

ДЛИНА ЭКСТРЕМАЛЬНОЙ СЕТИ В НОРМИРОВАННОМ ПРОСТРАНСТВЕ: ФОРМУЛА МАКСВЕЛЛА

© 2013 г. А. Г. БАННИКОВА, Д. П. ИЛЬЮТКО, И. М. НИКОНОВ

Аннотация. В настоящей работе рассматриваются локально минимальные и экстремальные сети в нормированных пространствах. Известно, что в случае евклидова пространства эти классы совпадают, и длина локально минимальной сети может быть найдена по координатам граничных вершин и направлениям граничных ребер (формула Максвелла). Более того, как показали Иванов и Тужилин [3], длина локально минимальной сети в евклидовом пространстве может быть найдена по координатам граничных вершин и структуре сети. В случае произвольной нормы не каждая локально минимальная сеть является экстремальной, и аналог упомянутой выше формулы имеет место только для экстремальных сетей, что является основным результатом настоящей работы. Кроме того, мы обобщаем формулу Максвелла на случай экстремальных сетей в нормированных пространствах и явно приводим нормирующие функционалы, фигурирующие в данной формуле, для некоторых классов нормированных пространств.

1. ВВЕДЕНИЕ

Рассмотрим следующую задачу. Пусть дано конечное множество точек на плоскости. Требуется построить связный граф, множество вершин которого содержит данное множество точек и длина которого минимальна. Данная задача в литературе известна как *проблема Штейнера*. Решение этой задачи называется *кратчайшей сетью* [1, 2, 14, 15]. Очевидно, что решение поставленной задачи будет являться вложенным в плоскость деревом, все ребра которого являются прямолинейными отрезками, и дерево не будет содержать дополнительных вершин (т. е. тех, которые добавляются при построении, такие вершины называются *внутренними*) степени один. Отметим, что кратчайшая сеть не является единственной.

Вместо евклидовой плоскости можно рассматривать произвольное риманово многообразие или метрическое пространство. Но даже в случае евклидовой плоскости задача описания класса кратчайших сетей является довольно трудной. Поэтому сначала рассматриваются сети кратчайшие в малом, так называемые *локально минимальные*, и сети, длина которых не уменьшается при малых деформациях, — *экстремальные сети*. Отметим, что с точки зрения римановой геометрии локально минимальные сети являются естественным обобщением обычных геодезических.

Нетрудно показать, что каждая экстремальная сеть является локально минимальной [2, 6, 8]. Хорошо известно, что в случае римановых многообразий класс локально минимальных сетей совпадает с классом экстремальных сетей [1, 2, 14, 15], а в случае произвольного нормированного пространства совпадение классов не имеет место [1, 2, 4, 6–8, 13, 15]. Равенство имеет место только в случае гладкой нормы, т. е. когда в каждой точке единичной сферы существует единственная опорная плоскость. Локальная структура локально минимальных сетей на нормированных плоскостях хорошо изучена, см., например, [2, 5, 17]. Степени вершин ограничены четырьмя в случае внутренних вершин и шестью в случае *граничных вершин* (это заданные вершины). Несмотря на все полученные ограничения на структуру локально минимальных сетей, их топология может быть достаточно сложной, и их число с увеличением количества граничных точек растет очень быстро. Что касается экстремальных сетей, то для некоторых классов нормированных плоскостей их структура описана, см., например, [6–10] для λ -нормированных плоскостей (единичная окружность является правильным 2λ -угольником).

Несмотря на возможную довольно сложную структуру локально минимальных сетей на евклидовой плоскости, можно найти их длину, имея только информацию о граничных вершинах

и граничных ребрах (ребрах, инцидентных граничным вершинам). Классическая формула Максвелла [12] позволяет вычислить длину плоского локально минимального бинарного дерева по координатам граничных вершин и направлениям приходящих в них ребер. В работе [3] Иванов и Тужилин получили формулу длины для локально минимальных сетей в евклидовом пространстве, которые могут содержать вырожденные ребра. Оказывается, что для вычисления длины такой сети достаточно знать координаты граничных вершин и топологию сети. Ответом является максимальное значение некоторой линейной функции на выпуклом компактном подмножестве евклидова пространства, образованном пересечением цилиндров.

В случае произвольной нормы локально минимальные сети, затягивающие данное множество точек и имеющие одинаковые направления граничных ребер, могут иметь разную длину. Поэтому для них формула Иванова и Тужилина [3] неприменима. Вместо локально минимальных сетей нужно рассматривать экстремальные сети. Мы обобщаем результаты Иванова и Тужилина, а именно, для экстремальной сети в нормированном пространстве мы строим линейную функцию на некотором компактном подмножестве евклидова пространства, максимум которой дает длину сети.

Другая проблема состоит в том, что в случае негладкой нормы нормирующий функционал вектора (см. определения ниже) определяется неоднозначно. В данной работе мы показываем, что можно подобрать нормирующие функционалы граничных ребер для вычисления длины экстремальной сети по формуле Максвелла. Для некоторых нормированных плоскостей мы явно строим соответствующие нормирующие функционалы.

Данная статья устроена следующим образом. В разделе 2 мы даем основные определения, касающиеся локально минимальных и экстремальных сетей в нормированных пространствах. Раздел 3 посвящен формулам длины экстремальной сети. Мы доказываем, что существуют нормирующие функционалы граничных ребер экстремальной сети, подстановка которых в формулу Максвелла дает длину сети (теорема 3.1). Также мы предьявляем способ нахождения длины экстремальной сети, зная лишь положения граничных вершин и топологию сети (теорема 3.2). В разделе 4 мы рассматриваем различные примеры нормированных пространств, где нормирующие функционалы для формулы Максвелла ищутся явно.

Благодарности. Авторы выражают благодарность А. О. Иванову и А. А. Тужилину за полезные советы и постоянное внимание к работе.

Работа первого автора выполнена при частичной финансовой поддержке программы поддержки ведущих научных школ РФ (грант № НШ-1410.2012.1) и программы «Научные и научно-педагогические кадры инновационной России» (госконтракт 14.740.11.0794). Работа второго и третьего авторов выполнена при частичной финансовой поддержке гранта Правительства РФ по постановлению № 220, договор 11.G34.31.0053, РФФИ (гранты № 10-01-00748-а и № 12-01-31432-мол-а), Программы поддержки ведущих научных школ РФ (грант № НШ-1410.2012.1), программы «Научные и научно-педагогические кадры инновационной России» (госконтракт 14.740.11.0794).

2. ОСНОВНЫЕ ОПРЕДЕЛЕНИЯ И ПРЕДВАРИТЕЛЬНЫЕ РЕЗУЛЬТАТЫ

В данном разделе мы дадим все определения и сформулируем известные теоремы, необходимые для формулировки и доказательства основных результатов.

2.1. Определение сети.

Определение 2.1. *Топологическим графом* G называется топологическое пространство, полученное из конечной совокупности отрезков $\{I_i\}_i$ некоторой склейкой по их концам. Пусть $\pi: \sqcup_i I_i \rightarrow G$ — каноническая проекция. Образы внутренностей отрезков I_i при отображении π называются *ребрами* графа G , а π -образы концевых точек отрезков I_i — *вершинами*. Граф G *связен*, если он связан как топологическое пространство. Обозначим через $V(G)$ множество вершин графа G , а через $E(G)$ — множество его ребер.

Пусть H — произвольный подграф в топологическом графе G . Обозначим через $G/_w H$ топологическое пространство, полученное из G отождествлением точек каждой связной компоненты графа H . Пространство $G/_w H$ наделяется естественной структурой топологического графа. Граф

G/wH называется *слабым фактор-графом графа G* по подграфу H . При этом каноническую проекцию $\pi: G \rightarrow G/wH$ будем называть *слабой проекцией*. Будем говорить, что граф G_2 может быть *слабо спроецирован на граф G_1* , если существует $H \subset G_2$, для которого $G_1 = G_2/wH$.

Определение 2.2. Граф G называется *меченым*, если на множестве $V(G)$ его вершин задано отображение $\text{sgn}: V(G) \rightarrow \mathbb{Z}_2$. Вершины из множества $\text{sgn}^{-1}(0)$ называются *внутренними* для данного графа, а вершины из $\text{sgn}^{-1}(1)$ — *граничными*. Множество граничных вершин графа G обозначается ∂G и называется *границей* графа G . Ребро, инцидентное (хотя бы одной) граничной вершине, будем называть *граничным*, в противном случае ребро назовем *внутренним*.

На протяжении всей статьи все рассматриваемые графы являются мечеными и связными, а множество $\text{sgn}^{-1}(1)$ не является пустым.

Определение 2.3. Пусть G — произвольное дерево и ∂G — его граница. *Линейной сетью типа G* или, более коротко, *сетью типа G* называется непрерывное отображение Γ из G в \mathbb{R}^n , аффинное на каждом ребре дерева G . Граф G в этом случае называется *параметризующим графом сети Γ* или ее *типом*.

