$  с  $b$  и  $a$  с  $c$ . **Условие сравнения углов для неположительной кривизны** есть неравенство  $\angle(\gamma_1, a, \gamma_2) \leq \angle(\bar{c}\bar{a}\bar{b})$ . **Условие сравнения углов для неотрицательной кривизны** есть неравенство  $\angle(\gamma_1, a, \gamma_2) \geq \angle(\bar{c}\bar{a}\bar{b})$  плюс равенство  $\angle(\gamma_+, p, \mu) + \angle(\gamma_-, p, \mu) = \pi$  для любых смежных углов  $\angle(\gamma_+, p, \mu)$  и  $\angle(\gamma_-, p, \mu)$ .

**ТЕОРЕМА:** Условие сравнения углов равносильно ограничению на кривизну с тем же знаком.

## Выпуклые функции

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Подмножество  $U \subset M$  метрического пространства называется **выпуклым**, если для любых точек  $x, y \in U$ , любая кратчайшая, соединяющая  $x$  и  $y$ , содержится в  $U$ . **Граница**  $U$  есть множество  $\overline{U} \cap \overline{(M \setminus U)}$ , полученное как пересечение замыкания  $U$  и его дополнения. Выпуклое подмножество **строго выпукло**, если его граница не содержит нетривиальных кратчайших.

**ПРИМЕР:** Функция  $\varphi : [0, a] \rightarrow \mathbb{R}$  **выпукла тогда и только тогда, когда**  $\{(x, y) \mid y \geq \varphi(x)\}$  **– выпуклое подмножество в  $\mathbb{R}^2$ .**

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Функция на метрическом пространстве называется **выпуклой**, если ее ограничение на любой отрезок кратчайшей выпукло, и **строго выпуклой**, если ее ограничение на любой отрезок кратчайшей  $I = [0, a]$  не линейно ни на каком открытом подмножестве  $I_1 \subset I$ .

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Для любой (строго) выпуклой функции  $\varphi : M \rightarrow \mathbb{R}$ , **множество  $\varphi^{-1}(] - \infty, c])$  выпуклое (строго выпуклое)**

■

## Выпуклые функции в CAT(0)-пространствах

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Определим функцию  $d_z : M \rightarrow \mathbb{R}^{\geq 0}$  на метрическом пространстве формулой  $d_z(x) := d(z, x)$ . Пусть  $M$  – CAT(0)-пространство. Тогда  $d_z$  выпукла, и она строго выпукла на каждой геодезической, не проходящей через  $z$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** Пусть  $\gamma : [0, t] \rightarrow M$  – кратчайшая, соединяющая  $a$  и  $b$ , а  $\triangle(\bar{a}, \bar{b}, \bar{z})$  – треугольник сравнения. Тогда  $d_z \leq d_{\bar{z}}$ , но последняя функция выпукла, что дает

$$d_z(\lambda t) \leq d_{\bar{z}}(\lambda t) < \lambda d_{\bar{z}}(0) + (1 - \lambda)d_{\bar{z}}(t) = \lambda d_z(0) + (1 - \lambda)d_z(t). \quad \blacksquare$$

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Пусть  $d_z$  строго выпукла на каждой геодезической, не проходящей через  $z$ . Тогда  $z$  соединяется с любой точкой  $M$  не более чем одной кратчайшей.

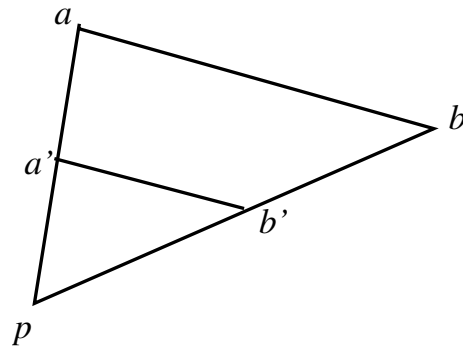
**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** Пусть существуют две кратчайшие  $A$  и  $B$ , соединяющие  $z$  и  $y$ , а  $a$  и  $b$  – середины этих кратчайших. Если  $a$  и  $b$  всегда совпадают, доказывать нечего. Если же они не совпадают, рассмотрим кратчайшую  $C$ , соединяющую  $a$  и  $b$ . Функция  $d_z$  строго выпукла на  $C$ , из чего следует, что для любой  $c \in C$ ,  $d(z, c) < 1/2d(z, y)$ . По той же причине,  $d(y, c) < 1/2d(z, y)$ . Это противоречит неравенству треугольника:  $d(y, c) + d(z, c) < 1/2d(z, y) + 1/2d(z, y) = d(z, y)$ . ■



