

**Московский государственный университет имени  
М.В.Ломоносова**

Механико-математический факультет

**Функции, не меняющие типы минимальных заполнений**

Курсовая работа студента 303 группы Липатова Степана Юрьевича

Научный руководитель: Тужилин Алексей Августинovich

Москва, 2014.

## Введение

Проблема Штейнера — это задача об оптимальном соединении конечно-го множества точек метрического пространства. *Сетью* в псевдометрическом пространстве  $\mathcal{X} = (X, d)$ , *параметризованной* произвольным связным *графом*  $G = (V, E)$ , или *сетью типа  $G$* , называется отображение  $\Gamma : V \rightarrow X$  ([1]). *Вершинами* и *ребрами* сети  $\Gamma$  называются ограничения отображения  $\Gamma$  соответственно на вершины и ребра графа  $G$ . *Длиной ребра*  $\Gamma : vw \rightarrow X$  назовем число  $d(\Gamma(v), \Gamma(w))$ , а *длиной  $d(\Gamma)$  сети  $\Gamma$*  — сумму длин всех ее ребер. *Границей  $\partial\Gamma$  сети  $\Gamma$*  назовем ограничение отображения  $\Gamma$  на  $\partial G$ . Если  $M \subset X$  — конечное множество и  $M \subset \Gamma(V)$ , то будем говорить, что *сеть  $\Gamma$  соединяет множество  $M$* . Вершины графов и сетей, не являющиеся граничными, будем называть *внутренними*. Число  $\text{smt}(M) = \inf\{d(\Gamma) \mid \Gamma \text{ — сеть, соединяющая } M\}$  назовем *длиной кратчайшей сети*. Сеть, для которой  $d(\Gamma) = \text{smt}(M)$ , называется *кратчайшей сетью* ([2]). Понятие минимального заполнения появилось в работах Громова в следующем виде: пусть  $\mathcal{M} = (M, \rho)$ , где  $M$  — замкнутое многообразие с функцией расстояния  $\rho$  на нём, а  $\mathcal{W} = (W, d)$ , где  $W$  — компактное многообразие с краем, равным  $M$ , таково, что  $d$  не уменьшает расстояния между точками из  $M$ , тогда  $\mathcal{W}$  называется *заполнением  $\mathcal{M}$* . Задача Громова состоит в описании точной нижней грани объемов заполнений, а также описании тех пространств  $\mathcal{W}$ , называемых *минимальными заполнениями*, на которых эта нижняя грань достигается.

В контексте проблемы Штейнера естественно рассмотреть в качестве  $M$  конечное метрическое пространство. Тогда возможные заполнения — метрические пространства, имеющие структуру одномерных стратифицированных многообразий (которые можно рассматривать как реберно взвешенные графы с неотрицательными весовыми функциями). Аналогично взвешенные графы  $\mathcal{G} = (G, \omega)$  могут быть заполнениями типа  $G$  с весовой функцией  $\omega$ .

В [1] доказано, что изменение метрики  $\rho$  на метрику  $\lambda\rho + a$ ,  $\lambda > 0$ ,  $a > \lambda a_\rho$ , где  $a_\rho$  — некоторое число, зависящее от метрики  $\rho$ , не меняет тип минимального заполнения. Основная задача настоящей работы — описать все функции  $f(\rho)$ , не меняющие типы минимальных заполнений. Мы покажем, что  $f(\rho) = \lambda\rho + a$  — единственные такие функции.

## 1 Предварительные результаты

Приведем необходимые для дальнейшего определения и результаты. Подробности см. в [1].

Пусть  $M$  — произвольное конечное множество и  $G = (V, E)$  — некоторый связный граф. Будем говорить, что  $G$  *соединяет  $M$* , а  $M$  — *граница графа  $G$* , если  $M \subset V$ . Границу графа  $G$  будем также обозначать через  $\partial G$ . Пусть теперь  $\mathcal{M} = (M, \rho)$  — конечное псевдометрическое пространство (в отличие от метрики, расстояния между разными точками могут быть рав-

ны нулю),  $G = (V, E)$  — связный граф, соединяющий  $M$ , и  $\omega : E \rightarrow \mathbb{R}_+$  — некоторое отображение в неотрицательные вещественные числа, называемое обычно *весовой функцией* и порождающее *взвешенный граф*  $\mathcal{G} = (G, \omega)$ . *Весом* взвешенного графа  $\mathcal{G}$  называется величина  $\omega(G)$ , равная сумме весов всех ребер этого графа. Функция  $\omega$  задает на  $V$  псевдометрику  $d_\omega$ , а именно, расстоянием между вершинами графа  $\mathcal{G}$  назовем наименьший из весов путей, соединяющих эти вершины. Если для любых точек  $p$  и  $q$  из  $M$  выполняется  $\rho(p, q) \leq d_\omega(p, q)$ , то взвешенный граф  $\mathcal{G}$  называется *заполнением* пространства  $M$ , а граф  $G$  — *типом* этого заполнения. Число  $\text{mf}(\mathcal{M}) = \inf \omega(\mathcal{G})$  по всем заполнениям  $\mathcal{G}$  пространства  $M$  назовем *весом минимального заполнения*, а заполнение  $\mathcal{G}$ , для которого  $\omega(\mathcal{G}) = \text{mf}(\mathcal{M})$ , — *минимальным заполнением*.