Замечание 2.1. Мы рассматриваем только линейные сети, т. е. образы ребер графа G являются отрезками прямых или точками, так как мы изучаем кратчайшие сети в нормированных пространствах, и отрезок прямой в нормированном пространстве является кратчайшей кривой.

Определение 2.4. Ограничения отображения Γ на вершины, ребра, границу называются соответственно *вершинами*, *ребрами*, *границей* $\partial\Gamma$ сети Γ . Более того, в дальнейшем мы всегда будем предполагать, что все структуры, возникающие на параметризующем графе, такие как инцидентность, смежность, ориентация и т. д., переносятся на сети.

Определение 2.5. Ребро сети называется *вырожденным*, если оно является отображением в точку. Сеть Γ называется *погруженной*, если она не содержит вырожденных ребер.

Замечание 2.2. В случае погруженной сети мы часто будем отождествлять сеть с ее образом.

Определение 2.6. Пусть $\delta = \{G_k\}$ — семейство непересекающихся поддеревьев в G . Определим *редуцированное* дерево G/δ как слабый фактор-граф графа G по $\sqcup_k G_k$. *Граница* дерева G/δ состоит из всех вершин этого дерева, содержащих элементы из ∂G .

Для каждой сети Γ определим Γ -*редукцию* дерева G , выбрав в качестве G_k связные компоненты подграфа, порожденного вырожденными ребрами дерева G . Отметим, что сеть Γ естественным образом порождает невырожденную сеть типа G/δ .

Определение 2.7. Пусть $\Gamma: G \rightarrow \mathbb{R}^n$ — произвольная сеть, $\partial\Gamma: \partial G \rightarrow \mathbb{R}^n$ — ее граница. Сеть $\bar{\Gamma}: \bar{G} \rightarrow \mathbb{R}^n$ с границей $\partial\bar{\Gamma}: \partial\bar{G} \rightarrow \mathbb{R}^n$ называется *подсетью сети Γ* , если $\bar{\Gamma} = \Gamma|_{\bar{G}}$, где \bar{G} является подграфом графа G , и его граница $\partial\bar{G}$ состоит из вершин $\partial G \cap \bar{G}$ и вершин \bar{G} , которые имеют в G степень больше, чем в \bar{G} . Если подсеть $\bar{\Gamma}$ отлична от Γ , то она называется *собственной подсетью сети Γ* .

Пусть G — произвольный граф с границей ∂G (возможно пустой) и $P \in G$ — некоторая его точка. *Допустимой окрестностью $U \subset G$ точки P графа G* называется замыкание связной окрестности этой точки, не содержащей вершин графа G , отличных от P (если P — вершина). Наделим окрестность U структурой графа, объявив вершинами все точки из $\partial U \cup \{P\}$, а ребрами — внутренности отрезков в U , соединяющих эти точки. Полученную звезду обозначим через G_U и будем называть *локальным графом с центром в точке P* . Определим *каноническую границу* ∂G_U локального графа G_U , включив в нее все вершины из ∂U , а также вершину P , если P — граничная вершина графа G , т. е. $\partial G_U = (\partial G \cap U) \cup (G \cap \partial U)$.

Определение 2.8. *Локальная сеть* сети $\Gamma: G \rightarrow \mathbb{R}^n$ — это ограничение отображения сети Γ на какой-то ее локальный граф.

2.2. Локально минимальные и экстремальные сети. Пусть дано произвольное нормированное пространство $M = (\mathbb{R}^n, \|\cdot\|)$ с нормой $\|\cdot\|$.

Рассмотрим сеть $\Gamma: G \rightarrow \mathbb{R}^n$ типа G . Сопоставим каждому ребру $v_k v_l$, $v_k, v_l \in V(G)$, дерева G отрезок $[\Gamma(v_k), \Gamma(v_l)]$ (который может быть вырожденным). Тем самым естественно определены

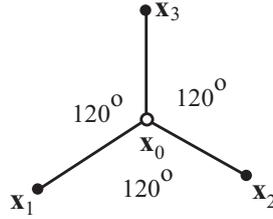


Рис. 1. Критические углы на евклидовой плоскости

углы между смежными невырожденными ребрами сети и длина сети $\ell(\Gamma)$ как сумма длин всех ее ребер:

$$\ell(\Gamma) = \sum_{v_k v_l \in E(G)} \|\Gamma(v_l) - \Gamma(v_k)\|.$$

Определение 2.9. Пусть X — произвольное конечное множество точек в пространстве. Если образ $\partial\Gamma$ совпадает с X , то мы говорим, что сеть Γ *затягивает множество* X . Без ограничения общности всегда будем предполагать, что отображение $\partial\Gamma$ является взаимно однозначным с образом.

Рассмотрим множество всех погруженных сетей в пространстве, затягивающих множество X . Тогда сеть наименьшей длины среди всех таких сетей называется *минимальным деревом Штейнера* или *кратчайшей сетью* с данной границей. Сеть называется *локально минимальной*, если любая локальная сеть является кратчайшей относительно своей канонической границы.

Опишем структуру локально минимальных сетей в произвольном нормированном пространстве. Для этого нам понадобится ряд определений.

Определение 2.10. Угол $\angle x_1 x_0 x_2$ (все точки $x_0, x_1, x_2 \in \mathbb{R}^n$ попарно различны) в пространстве \mathbb{R}^n называется *критическим*, если существует такая точка $x_3 \neq x_0$, что при $x = x_0$ сумма $\|xx_1\| + \|xx_2\| + \|xx_3\|$ минимальна. Угол $\angle x_1 x_0 x_2$ называется *поглощающим*, если x_0 минимизирует сумму $\|xx_0\| + \|xx_1\| + \|xx_2\|$.

Замечание 2.3. Критический угол в евклидовом пространстве — это угол, равный 120° , см. рис. 1. Поглощающий угол в евклидовом пространстве — это угол, равный или больший 120° . Критические углы для произвольного нормированного пространства представляют собой аналог углов 120° на евклидовой плоскости.

Обозначим через $B = \{x \in \mathbb{R}^n : \|x\| \leq 1\}$ единичный шар и через $S = \{x \in \mathbb{R}^n : \|x\| = 1\}$ единичную сферу в нормированном пространстве M . Пусть M^* — сопряженное пространство к пространству M , т. е. пространство линейных функционалов на \mathbb{R}^n . Элементы сопряженного пространства M^* называются *ковекторами*. Значение функционала $\varphi \in M^*$ на элементе x мы будем обозначать через $\varphi(x)$. Мы будем отождествлять пространство M^* , рассматриваемое как линейное пространство, с пространством \mathbb{R}^n , имея в виду следующий изоморфизм. Пусть $\langle \cdot, \cdot \rangle$ — стандартное евклидово скалярное произведение. Тогда для любого линейного функционала (ковектора) φ из M^* существует такой единственный вектор $v \in \mathbb{R}^n$, что для любого элемента $x \in \mathbb{R}^n$ имеем $\varphi(x) = \langle v, x \rangle$. Таким образом мы отождествляем линейные функционалы на M и векторы в M , и значение функционала на векторе — это просто скалярное произведение соответствующих векторов.

Пространство M^* наделяется нормой $\|\cdot\|_*$, которая называется *конормой* и является двойственной к норме в M : $\|\varphi\|_* = \sup_{\|x\|=1} \varphi(x)$ для любого линейного функционала $\varphi \in M^*$. Известно, что для любого вектора $x \in M$, $x \neq 0$, существует такой функционал $\varphi \in M^*$, что $\|\varphi\|_* = 1$ и $\varphi(x) = \|x\|$. Назовем такой функционал *нормирующим функционалом* или *субградиентом* для x и обозначим через p_x . Если $x = 0$, то через p_x обозначим произвольный ковектор, по конорме не превосходящий единицу.

Справедливо следующее предложение, связывающее критические и поглощающие углы с нормирующими функционалами ребер угла.

Предложение 2.1 (см. [2, 17]).

1. Угол $\angle x_1 x_0 x_2$ является критическим углом тогда и только тогда, когда существуют такие нормирующие функционалы $p_{x_1-x_0}$ и $p_{x_2-x_0}$, что

$$\|p_{x_1-x_0} + p_{x_2-x_0}\|_* = 1.$$

2. Угол $\angle x_1 x_0 x_2$ является поглощающим углом тогда и только тогда, когда существуют такие нормирующие функционалы $p_{x_1-x_0}$ и $p_{x_2-x_0}$, что

$$\|p_{x_1-x_0} + p_{x_2-x_0}\|_* \leq 1.$$

Последнее равносильно тому, что угол $\angle x_1 x_0 x_2$ содержит какой-то критический угол $\angle x'_1 x_0 x'_2$ с той же вершиной x_0 .

