

Секция «Математика и механика»

Формула веса минимального заполнения конечного метрического пространства.

Еремин Алексей Юрьевич

Студент

Московский государственный университет имени М.В. Ломоносова,  
Механико-математический факультет, Москва, Россия  
E-mail: [dejadvesu@gmail.com](mailto:dejadvesu@gmail.com)

Задача о минимальном заполнении конечного метрического пространства впервые была поставлена Ивановым и Тужилиным в статье [1]. Она возникла на стыке двух классических проблем: проблемы Штейнера о кратчайшей сети и проблемы Громова о минимальном заполнении гладкого многообразия.

Пусть дано конечное метрическое пространство  $M$ . Рассматриваются всевозможные связные взвешенные графы, такие что множество их вершин содержит  $M$  и для любых двух точек из  $M$  вес любого пути, соединяющего их в графе, не меньше расстояния между ними в метрическом пространстве (такие взвешенные графы называются *заполнениями* данного метрического пространства). Задача состоит в поиске *минимального заполнения*, то есть заполнения наименьшего веса. Вес минимального заполнения пространства  $M$  обозначается  $\text{mf}(M)$ .

**Теорема 1.** [1] Минимальное заполнение метрического пространства всегда существует, более того, существует минимальное заполнение, являющееся бинарным деревом (то есть деревом, у которого вершины, лежащие в  $M$ , имеют степень 1, остальные вершины имеют степень 3).

Таким образом, для поиска веса минимального заполнения достаточно рассмотрения заполнений, являющихся бинарными деревьями.

**Определение 2.** [2] Назовем *мультиобходом кратности  $k$*  бинарного дерева  $G = (V, E)$  замкнутый путь, проходящий  $2k$  раз по каждому ребру графа  $G$ .

Пусть теперь бинарное дерево  $G$  затягивает метрическое пространство  $M$ . Тогда каждому мультиобходу  $\pi$  можно поставить в соответствие число  $p(M, \pi)$  — периметр этого обхода.

**Теорема 2.** [2] Вес минимального заполнения конечного метрического пространства  $M$  может быть найден по формуле

$$\text{mf}(M) = \min_G \max_{\pi} p(M, \pi),$$

где  $G$  — всевозможные бинарные деревья, затягивающие  $M$ ,  $\pi$  — их мультиобходы,  $p(M, \pi)$  — соответствующие периметры.

Данная формула полезна как и сама по себе, так и при доказательстве различных свойств минимальных заполнений метрических пространств.

Литература

1. А. О. Иванов, А. А. Тужилин. Одномерная проблема Громова о минимальном заполнении // Математический сборник, в печати.
2. А. Ю. Еремин. Формула веса минимального заполнения конечного метрического пространства // Математический сборник, в печати.