**Утверждение 1.1** ([1]). *Пространство  $M = (M, \rho)$ , минимальное заполнение  $\mathcal{G} = (G, \omega)$  которого представляет собой звезду, в которой внутренняя вершина  $v$  соединена со всеми точками  $p_i \in M$ ,  $1 \leq i \leq n$ ,  $n \geq 3$  аддитивно.*

Пусть  $G = (V, E)$  — произвольное дерево. Пусть  $v \in V$  — внутренняя вершина степени  $(k + 1) \geq 3$ , смежная с  $k$  вершинами  $w_1, \dots, w_k$  из  $\partial G$ . Тогда множество вершин  $\{w_1, \dots, w_k\}$ , а также множество ребер  $\{vw_1, \dots, vw_k\}$ , называются *усами*. Число  $k$  назовём *степенью*, а  $v$  — *общей вершиной* этих ус.

Будем считать дерево *бинарным* если каждая его вершина имеет степень 1 или 3.

**Утверждение 1.2** ([1]). *Пусть  $M = \{p_1, p_2, p_3, p_4\}$ , и  $\rho$  — произвольная псевдометрика на  $M$ . Положим  $\rho_{ij} = \rho(p_i, p_j)$ . Тогда вес минимального заполнения  $\mathcal{G} = (G, \omega)$  пространства  $M = (M, \rho)$  дается формулой*

$$\frac{1}{2} (\min\{\rho_{12} + \rho_{34}, \rho_{13} + \rho_{24}, \rho_{14} + \rho_{23}\} + \max\{\rho_{12} + \rho_{34}, \rho_{13} + \rho_{24}, \rho_{14} + \rho_{23}\}).$$

*Если минимум в этой формуле равен  $\rho_{ij} + \rho_{rs}$ , то тип минимального заполнения — бинарное дерево, усы которого суть  $\{p_i, p_j\}$  и  $\{p_r, p_s\}$ .*

## 2 Основные результаты

В этом разделе мы докажем следующий основной результат статьи.

Положим  $\mathbb{R}_{>0} = \{x \in \mathbb{R} | x > 0\}$ .

**Теорема 2.1** (Основная теорема). *Пусть  $f: \mathbb{R}_{>0} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$  — такая функция, что для каждого метрического пространства  $(M, \rho)$  функция  $f \circ \rho$*

по-прежнему является метрикой на  $M$ , и типы всех минимальных заполнений у пространств  $(M, \rho)$  и  $(M, f \circ \rho)$  одинаковы. Тогда существует такое  $C$ , что  $f + 2C$  линейна на  $\mathbb{R}_{>0}$ .

Доказательство основной теоремы основано на двух вспомогательных результатах — леммах 2.2 и 2.5.

**Лемма 2.2.** Пусть  $f: \mathbb{R}_{>0} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$  — такая функция, что для каждого метрического пространства  $(M, \rho)$  функция  $f \circ \rho$  по-прежнему является метрикой на  $M$ , и типы всех минимальных заполнений у пространств  $(M, \rho)$  и  $(M, f \circ \rho)$  одинаковы. Тогда существует такое  $C$ , что  $f + 2C$  аддитивна на  $\mathbb{R}_{>0}$ .

*Доказательство.* Пусть  $\mathcal{M} = (M, \rho)$ ,  $M = \{p_i\}_{i=0}^n$ ,  $n \geq 3$ , — метрическое пространство, минимальное заполнение которого  $\mathcal{G} = (G, \omega)$  представляет собой звезду с внутренней вершиной  $v$ , соединенной со всеми точками  $p_i$  ребрами  $e_i = vp_i$ , причем  $\omega(e_0) = 0$ ,  $\rho(p_0, p_1) = \rho(p_0, p_2) = 1$ . Заметим, что при всех  $i = 1, \dots, n$  имеем  $\omega(e_i) > 0$ , так как иначе  $\rho$  не является метрикой. Так как  $f \circ \rho$  — метрика на  $M$ , а звезда  $\mathcal{G}_1 = (G, \omega_1)$  — минимальное заполнение пространства  $\mathcal{M}_1 = (M, f \circ \rho)$ , то в силу 1.1 для всех  $i \neq j$  выполняется

$$f(\rho(p_i, p_j)) = f(\omega(e_i) + \omega(e_j)) = \omega_1(e_i) + \omega_1(e_j).$$

Следовательно, при каждом  $i > 0$  имеем

$$f(\omega(e_i)) = f(\omega(e_i) + \omega(e_0)) = \omega_1(e_i) + \omega_1(e_0) = \omega_1(e_i) - C,$$