Следующая теорема, являющаяся следствием теоремы 6.4 из [2], говорит нам, какие углы должны быть у локально минимальной сети.

Теорема 2.1. Пусть $\Gamma: G \rightarrow \mathbb{R}^2$ — произвольная локально минимальная сеть в нормированном пространстве. Тогда

1. каждая вершина степени 1 является граничной;
2. каждый угол между смежными ребрами является поглощающим;
3. для любой внутренней вершины x , смежной вершинам x_i , существуют такие нормирующие функционалы p_{x_i-x} , что $\sum_i p_{x_i-x} = 0$.

Замечание 2.4. У локально минимальной сети каждый угол во внутренней вершине степени три является критическим.

Определение 2.11. Нормированная плоскость называется λ -нормированной, если единичная окружность представляет собой правильный 2λ -угольник, вписанный в стандартную евклидову окружность радиуса 1.

Дадим критерий локальной минимальности сети на нормированной плоскости.

Теорема 2.2 (см. [17]). Пусть $\Gamma: G \rightarrow \mathbb{R}^2$ — погруженная сеть на нормированной плоскости. Сеть Γ является локально минимальной тогда и только тогда, когда:

1. каждая вершина степени 1 является граничной;
2. каждый угол между смежными ребрами является поглощающим;
3. каждый угол между смежными ребрами во внутренней вершине степени 3 является критическим;
4. ни для какой граничной вершины степени четыре не существует такой прямой, проходящей через нее, что все ребра, инцидентные этой вершине, лежат в одной замкнутой полуплоскости, определенной этой прямой, за исключением случая нормированной плоскости, изометричной 3-нормированной плоскости;
5. ни для какой внутренней вершины степени три не существует такой прямой, проходящей через нее, что все ребра, инцидентные этой вершине, лежат в одной открытой полуплоскости, определенной этой прямой;
6. во внутренней вершине степени четыре по крайней мере два противоположных ребра являются параллельными;
7. степень внутренней вершины не превосходит четырех, а степень граничной вершины не превосходит шести, причем степени 5 и 6 возможны только в нормированных плоскостях, изометричных 3-нормированной плоскости.

Пусть $\Gamma: G \rightarrow \mathbb{R}^n$ — произвольная сеть.

Определение 2.12. Непрерывное отображение $\Psi: G \times I \rightarrow \mathbb{R}^n$ такое, что для каждого ребра e из G отображение $\Psi|_{e \times I}$ является аффинным и непрерывно дифференцируемым, причем для всех $g \in G$ имеет место равенство $\Psi(g, 0) = \Gamma(g)$, называется деформацией сети Γ . Положим $\Psi(g, t) = \Gamma_t(g)$ и в дальнейшем будем называть деформацией само однопараметрическое семейство $\{\Gamma_t: G \rightarrow \mathbb{R}^n\}$. Всегда будем предполагать, что деформация неподвижна на границе, т. е. $\Psi(v, t) = \Gamma(v)$ для любой вершины $v \in \partial G$ и любого $t \in [0, 1]$. Рассмотрим теперь траекторию

движения каждой точки сети Γ при деформации Γ_t . Для этого зафиксируем некоторую точку $P \in G$ и рассмотрим кривую $\Gamma_t(P)$. Вдоль Γ определено поле $\left. \frac{d\Gamma_t(P)}{dt} \right|_{t=0}$, которое называется *полем деформации* Γ_t .

Определение 2.13. Сеть Γ называется *слабо критической* или *слабо экстремальной типа G* , если для любой деформации Γ_t , $t \in [0, 1]$, где $\Gamma_{t=0} = \Gamma$, выполнено соотношение $\left. \frac{d}{dt} \right|_{t=0+} l(\Gamma_t) \geq 0$.

Определение 2.14. Будем говорить, что сеть Γ_2 может быть *слабо спроецирована* на сеть Γ_1 , если существует слабая проекция $\pi: G_2 \rightarrow G_1$ такая, что $\Gamma_2 = \Gamma_1 \circ \pi$.

Пусть Γ и Γ' — произвольные сети, причем Γ' может быть слабо спроецирована на Γ . Произвольную деформацию сети Γ' назовем *деформацией с расщеплением* сети Γ .

Определение 2.15. Погруженная сеть Γ называется *критической* или *экстремальной*, если для любой деформации с расщеплением Γ'_t , $t \in [0, 1]$, где $\Gamma'_{t=0} = \Gamma'$, выполнено соотношение $\left. \frac{d}{dt} \right|_{t=0} l(\Gamma'_t) \geq 0$.

Сформулируем необходимые условия слабой экстремальности и экстремальности сети, которые вытекают из критерия слабой экстремальности, полученного А. О. Ивановым и А. А. Тужилиным (см. [2, Теорема 6.4]).

Теорема 2.3. Пусть $\Gamma: G \rightarrow \mathbb{R}^n$ — произвольная (слабо) экстремальная сеть. Тогда каждому ребру $e = vw$ (необязательно невырожденному в случае слабо экстремальной сети) дерева G можно сопоставить такой нормирующий функционал $p_{v,e} \in M^*$, соответствующий направлению ребра $\Gamma(e)$ сети Γ (в случае вырожденного ребра мы считаем, что $p_{v,e}$ равен нормирующему функционалу p_0 нулевого вектора), приходящего в точку $\Gamma(v)$, что $p_{v,e} = -p_{w,e}$ и в каждой внутренней вершине v дерева G выполняется соотношение

$$\sum_{e: v \in e} p_{v,e} = 0. \quad (2.1)$$

3. ДЛИНА (СЛАБО) ЭКСТРЕМАЛЬНОЙ СЕТИ

Пусть $\Gamma: G \rightarrow \mathbb{R}^n$ — произвольная сеть типа G и $\varphi: \partial G \rightarrow \mathbb{R}^n$, $\partial G = \{v_1, \dots, v_m\}$, — ее граничное отображение. Положим $\mathbf{x}_i = \Gamma(v_i) \in \mathbb{R}^n$, где $V(G) = \{v_1, \dots, v_{m+s}\}$. Будем отождествлять границу сети Γ с точками $\mathbf{x} = (\mathbf{x}_1, \dots, \mathbf{x}_m)$ пространства \mathbb{R}^{nm} и будем считать, что граница задана.

Обозначим через $[G, \varphi]$ множество всех сетей в \mathbb{R}^n типа G с границей $\varphi: \partial G \rightarrow \mathbb{R}^n$. Каждая сеть Γ из $[G, \varphi]$ однозначно задается образами \mathbf{x}_i , $i > m$, всех внутренних вершин G . Записав последовательные \mathbf{x}_i , $i > m$, как компоненты вектора $(\mathbf{x}_{m+1}, \dots, \mathbf{x}_{m+s})$, мы отождествим множество $[G, \varphi]$ с пространством \mathbb{R}^{ns} .

Длина сети представляет собой вещественную функцию $\ell_{G,\varphi}$ на $[G, \varphi]$. Легко видеть, что эта функция выпукла и стремится к бесконечности при неограниченном возрастании аргумента. Поэтому множество минимумов этой функции не пусто и выпукло. Оказывается, см. [6, 8], что каждая сеть, соответствующая минимуму этой функции, является слабо экстремальной сетью типа G , и каждая слабо экстремальная сеть типа G реализует минимум этой функции.

По определению, длину слабо экстремальной сети можно вычислить как наименьшее значение функции $\ell_{G,\varphi}$ на \mathbb{R}^{ns} . Однако эта функция представляет собой сумму квадратных корней из многочленов второй степени от координат внутренних вершин, что осложняет исследование экстремальных сетей в терминах этой функции. Следуя статье [3] Иванова и Тужилина, в настоящем разделе мы покажем, как можно вычислить длину (слабо) экстремальной сети в нормированном пространстве, максимизируя линейную функцию, но на более сложном конфигурационном пространстве: криволинейном выпуклом многограннике, являющемся пересечением цилиндров и линейного подпространства.

Перед доказательством основной теоремы раздела мы докажем теорему существования нормирующих функционалов граничных ребер, при подстановке которых в формулу Максвелла [3] мы получим формулу длины сети.

Теорема 3.1. Пусть Γ — произвольная (слабо) экстремальная сеть. Тогда для каждой граничной вершины $v_i \in \partial G$ и инцидентного ей ребра e_i существует такой нормирующий функционал $p_{v_i, e_i} \in M^*$, соответствующий направлению ребра $\Gamma(e_i)$ сети Γ , приходящего в точку \mathbf{x}_i , что длина сети Γ равна

$$\ell(\Gamma) = \sum_{i=1}^m p_{v_i, e_i}(\mathbf{x}_i). \quad (3.1)$$

Доказательство. Для каждой вершины $v \in V(G)$ и каждого инцидентного ей ребра e графа G возьмем нормирующие функционалы $p_{v, e} \in M^*$ из теоремы 2.3.