## Расстояние до геодезической в CAT(0)-пространстве

**ЛЕММА: (лемма о выпуклости)** Пусть  $\gamma_i : [0, t_i] \rightarrow M$  – кратчайшие геодезические в CAT(0)-пространстве, а  $\kappa : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}^{\geq 0}$  переводит  $u \in [0, 1]$  в  $d(\gamma_1(t_1 u), \gamma_2(t_2 u))$ . **Тогда  $\kappa$  выпукла.**

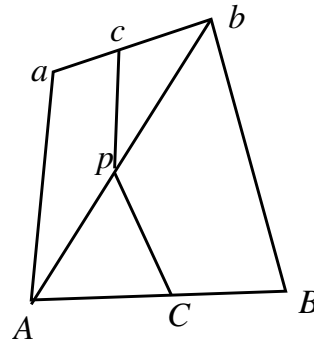
**Доказательство. Шаг 1:** Пусть  $\gamma_i : [0, t_i] \rightarrow M$  – кратчайшие геодезические в CAT(0)-пространстве,  $\gamma_i(0) = p$ ,  $\gamma_1(t_1) = a$ ,  $\gamma_2(t_2) = b$ . Выберем  $0 < \lambda < 1$ , и пусть  $a' = \gamma_1(\lambda t_1)$ ,  $b' = \gamma_2(\lambda t_2)$ . **Тогда  $d(a', b') \leq \lambda d(a, b)$ ,**



в силу монотонности углов.

## Расстояние до геодезической в CAT(0)-пространстве (продолжение)

**Шаг 2:** Пусть  $a, b, A, B$  – точки в CAT(0)-пространстве,  $c, C$  – середины кратчайших, соединяющих  $a, b$  и  $A, B$ , а  $p$  – середина кратчайшей, соединяющей  $A$  и  $b$ .



Применив шаг 1, получим, что  $d(c, p) + d(p, C) \leq \frac{1}{2}(d(a, A) + d(b, B))$ , а из неравенства треугольника следует  $d(c, C) \leq d(c, p) + d(p, C)$ . **Это дает неравенство  $\kappa(1/2) < \frac{1}{2}(\kappa(0) + \kappa(1))$ .**

**Шаг 3:** Получаем, что для любого отрезка  $[a, b] \subset [0, 1]$ ,

$$\kappa\left(\frac{a+b}{2}\right) \leq \frac{1}{2}(\kappa(a) + \kappa(b)).$$

**Шаг 4:** Для любой непрерывной функции  $\kappa : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}^{\geq 0}$ , **неравенство  $\kappa\left(\frac{a+b}{2}\right) \leq \frac{1}{2}(\kappa(a) + \kappa(b))$  влечет выпуклость** (проверьте). ■

## Равномерная сходимость геодезических

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Определим **расстояние** между функциями  $\gamma_i : [0, t_i] \rightarrow M$  по формуле  $d_\Gamma(\gamma_1, \gamma_2) := \sup_x d(\gamma_1(x/t_1), \gamma_2(x/t_2))$ .

**УПРАЖНЕНИЕ:** Проверьте, что это метрика.

**ТЕОРЕМА:** Пусть  $M$  – CAT(0)-пространство, а  $\gamma_i : [0, t_i] \rightarrow M$  – последовательность кратчайших геодезических, такая, что концы  $a_i := \gamma_i(0)$ ,  $b_i := \gamma_i(t_i)$  сходятся к точкам  $a, b$ . Пусть  $\gamma : [0, t] \rightarrow M$  – кратчайшая геодезическая, соединяющая  $a$  и  $b$ . Тогда **последовательность  $\gamma_i$  равномерно сходится к  $\gamma$ .**

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** В силу леммы о выпуклости,  $d_\Gamma(\gamma_i, \gamma) = \max(d(a_i, a), d(b_i, b))$ , то есть **сходимость  $\gamma_i$  равносильна сходимости их концов.** ■

**ЗАМЕЧАНИЕ:** В доказательстве использовалось следующее полезное утверждение. Пусть  $\gamma, \gamma'$  – кратчайшие геодезические в CAT(0)-пространстве, а  $a, b$  и  $a', b'$  – их концы. Тогда  $d_\Gamma(\gamma, \gamma') = \max(d(a, a'), d(b, b'))$