где  $C = -\omega_1(e_0)$ . Следовательно, для любых положительных  $i \neq j$  выполняется

$$f(\omega(e_i) + \omega(e_j)) = f(\omega(e_i)) + f(\omega(e_j)) + 2C.$$

Покажем, что при изменении весов  $\omega(e_i)$ ,  $i \geq 3$ , и сохранении весов ребер  $e_0, e_1, e_2$ , число  $C = -\omega_1(e_0)$  не изменится. Действительно,

$$\begin{aligned} \omega_1(e_0) &= \frac{\omega_1(e_0) + \omega_1(e_1) + \omega_1(e_0) + \omega_1(e_2) - \omega_1(e_1) - \omega_1(e_2)}{2} = \\ &= \frac{f(\rho(p_0, p_1)) + f(\rho(p_0, p_2)) - f(\rho(p_1, p_2))}{2} = f(1) - \frac{f(2)}{2}. \end{aligned}$$

Таким образом, для любой весовой функции  $\omega$  такой, что  $\omega(e_0) = 0$ ,  $\omega(e_1) = \omega(e_2) = 1$ , число  $C$  равно  $f(1) - \frac{f(2)}{2}$ , поэтому оно не зависит от  $\omega(e_i)$ ,  $i \geq 3$ , которые можно выбрать любыми в силу того, что проведенные выше рассуждения имеют место для любой звезды. Отсюда вытекает, что функция  $f + 2C$  аддитивна на открытом луче  $x > 0$ .  $\square$

**Замечание 2.3.** Для доказательства  $f(a + b) = f(a) + f(b) + 2C$  можно ограничиться рассмотрением пространств из пяти точек, содержащих  $p_0, p_1, p_2$  и  $p_3, p_4$ , таких, что  $\rho(p_0, p_3) = a$ ,  $\rho(p_0, p_4) = b$ .

**Лемма 2.4.** *Функции, не меняющие типы минимальных заполнений, монотонно возрастают.*

*Доказательство.* Покажем, что если  $0 < a < b$ , то  $f(a) < f(b)$ . Возьмём множество  $X = \{p_i\}_{i=1}^n$  и такую функцию  $\rho : X \times X \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$ , что  $\rho(p_1, p_2) = \rho(p_2, p_1) = \rho(p_3, p_4) = \rho(p_4, p_3) = a$ , для любого  $x \in X$  выполняется  $\rho(x, x) = 0$ , а на остальных парах  $\rho$  принимает значение  $b$ . Очевидно,  $(X, \rho)$  метрическое пространство, заполнение которого согласно утверждению 1.2 имеет усы  $\{p_1, p_2\}$  и  $\{p_3, p_4\}$ , так как на соответствующих противоположных рёбрах достигается минимум суммы длин (он равен  $2a$ ). После замены  $\rho$  на  $f \circ \rho$  для не меняющей типы минимальных заполнений функции  $f$  усы останутся теми же, поэтому  $2f(a)$  есть минимум суммы длин противоположных рёбер, т.е.  $f(a) < f(b)$ .  $\square$

**Лемма 2.5.** *Если  $f : \mathbb{R}_{>0} \rightarrow \mathbb{R}$  — монотонно возрастающая функция, такая, что  $g = f + 2C$  аддитивна на  $\mathbb{R}_{>0}$ , то  $g$  линейна на  $\mathbb{R}_{>0}$ .*

**Замечание 2.6.** Здесь и далее линейными функциями на  $\mathbb{R}_>$  называются ограничения линейных отображений  $\mathbb{R}$  в себя, а не функции вида  $f(x) = kx + b$ .

*Доказательство.* Пусть  $g$  не линейна, тогда существуют такие  $x_1, x_2 > 0$ , что  $\frac{g(x_1)}{x_1} = \alpha > \beta = \frac{g(x_2)}{x_2}$ . Возьмём такое  $\epsilon > 0$ , что  $\alpha x_1 > \beta(x_1 + \epsilon)$ . Тогда найдётся  $m \in \mathbb{N}$ , для которого  $\frac{x_2}{m} < \epsilon$ , и, следовательно,  $\frac{x_2}{m} < x_1 + \epsilon$ , поэтому существует  $k \in \mathbb{N}$ , такое, что  $x_1 < \frac{kx_2}{m} < x_1 + \epsilon$ .

Но тогда  $g(\frac{kx_2}{m}) = \beta \frac{kx_2}{m} < \beta(x_1 + \epsilon) < \alpha x_1 = g(x_1)$ , что противоречит монотонному возрастанию.  $\square$

*Доказательство основной теоремы.* По лемме 2.2 существует такое  $C$ , что  $f + 2C$  аддитивна, по лемме 2.4 функция  $f$  монотонно возрастает, а по лемме 2.5 для такой функции существует  $C$ , для которого  $f + 2C$  линейна.  $\square$

## Список литературы

- [1] Иванов А.О., Тужилин А.А. *Одномерная проблема Громова о минимальном заполнении*. Матем. сб., 2012, т. 203, N 5, с. 65-118.
- [2] Иванов А.О., Тужилин А.А. *Теория экстремальных сетей*. Ижевск, ИКИ, с. 1-424.