Пусть $e = vw$ — произвольное ребро графа. Тогда, поскольку $p_{v, e} = -p_{w, e}$, имеем

$$p_{v, e}(\Gamma(v)) + p_{w, e}(\Gamma(w)) = p_{v, e}(\Gamma(v) - \Gamma(w)) = \|\Gamma(v) - \Gamma(w)\|.$$

Применяя последнее равенство для сети и для наших нормирующих функционалов и учитывая равенство (2.1), получаем

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^m p_{v_i, e_i}(\mathbf{x}_i) &= \sum_{i=1}^m p_{v_i, e_i}(\mathbf{x}_i) + \sum_{i=m+1}^{m+s} \sum_{e_j: v_i \in e_j} p_{v_i, e_j}(\mathbf{x}_i) = \sum_{i=1}^{m+s} \sum_{e: v_i \in e} p_{v_i, e}(\mathbf{x}_i) = \\ &= \sum_{e=v_i v_j \in E(G)} p_{v_i, e}(\mathbf{x}_i - \mathbf{x}_j) = \sum_{e=v_i v_j \in E(G), \mathbf{x}_i \neq \mathbf{x}_j} p_{v_i, e}(\mathbf{x}_i - \mathbf{x}_j) = \sum_{e=v_i v_j \in E(G), \mathbf{x}_i \neq \mathbf{x}_j} \|\mathbf{x}_i - \mathbf{x}_j\| = \ell(\Gamma). \end{aligned}$$

□

Перейдем теперь к формулировке основного результата.

Используя структуру дерева G , зададим на пространстве \mathbb{R}^{mn} , а точнее, на пространстве $(M^*)^m = \underbrace{M^* \times \dots \times M^*}_m$ (напомним, что элементы из M^* мы отождествляем с векторами из \mathbb{R}^n),

с координатами $(\theta_1^1, \dots, \theta_1^n, \dots, \theta_m^1, \dots, \theta_m^n)$ систему S_G , состоящую из уравнений и неравенств на переменные θ_k^j . Положим $\theta_k = (\theta_k^1, \dots, \theta_k^n)$ и пусть $\theta = (\theta_1, \dots, \theta_m)$.

Пусть e — некоторое ребро дерева G . Обозначим через G_r , $r = 1, 2$, связные компоненты графа $G \setminus e$. Таким образом, $G \setminus e = G_1 \sqcup G_2$, и пусть $\partial G_r = \partial G \cap V(G_r)$. Полученное в результате разбиение $\{\partial G_1, \partial G_2\}$ множества ∂G обозначим через $\mathcal{P}_G(e)$. Выберем одно из $\partial G_r \in \mathcal{P}_G(e)$, и пусть $\partial G_r = \{v_{k_1}, \dots, v_{k_p}\}$. Обозначим через σ_e неравенство $\left\| \sum_{q=1}^p \theta_{k_q} \right\|_* \leq 1$, где $\|\cdot\|_*$ — норма

сопряженного пространства M^* , а через σ — ковекторное уравнение $\sum_{k=1}^m \theta_k = 0$ в M^* . Систему S_G составим из σ и σ_e для всех ребер e дерева G .

Пусть $|S_G| \subseteq (M^*)^m$ — множество всех решений системы S_G . Отметим, что условие σ_e не зависит от выбора компонент ∂G_k в силу выполнения равенства σ . Кроме того, каждое σ_e задает выпуклое подмножество в \mathbb{R}^{mn} , ограниченное цилиндром над выпуклым ограниченным множеством, т. е. произведение выпуклого ограниченного множества в \mathbb{R}^n на $\mathbb{R}^{n(m-1)}$, а 0 и близкие к 0 точки подпространства L , заданного уравнением σ , являются решениями системы S_G . Поэтому $|S_G|$ — выпуклое тело в подпространстве L .

Положим $\ell_\varphi(\theta) = \theta_1(\mathbf{x}_1) + \dots + \theta_m(\mathbf{x}_m)$, где $\mathbf{x}_i = \varphi(v_i)$, $1 \leq i \leq m$.

Теорема 3.2. Во введенных выше обозначениях длина каждой слабо экстремальной сети из $[G, \varphi]$ равна наибольшему значению линейной функции ℓ_φ на выпуклом множестве $|S_G|$.

Доказательство. Пусть $\theta \in |S_G|$ — произвольная точка множества $|S_G|$. Используя ковектор θ , припишем каждой паре (v, e) , где $e \in E(G)$ — ребро дерева G , инцидентное вершине $v \in V(G)$, ковектор $\theta_{v, e} \in M^*$ по следующему правилу. Пусть $\mathcal{P}_G(e) = \{\partial G_1, \partial G_2\}$, причем $v \in V(G_1)$ и $\partial G_1 = \{v_{k_1}, \dots, v_{k_p}\}$. Тогда положим

$$\theta_{v, e} = \sum_{q=1}^p \theta_{k_q}.$$

Доказательство следующих лемм может быть найдено в [3].

Лемма 3.1. Для каждого ребра $e = vw$ дерева G имеем: $\theta_{v,e} = -\theta_{w,e}$.

Лемма 3.2. Для каждой граничной вершины v_i , $1 \leq i \leq m$, имеем:

$$\theta_i = \sum_{e: v_i \in e} \theta_{v_i, e}.$$

Лемма 3.3. Если e_j , $j = 1, \dots, r$, — все ребра дерева G , инцидентные его внутренней вершине v , то

$$\sum_{j=1}^r \theta_{v, e_j} = 0.$$

Лемма 3.4. Для каждой вершины v дерева G и каждого ребра e , инцидентного v , имеем: $\|\theta_{v, e}\|_* \leq 1$.

Лемма 3.5. В сделанных обозначениях имеем:

$$\theta_1(\mathbf{x}_1) + \dots + \theta_m(\mathbf{x}_m) = \sum_{(v_k, e), v_k \in e} \theta_{v_k, e}(\mathbf{x}_k).$$

Пусть $\Gamma \in [G, \varphi]$ — (слабо) экстремальная сеть. Используя леммы 3.4 и 3.5, имеем:

$$\begin{aligned} \theta_1(\mathbf{x}_1) + \dots + \theta_m(\mathbf{x}_m) &= \sum_{(v_k, e), v_k \in e} \theta_{v_k, e}(\mathbf{x}_k) = \sum_{e=v_k v_l} \theta_{v_k, e}(\mathbf{x}_k - \mathbf{x}_l) = \\ &= \sum_{e=v_k v_l} \|\mathbf{x}_k - \mathbf{x}_l\| \theta_{v_k, e} \left(\frac{\mathbf{x}_k - \mathbf{x}_l}{\|\mathbf{x}_k - \mathbf{x}_l\|} \right) \leq \sum_{e=v_k v_l} \|\mathbf{x}_k - \mathbf{x}_l\| = \ell(\Gamma). \end{aligned}$$

Так как, напомним, θ — произвольная точка из $|S_G|$, заключаем, что наибольшее значение функции $\ell_\varphi(\theta)$ на $|S_G|$ не превосходит $\ell(\Gamma)$.

Покажем теперь, что это наибольшее значение достигается. Положим $\xi_k = \sum_{e: v_k \in e} p_{v_k, e}$ при $1 \leq k \leq m$, где нормирующие функционалы $p_{v_k, e}$ взяты из теоремы 2.3. Покажем, что ковектор $\xi = (\xi_1, \dots, \xi_m) \in \mathbb{R}^{mn}$ удовлетворяет системе S_G и что $\ell_\varphi(\xi) = \ell(\Gamma)$.

Действительно, рассмотрим произвольное ребро $e = vw$ дерева G , и пусть $G \setminus e = G_1 \sqcup G_2$, причем $v \in V(G_1)$, и $\partial G_1 = \partial G \cap V(G_1) = \{v_{k_1}, \dots, v_{k_p}\}$.

Доказательство следующей леммы дословно повторяет доказательства лемм 6 и 7 из [3].

Лемма 3.6. В сделанных выше обозначениях имеем $p_{v, e} = \sum_{q=1}^p \xi_{k_q}$ и $\sum_{k=1}^m \xi_k = 0$.