**СЛЕДСТВИЕ:** Обозначим за  $\Gamma_p(M)$  пространство кратчайших геодезических с началом в  $p$  и метрикой  $d_\Gamma$ , и пусть  $\pi : \Gamma_p(M) \rightarrow M$  отображает геодезическую в ее второй конец. **Тогда  $\pi$  – изометрия.** ■

## Гомотопии и пространство кратчайших геодезических

Зафиксируем точку  $p$  в CAT(0)-пространстве. Пусть  $0 \leq \lambda \leq 1$ , а  $P_\lambda : M \rightarrow M$  отображает геодезическую  $\gamma : [0, t] \rightarrow M$  в  $\gamma|_{[0, \lambda t]}$ .

**ЗАМЕЧАНИЕ:** На  $M \cong \Gamma_p(M)$  это отображение определяется следующим образом. Для какой-то точки  $x \in M$ , рассмотрим кратчайшую  $\gamma_x : [0, d(p, x)] \rightarrow M$ , соединяющую  $p$  с  $x$ . **Тогда  $P_\lambda : M \rightarrow M$  отображает  $x$  в  $\gamma_x(\lambda d(p, x))$ .**

**ЗАМЕЧАНИЕ:** В силу того, что  $M$  изометрично пространству геодезических с началом в  $p$ ,  $P_\lambda$  **задает непрерывное отображение из  $M \times [0, 1]$  в  $M$ .**

**СЛЕДСТВИЕ:**  $P_\lambda$  **задает гомотопию между тождественным отображением из  $M$  в себя и отображением, переводящим  $M$  в  $\{p\}$ .**

**ЗАМЕЧАНИЕ:** Мы доказали, что **все CAT(0)-пространства стягиваемы.**

## Радиус выпуклости

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $M$  – пространство Александрова неположительной кривизны. **Нормальный шар** в  $M$  есть шар  $B_\varepsilon(x)$ , который является CAT(0)-пространством.

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Пусть  $M$  – пространство Александрова неположительной кривизны. **Радиус выпуклости** в точке  $x \in M$  есть супремум всех  $\varepsilon$  таких, что шар  $B_\varepsilon(x)$  – нормальный. Обозначим радиус выпуклости за  $\rho(x)$ .

**ЗАМЕЧАНИЕ:** **Функция  $x \rightarrow \rho(x)$  1-липшицева**, в силу стандартного аргумента.

**ЗАМЕЧАНИЕ:** Общая форма "стандартного аргумента". Пусть в множестве всех шаров есть подмножество  $\mathfrak{G}$  такое, что для каждого шара  $B_r(x) \in \mathfrak{G}$ , все шары, содержащиеся в  $B_r(x)$ , тоже принадлежат  $\mathfrak{G}$ . **Тогда функция  $\rho_{\mathfrak{G}}(x) := \sup_r \{r \mid B_r(x) \in \mathfrak{G}\}$  1-липшицева.**

**УПРАЖНЕНИЕ:** **Докажите это.**

## Кратчайшие и геодезические

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ: Геодезическая (не обязательно кратчайшая)** есть путь  $\gamma : [a, b] \rightarrow M$  такой, что у каждой точки  $x \in [0, t]$  есть связная окрестность  $U_x$  такая, что  $\gamma|_{U_x}$  – кратчайшая геодезическая. Обозначим за  $\Gamma(M)$  пространство всех геодезических, с метрикой  $d_\gamma$ , и за  $\Gamma_p(M)$  пространством геодезических с началом в  $p$ .

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ: Радиус выпуклости** для множества  $Z \subset M$  есть  $\inf_{z \in Z} \rho(z)$ , где  $\rho$  есть радиус выпуклости в точке  $z$ .

**УТВЕРЖДЕНИЕ:** Пусть  $\gamma : [0, t] \rightarrow M$ ,  $\gamma' : [0, t'] \rightarrow M$  – геодезические в пространстве Александрова неположительной кривизны, радиус выпуклости  $\gamma$  равен  $\varepsilon$ , а  $d_\Gamma(\gamma, \gamma') < \varepsilon$ . Определим  $\kappa : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}^{\geq 0}$  по формуле  $\kappa(u) := d(\gamma(ut), \gamma'(ut'))$ . **Тогда  $\kappa$  – выпуклая функция.**

