

Еще одно доказательство «из Книги»: теорема Менгера

А. Б. Скопенков*

«Теорема Менгера является одним из краеугольных камней теории графов.» [2] Она изучается в большинстве кружков и летних школ. Предлагаемые доказательства, как правило, основаны на простой идее, но содержат много технических деталей, ср. [1, 3, 4]. Здесь приводится простое доказательство, полученное незначительным упрощением из [2]. (Это доказательство близко к приведенным в [1, 3, 4] и, возможно, к другим; однако, трюк со стягиванием ребра позволяет избежать технических трудностей.)

В этой заметке графы могут иметь петли и кратные ребра.

ТЕОРЕМА МЕНГЕРА. *Если вершины a и b графа G , не соединенные ребром, остаются в одной компоненте связности после удаления любых $k-1$ других вершин, то a и b можно соединить k путями, любые два из которых пересекаются только в концах.*

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Докажем теорему для $k = 3$; для произвольного k доказательство аналогично. Назовем *тройкой $a - b$ путей* тройку путей из a в b , любые два из которых пересекаются только в концах.

Пусть G — минимальный по числу ребер контрпример к теореме Менгера (для $k = 3$). Тогда вершины a и b оказываются в разных компонентах после удаления некоторых трех вершин x, y, z , две из которых соединены ребром.

(Действительно, если любое ребро графа G содержит a или b , то это утверждение очевидно. Иначе обозначим через e ребро графа G , не содержащее ни a , ни b . Обозначим через G/e граф, полученный из G стягиванием ребра e . Так как в G нет тройки $a - b$ путей, то в G/e нет тройки $(a/e) - (b/e)$ путей. Ввиду минимальности графа G граф G/e содержит две вершины, разделяющие a/e и b/e . Среди них есть вершина e/e , ибо в G нет двух вершин, разделяющих a и b . Значит, прообразы в G этих двух вершин являются искомыми тремя вершинами.)

* Поддержан грантом фонда Саймонса.

Обозначим через G_a граф, состоящий из

- ▷ компоненты A связности графа $G - \{x, y, z\}$, содержащей вершину a ,
- ▷ вершин x, y, z и ребер, соединяющих их с вершинами из A ,
- ▷ новой вершины b' и ребер $b'x, b'y$ и $b'z$.

Вершины a и b' графа G_a остаются в одной компоненте связности после удаления любых двух вершин графа G_a . Так как степень вершины b в графе G не менее 3, то в графе G_a меньше ребер, чем в графе G . Значит, в G_a есть тройка $a - b'$ путей.

Аналогично определяем граф G_b и находим в нем тройку $a' - b$ путей. Построенные шесть путей дают тройку $a - b$ путей в G . \square

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

- [1] А. Я. Белов. *Метод минимального контрпримера и спуск в графах* // Математика в задачах. Под ред. А. Заславского, Д. Пермякова, А. Скопенкова, М. Скопенкова и А. Шаповалова. М.: МЦНМО, 2009.
- [2] R. Diestel. *Graph Theory*. Electronic Edition. New York: Springer Verlag. 2000.
- [3] Д. В. Карпов. *Теория графов*.
http://logic.pdmi.ras.ru/dvk/211/graphs_dk.pdf
- [4] А.Ю. Эвнин. *Вокруг теоремы Холла: учебное пособие* // Мат. Образование, №3, 2005. С. 2–23.

А. Б. Скопенков, механико-математический факультет Московского государственного университета, Независимый московский университет и Московский институт открытого образования

Email: skopenko@mccme.ru

Инфо: <http://dfgm.math.msu.su/people/skopenkov/papersc.ps>