Из леммы 3.6 и условия $\|p_{v, e}\|_* \leq 1$ вытекает, что ξ удовлетворяет каждому неравенству σ_e , а также условию σ . Таким образом, $\xi \in |S_G|$. Далее,

$$\begin{aligned} \ell_\varphi(\xi) &= \xi_1(\mathbf{x}_1) + \dots + \xi_m(\mathbf{x}_m) = \sum_{k=1}^m \sum_{e: v_k \in e} p_{v_k, e}(\mathbf{x}_k) = \sum_{k=1}^{m+s} \sum_{e: v_k \in e} p_{v_k, e}(\mathbf{x}_k) = \\ &= \sum_{e=v_k v_l \in E} p_{v_k, e}(\mathbf{x}_k - \mathbf{x}_l) = \sum_{e=v_k v_l \in E, \mathbf{x}_k \neq \mathbf{x}_l} p_{v_k, e}(\mathbf{x}_k - \mathbf{x}_l) = \sum_{e=v_k v_l \in E, \mathbf{x}_k \neq \mathbf{x}_l} \|\mathbf{x}_k - \mathbf{x}_l\| = \ell(\Gamma). \end{aligned}$$

Теорема доказана. \square

Замечание 3.1. Отметим, что по леммам 3.2 и 3.4 каждая координата вектора $\theta \in |S_G|$ ограничена, поэтому $|S_G|$ является компактным подмножеством \mathbb{R}^{mn} . Таким образом, с учетом вышесказанного $|S_G|$ — выпуклый компакт.

Пусть, как и выше, G — дерево с границей $\partial G = \{v_1, \dots, v_m\} \subseteq V(G)$ и $E_d \subseteq E(G)$ — некоторый набор ребер дерева G . Обозначим через $\delta = \{G_k\}$ семейство непересекающихся поддеревьев в G такое, что объединение всех их ребер совпадает с E_d . Предположим, что каждое из G_k пересекает ∂G не более чем по одной вершине. Такие семейства E_d будем называть *допустимыми*. Рассмотрим редуцированное дерево G/δ и выберем в качестве его границы те вершины, которые

пересекаются с ∂G . В силу ограничений, накладываемых на деревья G_k из δ , полученное граничное множество состоит из того же числа точек, что и ∂G , что позволяет отождествить его с ∂G . Таким образом, для произвольного отображения $\varphi: \partial G \rightarrow \mathbb{R}^m$ определены два пространства: $[G, \varphi]$ и $[G/\delta, \varphi]$. Если $\Gamma \in [G, \varphi]$ вырождает все ребра из E_d , то Γ естественным образом порождает сеть из $[G/\delta, \varphi]$, которую мы обозначим через Γ/δ .

Как и выше, определим систему S_G , состоящую из равенства σ и неравенств σ_e , и выкинем из нее все неравенства, соответствующие ребрам $e \in E_d$. Полученную систему обозначим через $S_G \setminus E_d$.

Теорема 3.3. *В сделанных выше обозначениях длина экстремальной сети $\Gamma/\delta \in [G/\delta, \varphi]$ равна наибольшему значению линейной функции ℓ_φ на множестве $|S_G \setminus E_d|$ решений системы $S_G \setminus E_d$.*

Доказательство. Достаточно заметить, что $S_G \setminus E_d = S_{G/\delta}$, так как для каждого ребра e из G/δ имеем $\mathcal{P}_{G/\delta}(e) = \mathcal{P}_G(e)$. Доказательство закончено. \square

Таким образом, выбрасывание из системы S_G неравенств вида σ_e равносильно факторизации дерева G по соответствующим ребрам e .

4. ФОРМУЛА ДЛИНЫ ДЛЯ ЛОКАЛЬНО МИНИМАЛЬНОЙ СЕТИ

В данном разделе мы рассмотрим примеры нормированных пространств, где формула длины справедлива и для локально минимальных сетей.

4.1. Случай гладкой нормы.

Определение 4.1. Пусть $F \subset \mathbb{R}^n$ — выпуклая поверхность и $P \in F$ — произвольная ее точка. Проходящая через P гиперплоскость Π называется *опорной плоскостью* поверхности F в точке P , если F лежит в одном из замкнутых полупространств, ограниченных Π .

Определение 4.2. Нормированное пространство называется *гладким*, если в каждой точке его единичной сферы существует единственная опорная плоскость.

Предложение 4.1. *Нормированное пространство M является гладким тогда и только тогда, когда для любого $0 \neq \mathbf{x} \in M$ существует единственный нормирующий функционал $p_{\mathbf{x}}$.*

Поскольку в случае гладких нормированных пространств класс локально минимальных сетей совпадает с классом экстремальных сетей, то формула (3.1) справедлива и для локально минимальных сетей. Кроме того, в случае гладкого нормированного пространства нормирующие функционалы из теоремы 2.3 единственны.

4.2. Случай гладкой строго выпуклой нормированной плоскости.

Определение 4.3. Нормированное пространство называется *строго выпуклым*, если единичный шар является строго выпуклым множеством.

Лемма 4.1 (см. [17]). *Пусть M — гладкая строго выпуклая нормированная плоскость. Тогда для любого единичного вектора \mathbf{x}_1 существуют единственные два таких единичных вектора \mathbf{x}_2 и \mathbf{x}_3 , что $p_{\mathbf{x}_1} + p_{\mathbf{x}_2} + p_{\mathbf{x}_3} = 0$.*

Следствие 4.1. *Пусть дана невырожденная локально минимальная сеть на гладкой строго выпуклой нормированной плоскости, все граничные вершины которой имеют степень 1. Тогда с точностью до знака существуют не более трех разных направлений ребер данной сети.*

Определим число вращения сети, которое является аналогом числа вращения на стандартной евклидовой плоскости, введенного А. О. Ивановым и А. А. Тужиным, см. [2]. Пусть на плоскости задана стандартная ориентация, что дает возможность определить положительное вращение (в левую сторону) и отрицательное вращение (в правую сторону). Пусть e_1 и e_2 — два ребра дерева G , и γ — единственный путь в дереве G , их соединяющий. Тогда *числом вращения* $\text{tw}(e_1, e_2)$ от ребра e_1 к ребру e_2 называется разность количеств левых (положительных) и правых (отрицательных) поворотов во внутренних вершинах пути γ при движении от e_1 к e_2 . Отметим, что эта функция кососимметрическая и аддитивная вдоль путей.

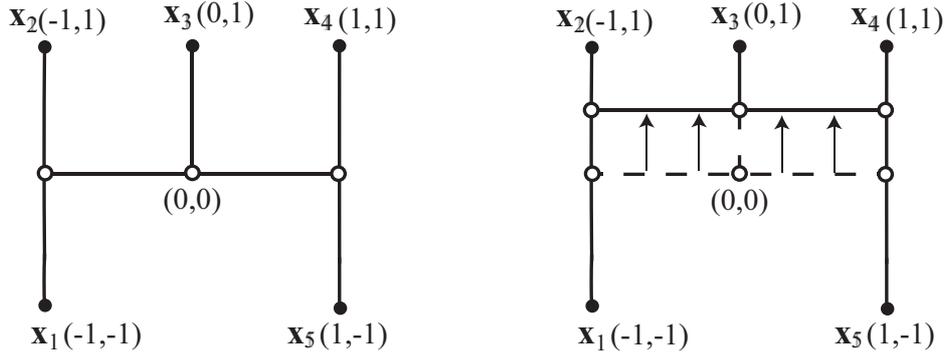


Рис. 2. Локально минимальная сеть на манхэттенской плоскости

Используя следствие 4.1, мы можем для локально минимальной сети на гладкой строго выпуклой нормированной плоскости, зная направление ребра и число вращения от него до другого, определить направление последнего ребра.

Пусть ξ_i — направления граничных ребер e_i , ориентированных в сторону граничных вершин, и $k_{i,j}$ — числа вращения от e_i к e_j (при проходе пути ориентация первого ребра меняется). Сразу получаем

Теорема 4.1. Пусть η_1 и η_2 — такие направления, что $p_{\xi_1} + p_{\eta_1} + p_{\eta_2} = 0$, и (ξ_1, η_1) задает положительную ориентацию на \mathbb{R}^2 , а (ξ_1, η_2) — отрицательную ориентацию. Тогда если

1. $k_{i,1} \equiv 0 \pmod{6}$, то направление ξ_i совпадает с направлением ξ_1 ;
2. $k_{i,1} \equiv 3 \pmod{6}$, то направление ξ_i противоположно направлению ξ_1 ;
3. $k_{i,1} \equiv 1 \pmod{6}$, то направление ξ_i совпадает с направлением η_1 ;
4. $k_{i,1} \equiv 4 \pmod{6}$, то направление ξ_i противоположно направлению η_1 ;
5. $k_{i,1} \equiv 5 \pmod{6}$, то направление ξ_i совпадает с направлением η_2 ;
6. $k_{i,1} \equiv 2 \pmod{6}$, то направление ξ_i противоположно направлению η_2 .

Следствие 4.2. Зная направление одного граничного ребра и числа вращения от него до всех других граничных ребер, мы можем найти длину сети.

5. λ -НОРМИРОВАННЫЕ ПЛОСКОСТИ

Покажем, что теорема 3.2 не верна для локально минимальных сетей в негладких нормированных пространствах. Мы рассмотрим случай манхэттенской плоскости. Напомним, что манхэттенская плоскость — это плоскость с нормой

$$\|\mathbf{x}\| = |x^1| + |x^2|, \quad \text{где } \mathbf{x} = (x^1, x^2).$$

Легко видеть, что единичная окружность для манхэттенской плоскости — это квадрат, т. е. это 2-нормированная плоскость. Таким образом, манхэттенская плоскость не является гладкой. Структура локально минимальных и экстремальных сетей на манхэттенской плоскости описана в [2].