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО: Выпуклость – локальное свойство**, а локально  $\gamma$  и  $\gamma'$  разбиваются в объединение сегментов кратчайших, которые лежат в нормальных шарах. ■

## Кратчайшие и геодезические (продолжение)

**СЛЕДСТВИЕ:** Пусть  $\gamma : [0, t] \rightarrow M$ ,  $\gamma' : [0, t'] \rightarrow M$  – геодезические в пространстве Александрова неположительной кривизны, радиус выпуклости  $\gamma$  равен  $\varepsilon$ , а  $d_\Gamma(\gamma, \gamma') < \varepsilon$ . **Тогда расстояние между геодезическими есть максимум расстояния между концами.**

**СЛЕДСТВИЕ:** Рассмотрим отображение  $\Gamma_p(M) \xrightarrow{\pi} M$ , переводящее геодезическую в ее второй конец. Пусть  $\varepsilon$  – радиус выпуклости для  $\gamma$ . Тогда для каждого  $\varepsilon$ -шара  $B_\varepsilon(\gamma) \subset \Gamma_p(M)$ , ограничение  $\pi|_{B_\varepsilon(\gamma)}$  задает изометрию  $B_\varepsilon(\gamma)$  и шара  $B_\varepsilon(\pi(\gamma))$ .

## Теорема Картана-Адамара

**ОПРЕДЕЛЕНИЕ:** Полное, односвязное пространство Александрова неположительной кривизны называется **пространством Адамара**

**ТЕОРЕМА:** (Картан-Адамар) Пусть  $M$  – пространство Адамара. Рассмотрим отображение  $\Gamma_p(M) \xrightarrow{\pi} M$ , переводящее геодезическую в ее второй конец. **Тогда  $\pi$  – гомеоморфизм.**

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** См. следующий слайд.

**СЛЕДСТВИЕ:** Геодезическая, соединяющая две точки пространства Адамара, единственна. ■

**СЛЕДСТВИЕ:** Каждое пространство Адамара стягиваемо.

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:** Аргумент, который доказывает стягиваемость CAT(0)-пространств, работает и в этой ситуации. ■

Нетривиальное следствие из теоремы Картана-Адамара:

**ТЕОРЕМА:** Любое пространство Адамара является CAT(0)-пространством.

Доказательство см. в листочках.



## Доказательство теоремы Картана-Адамара

**ТЕОРЕМА:** (Картан-Адамар) Пусть  $M$  – полное пространство Александрова неположительной кривизны. Рассмотрим отображение  $\Gamma_p(M) \xrightarrow{\pi} M$ , переводящее геодезическую в ее второй конец. **Тогда  $\pi$  – накрытие.**

**Доказательство. Шаг 1:** Пусть  $X \rightarrow Y$  – локальная изометрия полных метрических пространств с внутренней метрикой, причем у каждой точки есть окрестность, в которой геодезические единственны. Мы говорим, что имеет место **принцип накрывающей гомотопии для геодезических:** для каждой геодезической  $\gamma$  в  $Y$ , поднятие  $\gamma$  в  $X$  существует, и единственным образом определяется значением  $\gamma(t)$  для какого-то  $t \in \mathbb{R}$ .

**Шаг 2:** Пусть  $X \rightarrow Y$  – локальный гомеоморфизм, удовлетворяющий принципу накрывающей гомотопии для геодезических, а у каждой точки  $Y$  есть геодезически выпуклая окрестность. **Тогда  $X \rightarrow Y$  – накрытие.**

**Шаг 3:** Принцип накрывающей гомотопии для геодезических выполнен для  $\Gamma_p(M) \xrightarrow{\pi} M$ . Действительно, рассмотрим нормальный шар  $B$  в  $M$ , и пусть  $B_1$  – связная компонента его прообраза. Рассмотрим геодезическую  $\tau$ , замкнутую в  $B$ . Обозначим за  $\tau_0 \subset B_1$  объединение всех связных

сегментов поднятий геодезической  $\tau$ , которые проходят через заданную точку  $x \in B_1$ . Геодезическая  $\tau$  поднимается в  $B_1$  локально, поскольку  $\pi$  это локальная изометрия, значит,  $\pi(\tau_0)$  открыт в  $\tau$ . предел геодезических это геодезическая, значит,  $\pi(\tau_0)$  замкнут в  $B_1$ . Мы получили принцип накрывающей гомотопии для геодезических, лежащих в  $B$ . Склеивание геодезических из сегментов дает принцип накрывающей гомотопии для всех геодезических. ■