Рассмотрим локально минимальную сеть, состоящую из пяти граничных вершин и трех внутренних, см. рис. 2. Отметим, что эта сеть не является экстремальной.

Пусть граничные вершины имеют координаты $\mathbf{x}_1 = (-1, -1)$, $\mathbf{x}_2 = (-1, 1)$, $\mathbf{x}_3 = (0, 1)$, $\mathbf{x}_4 = (1, 1)$, $\mathbf{x}_5 = (1, -1)$, тогда соответствующие им направления граничных ребер будут $(0, 1)$ и $(0, -1)$. Рассмотрим деформацию, переводящую эту сеть в другую, затягивающую ту же самую границу и с теми же направлениями ребер на ней (см. рис. 2). Заметим, что она тоже будет локально минимальной сетью, но длина уменьшается, то есть мы не можем однозначно вычислить длину сети, зная только граничные вершины и топологию сети. Следовательно, теорема 3.2 в данном случае не применима.

Этот пример — следствие того, что на манхэттенской плоскости локальная минимальность не эквивалентна экстремальности сети (см. [4])

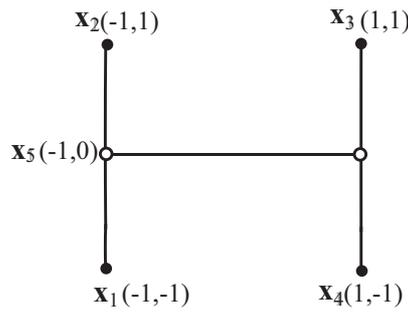


Рис. 3. Произвольные нормирующие функционалы граничных ребер

Покажем, что в формуле (3.1) нельзя выбирать нормирующие функционалы граничных ребер произвольным образом. Возьмем сеть с границей $x_1 = (-1, -1)$, $x_2 = (-1, 1)$, $x_3 = (1, 1)$, $x_4 = (1, -1)$, изображенную на рис. 3.

Заметим, что длина сети равна 6. Если же мы рассмотрим нормирующий функционал $(0, 1)$ для ребер, инцидентных x_2 и x_3 , и нормирующий функционал $(0, -1)$ для ребер, инцидентных x_1 и x_4 , то при подсчете длины по формуле (3.1) длина сети должна быть 4. Почему так получается? Рассмотрим для примера ребро x_5x_1 и x_5x_2 , где $x_5 = (-1, 0)$. Для вектора $x_1 - x_5$ определен нормирующий функционал $p_{x_1-x_5} = (0, -1)$. Наша цель — доопределить нормирующий функционал $p_{x_5-x_1} = (a, b)$ (в вершине x_5) таким образом, чтобы выполнялось следующее условие:

$$p_{x_1-x_5}(x_1) + p_{x_5-x_1}(x_5) = \|x_5 - x_1\|.$$

Подставив известные нам значения, получаем, что $a = 0$, $b = 1$, следовательно, $p_{x_5-x_1} = (0, 1)$.

Аналогично рассматривая ребро x_5x_2 , получаем $p_{x_5-x_2} = (0, -1)$. Заметим, что так как в точку x_5 приходят три ребра, то всего в ней должны быть определены три нормирующих функционала инцидентных ей ребер. При этом их сумма должна быть равна 0, чтобы можно было применять формулу (3.1). Но это невозможно, так как сумма уже двух из них равна 0.

Рассмотрим формулу (3.1) на λ -нормированных плоскостях, где $\lambda \neq 3, 4, 6$.

Для случая $\lambda = 2$ мы передокажем теорему 3.1. Из полученного доказательства будет видно, что справедливость формулы (3.1) для экстремальных сетей следует из справедливости формулы (3.1) для сетей простого вида, которые представляют собой «горизонтальные» или «вертикальные» фрагменты, а для таких фрагментов нормирующие функционалы ребер можно выбрать явно.

Для остальных λ мы предъявим нормирующие функционалы граничных ребер, дающие формулу (3.1) для любой экстремальной сети, граница которой состоит из вершин степени один.

5.1. Манхэттенская плоскость. Без ограничения общности мы рассматриваем сети, ребра которых могут быть только вертикальными или горизонтальными, и все граничные вершины имеют степень один.

Сформулируем и докажем следующие леммы.

Лемма 5.1. Для любого единичного элемента r_1 сопряженного пространства M^* к манхэттенской плоскости существуют такие два единичных элемента r_2 и r_3 , что $r_1 + r_2 + r_3 = 0$.

Доказательство. Доказательство аналогично доказательству предложения 3 из [17], также см. [11]. □

Лемма 5.2. Для экстремальной сети с одной внутренней вершиной степени три на манхэттенской плоскости нормирующий функционал ребра, перпендикулярного двум другим, который дает ноль в сумме с нормирующими функционалами двух других ребер, определен однозначно.

Доказательство. Рассмотрим сеть, состоящую из двух горизонтальных ребер и одного вертикального, направленного вниз, см. рис. 4, и всевозможные направления для функционала в граничной вершине горизонтального ребра.

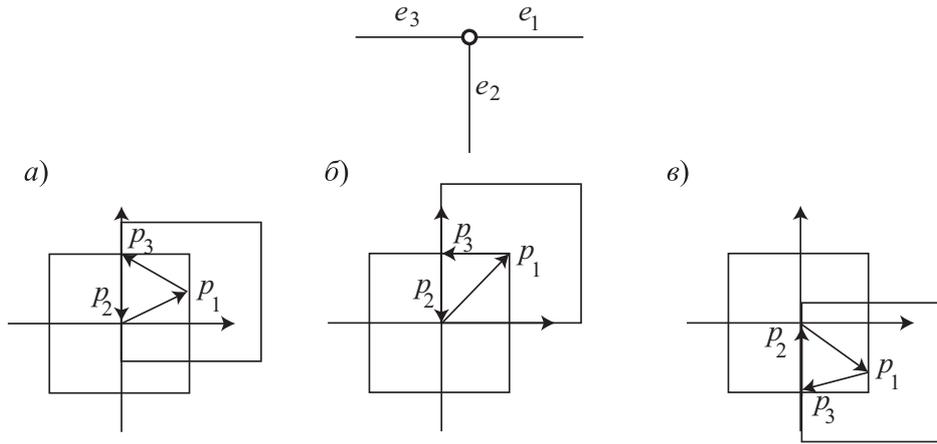


Рис. 4. Нормирующие функционалы для сети из трех граничных вершин

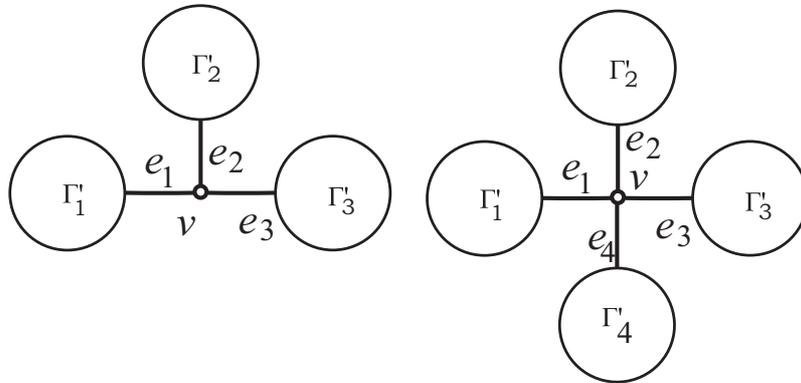


Рис. 5. Сети

Когда нормирующий функционал p_1 ребра e_1 находится в верхней замкнутой полуплоскости (рис. 4, а) и б)), два других нормирующих функционала существуют, и нормирующий функционал p_2 , соответствующий вертикальному ребру, не изменяется. Если же p_1 расположен в нижней полуплоскости (рис. 4, в)), то для вертикального ребра не существует нормирующего функционала, удовлетворяющего условиям. То есть, $p_2 = (0, -1)$ и это единственное возможное значение функционала в этой вершине, для которого выполнены условия теоремы, что и требовалось доказать. \square

Приведем теперь для манхэттенской плоскости конструкцию явного построения нормирующих функционалов, фигурирующих в доказательстве теоремы 3.1. Докажем по индукции, где индукцию проведем по числу n всех вершин сети.

База индукции. Случай $n = 4$ доказан в лемме 5.2.

Предположение индукции. Пусть для сетей с любым числом вершин, меньшим k , мы можем подобрать нормирующие функционалы ребер требуемым образом.

Индуктивный переход. Докажем наше утверждение для сетей с числом вершин k . Любую сеть можно представить в виде, изображенном на рис. 5, а именно в виде, когда внутренняя вершина соединена с тремя подсетями: Γ'_1, Γ'_2 и Γ'_3 , или с четырьмя подсетями: $\Gamma'_1, \Gamma'_2, \Gamma'_3$ и Γ'_4 .

Предположим, что сеть Γ имеет вершину степени четыре. Тогда Γ можно представить в виде объединения двух сетей Γ_{vert} и Γ_{hor} (см. рис. 6). Если сеть Γ экстремальна, то сети Γ_{vert} и Γ_{hor} также будут экстремальны. По предположению индукции для каждой из сетей Γ_{vert} и Γ_{hor} существуют нормирующие функционалы ребер, обладающие необходимыми свойствами. Набор нормирующих функционалов для сети Γ получается следующим образом. Для ребер, инцидентных вершинам подсетей $\Gamma'_1, \Gamma'_2, \Gamma'_3$ и Γ'_4 , мы берем нормирующие функционалы соответствующих ребер

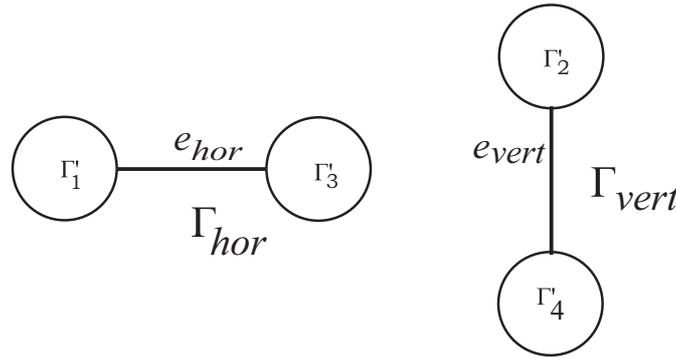


Рис. 6. Вершина степени четыре

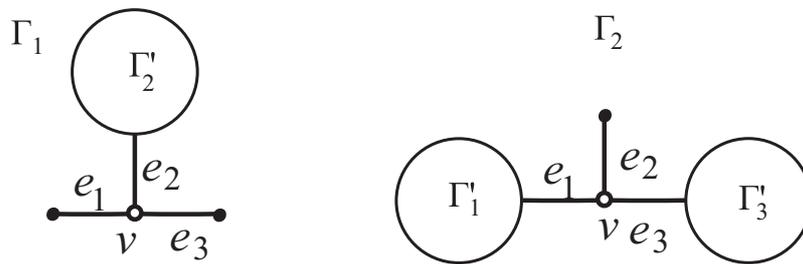


Рис. 7. Подсети

из Γ_{vert} и Γ_{hor} . На ребрах e_1 и e_3 мы ставим нормирующие функционалы ребра e_{hor} , а на ребрах e_2 и e_4 — ребра e_{vert} .

Далее мы можем считать, что сеть не содержит вершин степени четыре. Тогда сеть имеет вид, изображенный на рис 5 слева. Сначала рассмотрим случай, когда каждая из трех подсетей содержит не менее одной внутренней вершины. Тогда зададим функционалы для нашей сети с помощью двух других сетей Γ_1 и Γ_2 , полученных из Γ . Сеть Γ_1 состоит из сети Γ'_2 с вершиной v , ребер e_1, e_2, e_3 и инцидентных им вершин, а сеть Γ_2 включает в себя сети Γ'_1 и Γ'_3 с вершиной v , ребра e_1, e_2, e_3 и инцидентные им вершины (см. рис. 7).

У каждой из полученных сетей число вершин меньше, чем у Γ . Следовательно, по индукции для них можно задать направления граничных ребер в соответствии с условиями теоремы. Из леммы 5.2 следует, что нормирующий функционал ребра e_2 будет один и тот же для каждой из сетей Γ_1 и Γ_2 . Если из сети Γ_1 выкинуть ребра e_1 и e_3 , то полученная сеть по-прежнему будет экстремальной, и функционалы для всех ребер Γ'_2 , так же как и для e_2 , останутся теми же. Следовательно, на сеть Γ мы можем перенести те же функционалы, что были у сетей Γ_1 и Γ_2 (см. рис. 7). Случай, когда Γ'_1 или Γ'_3 вырождаются в одну вершину, рассматривается аналогично.

Если же в вершину вырождается Γ'_2 и сеть Γ имеет вид Γ_2 , то такой случай сводится к предыдущим, если хотя бы для одной вершины мы можем представить сеть в виде объединения трех невырожденных подсетей. Если же таких вершин нет, то наша сеть имеет вид длинного горизонтального отрезка (для определенности рассматриваем горизонтальный) с несколькими короткими вертикальными ребрами (см. рис. 8).

Внутренние вершины сети, лежащие ближе всего к краям горизонтального отрезка, называются *концевыми вершинами*.

Введем два класса вертикальных ребер: ребра, находящиеся в верхней полуплоскости относительно горизонтального отрезка, будут лежать в классе U_1 ; ребра, лежащие в нижней полуплоскости, будут принадлежать классу U_2 . Далее мы приведем здесь две леммы из [4], которые позволят лучше понять устройство таких сетей.

Лемма 5.3. *Класс U_1 (также и класс U_2) не содержит более двух последовательных ребер.*

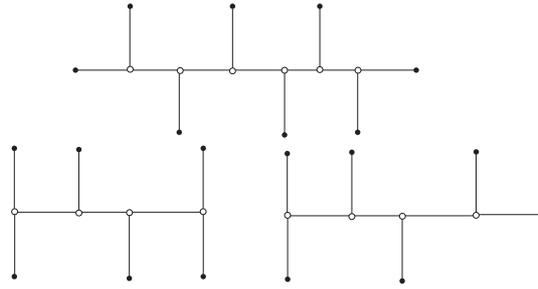


Рис. 8. Итоговые сети

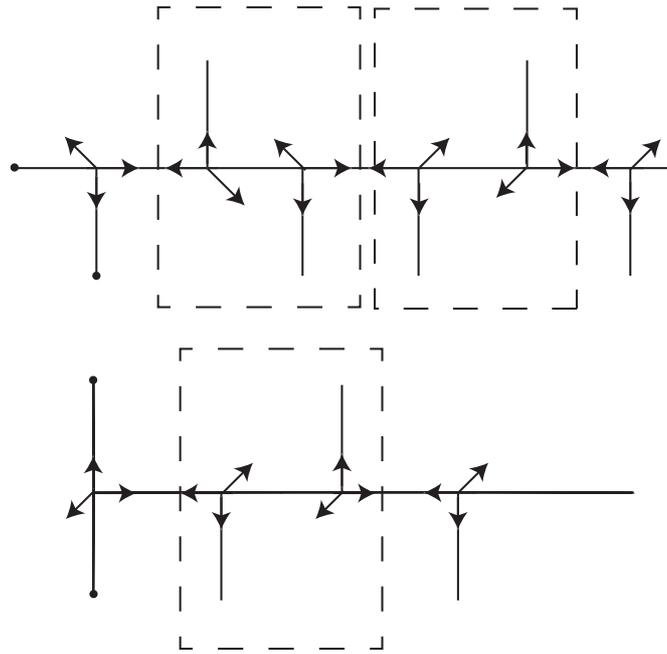


Рис. 9. Пример расстановки нормирующих функционалов во внутренних вершинах

Лемма 5.4. *Каждую неконцевую вершину, инцидентную ребру из класса U_1 , можно объединить в пару со смежной с ней вершиной, инцидентной ребру из U_2 , так чтобы полученные пары не пересекались.*

Замечание 5.1. На самом деле в доказательстве леммы 5.4, см. [2, Лемма 6.17], для горизонтального отрезка строится разбиение внутренних вершин сети, за исключением возможно концевых вершин отрезка, на пары, каждая из которых содержит одну вершину из U_1 и другую из U_2 .

Все нормирующие функционалы вертикальных ребер определяются однозначно, и надо только задать нормирующие функционалы для горизонтальных ребер. Сделаем это таким образом: разобьем все вершины, за исключением, возможно, концевых вершин отрезка, на пары согласно лемме 5.4.

Ребрам, соединяющим различные пары вершин, сопоставим нормирующие функционалы с координатами $(\pm 1, 0)$, тогда внутреннему ребру самой пары единственным образом сопоставляются два нормирующих функционала (по одному для каждого направления), дающие в сумме по ребру ноль, так же, как и в сумме по ребрам, инцидентным вершине. Эти нормирующие функционалы будут иметь координаты $(\pm 1, \pm 1)$. Нормирующие функционалы для ребер, инцидентных концевым вершинам, определяются в соответствии с выбором функционалов в вершинах, соседних с концевыми (см. рис. 9).

5.2. Случай $\lambda \neq 2, 3, 4, 6$. Опишем структуру экстремальных сетей на λ -нормированной плоскости, $\lambda \neq 2, 3, 4, 6$.

Определение 5.1. Пусть Γ — произвольная погруженная сеть и γ — некоторое ребро сети Γ , ориентированное одним из двух возможных способов. Если направление этого ребра приходит во внутреннюю точку стороны $[\mu_i, \mu_{i+1}]$ 2λ -угольника Σ , то замыканием направления ребра γ назовем отрезок $[\mu_i, \mu_{i+1}]$, а если направление приходит в вершину μ_i , то замыканием направления ребра γ назовем точку μ_i . В первом случае назовем ребро *неточечным*, во втором — *точечным*. Замыкание направления ребра γ обозначим как $\text{fl}(\gamma)$.

Определение 5.2. Для любых подмножеств A и B из 2λ -угольника Σ обозначим через $\alpha(A, B)$ точную нижнюю грань углов между радиус-векторами точек $x \in A$ и $y \in B$. Если γ_1 и γ_2 — два смежных ребра, то в выражении $\alpha(\text{fl}(\gamma_1), \text{fl}(\gamma_2))$ под замыканиями $\text{fl}(\gamma_i)$ будем понимать замыкания для ребер γ_i , $i = 1, 2$, ориентированных от их общей вершины.

Определение 5.3. Пусть γ_1 и γ_2 — произвольные смежные ребра сети Γ , $i = 1, 2$. Тогда пара (γ_1, γ_2) имеет погрешность k , и будем писать $\text{fall}(\gamma_1, \gamma_2) = k$, если

$$\alpha(\text{fl}(\gamma_1), \text{fl}(\gamma_2)) = \frac{2\pi}{3} - \frac{k\pi}{3\lambda}.$$

Определение 5.4. Рассмотрим произвольную пару (γ, γ') смежных ребер, ориентированных от их общей вершины. Определим знак $\epsilon(\gamma, \gamma')$ этой пары следующим образом:

1. для линейно независимых ребер γ и γ' положим $\epsilon(\gamma, \gamma') = 1$, если базис (γ, γ') положительно ориентирован на \mathbb{R}^2 , и $\epsilon(\gamma, \gamma') = -1$ в противном случае;
2. для линейно зависимых ребер γ и γ' положим $\epsilon(\gamma, \gamma') = 1$.

Определим для пары (γ, γ') *ориентированную погрешность* $\text{fall}_0(\gamma, \gamma')$, положив $\text{fall}_0(\gamma, \gamma') = \epsilon(\gamma, \gamma')\text{fall}(\gamma, \gamma')$.

Определение 5.5. Путь P называется *правильно повернутым*, если все внутренние вершины пути P , граничные в сети Γ , имеют одинаковый знак. Ориентация правильно повернутого пути P называется *канонической*, если знак каждой внутренней вершины пути P , граничной в сети Γ , положителен. *Ориентированная погрешность* определяется как

$$\text{fall}_0(P) = \max_{j_1, j_n} \left(\text{fall}_0(\gamma_{j_1}^{j_1}, \gamma_{j_2}) + \sum_{i=2}^{n-2} \text{fall}_0(\gamma_i, \gamma_{i+1}) + \text{fall}_0(\gamma_{n-1}, \gamma_{j_n}^{j_n}) \right),$$

где $\partial\text{fl}(\gamma_q) = \{\gamma_q^1, \gamma_q^2\}$, $q = 1$ или n , — граница подмножества $\text{fl}(\gamma_q)$ окружности Σ . Пусть Π — множество канонически ориентированных путей в Γ , все внутренние ребра которых точечны. Положим $\text{Fall}_0(\Gamma) = \max_{P \in \Pi} \text{fall}_0(P)$.

Для λ -нормированных плоскостей имеется следующий критерий экстремальности.

Теорема 5.1 (см. [6–9]). *Произвольная сеть $\Gamma: G \rightarrow \mathbb{R}^2$ на λ -нормированной плоскости, $\lambda \neq 2, 3, 4, 6$, экстремальна тогда и только тогда, когда $\text{Fall}_0(\Gamma) \leq 3$.*

Покажем, что для экстремальной сети можно выбрать нормирующие функционалы граничных ребер явно. Из теоремы 5.1 следует, что для бинарной сети существуют такие ориентации ее ребер, что все они удовлетворяют условию локальной минимальности, т. е. мы можем разбить все ребра на три класса так, что ориентации ребер первого класса приходят в одну и ту же вершину 2λ -угольника, ориентации ребер второго класса приходят в одну и ту же вершину 2λ -угольника, а ориентации ребер третьего класса приходят на одну и ту же замкнутую сторону 2λ -угольника, причем погрешность между данными направлениями меньше 3. Следовательно, мы можем выбрать три нормирующих функционала для данных направлений, сумма которых равна нулю. Таким образом, для каждого ребра мы выбрали по одному нормирующему функционалу. Второй функционал для ребра — это противоположный первому.

Мы имеем три, с точностью до знака, нормирующих функционала. Для каждого направления граничного ребра берем соответствующий ему.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. *Иванов А. О., Тужилин А. А.* Разветвленные геодезические. Геометрическая теория локально минимальных сетей. — Эдвин—Меллен Пресс, 1999.
2. *Иванов А. О., Тужилин А. А.* Теория экстремальных сетей. — Москва—Ижевск: Институт компьютерных исследований, 2003.
3. *Иванов А. О., Тужилин А. А.* Длина минимального дерева заданной топологии: обобщенная формула Максвелла// Вестн. МГУ. Сер. 1. Матем. Мех. — 2010. — 3. — С. 7–14.
4. *Иванов А. О., Хонг В. Л., Тужилин А. А.* Плоские сети, локально-минимальные и критические для манхэттенского функционала длины // Зап. научн. сем. ПОМИ. Геометрия и топология. — 2011. — 279, № 6. — С. 111–140.
5. *Ильютко Д. П.* Локально минимальные сети в N -нормированных пространствах// Мат. заметки — 2003. — 74, № 5. — С. 656–668.
6. *Ильютко Д. П.* Геометрия локально минимальных и экстремальных сетей в пространствах с нормами. — Дисс. на соискание степени кандидата физ.-мат. наук. — М.: МГУ, 2005.
7. *Ильютко Д. П.* Геометрия экстремальных сетей на λ -нормированных плоскостях// Вестн. МГУ. Сер. 1. Матем. Мех. — 2005. — 4. — С. 52–54.
8. *Ильютко Д. П.* Разветвленные экстремали функционала λ -нормированной длины// Мат. сб. — 2006. — 197, № 5. — С. 75–98.
9. *Brazil M., Thomas D. A., Weng J. F.* Forbidden subpaths for Steiner minimum networks in uniform orientation metrics// Networks. — 2002. — 39. — С. 186–202.
10. *Brazil M., Thomas D. A., Weng J. F.* Locally minimal uniformly oriented shortest networks// Disc. Appl. Math. J. — 2006. — 154. — С. 2545–2564.
11. *Du D.-Z., Gao B., Graham R. L., Liu Z.-G., Wan P.-J.* Minimum Steiner trees in normed planes // Discrete Comput. Geom. — 1993. — 9. — С. 351–370.
12. *Gilbert E. N., Pollak H. O.* Steiner minimal trees// SIAM J. Appl. Math. — 1968. — 16, № 1. — С. 1–29.
13. *Ivanov A. O., Hong V. L., Tuzhilin A. A.* Planar Manhattan local minimal and critical networks // European J. of Combinatorics. — 2002. — 23, № 8. — С. 949–967.
14. *Ivanov A. O., Tuzhilin A. A.* Minimal networks. Steiner problem and its generalizations. — CRC-Press, 1994.
15. *Ivanov A. O., Tuzhilin A. A.* Branching solutions to one-dimensional variational problems. — World Scientific, Singapore—New Jersey—London—Hong Kong, 2000.
16. *Lawlor G., Morgan F.* Paired calibrations applied to soap films, immiscible fluids, and surfaces or networks minimizing other norms// Pacific J. Math. — 1994. — 166. — С. 55–83.
17. *Swanepoel K. J.* The local Steiner problem in normed planes// Networks. — 2002. — 36. — С. 104–113.

А. Г. Банникова

Механико-математический факультет, МГУ имени М. В. Ломоносова

E-mail: jozhick@gmail.com

Д. П. Ильютко

Механико-математический факультет, МГУ имени М. В. Ломоносова

Лаборатория дискретной и вычислительной геометрии им. Б. Н. Делоне, ЯрГУ им. П. Г. Демидова

E-mail: ilyutko@yandex.ru

И. М. Никонов

Механико-математический факультет, МГУ имени М. В. Ломоносова

Лаборатория дискретной и вычислительной геометрии им. Б. Н. Делоне, ЯрГУ им. П. Г. Демидова

E-mail: nikonov@mech.math.msu.su