## СТЕНГАЗЕТА ДЛЯ ЛЮБОЗНАТЕЛЬНЫХ

В истории черпаем мы мудрость, в поэзии – остроумие, в математике – проницательность.

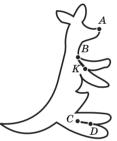
Ф. Бэкон

2009

## MATEMATIKA

## Знакомьтесь — граф

Начнем наше знакомство с нескольких задач.



Задача 1. Петя хочет нарисовать фигурку кенгуру одним росчерком, не отрывая карандаша от бумаги и не проводя по одной линии дважды. С какой точки ему нужно начать?

Задача 2. У Пети есть моток жесткой проволоки длиной 12 дм. На какое наименьшее число кусков его надо разрезать, чтобы собрать каркас куба с ребром 1 дм?

Задача 3. Пять джентльменов, A, B, C, D и E, встретились в клубе. Некоторые из них приветствовали друг друга рукопожатиями, причем A и B пожали руку по одному разу, C, D и E — по два. Известно, что A пожал руку E. Какого рукопожатия наверняка не было?

Все эти задачи, такие разные на первый взгляд, могут быть решены с помощью одного и того же инструмента — с помощью графов. Граф — это набор точек, некоторые из них могут соединяться линиями — его ребрами.

Первым применил графы для решения математических задач великий математик Леонард Эйлер (1707—1783). Эйлер родился и вырос в Швейцарии, а работал в основном в России и в Германии. Он был первопроходцем во многих областях математики.

А слово «граф» первым стал использовать английский математик Джеймс Дж. Сильвестр (1814–1897).

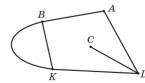
## Задача о Кенигсбергских мостах

Рассмотрим ту самую задачу, для решения которой Л. Эйлер впервые применил графы, — это знаменитая задача о мостах города Кенигсберга (сейчас это Калининград).

Город Кенигсберг стоит там, где два рукава реки Прегель,



Начнем с задачи 1. Хорошо видно, что она очень похожа на задачу о мостах Кенигсберга, ведь для ее решения тоже надо придумать способ обойти всю линию, не проходя нигде дважды. Заменим рисунок Пети графом, вершины которого — все отмеченные точки.



На этом графе четыре вершины с нечетным числом ребер — это B, C, D и K, следовательно, Петя не сможет найти нужную ему точку.

Эта же теорема поможет решить и задачу 2. Нарисуем каркас кубика — это граф с восемью вершинами и двенадцатью ребрами, причем в каждой вершине сходится по три ребра. Следовательно, собрать этот каркас меньше чем из четырех кусков проволоки невозможно («двойных» ребер в нашем кубике не может быть, так как длина мотка в точности равна сумме длин всех ребер). Как собрать каркас куба из четырех кусков проволоки, показано

впервые применил графы, — это знаменитам задача о мостах города Кенигсберга (сейчас это Калининград).

сливаясь, омывают остров Кнейпхоф. Остров и берега соединены Город Кенигсберг стоит там, где два рукава реки Прегель,

который проходит в точности по но было придумать такой маршрут, между собой семью мостами. Нужодному разу через каждый мост.

Если заменить участки суши с четырьмя вершинами и семью щие, — линиями, получим граф точками, а мосты, их соединяюребрами.

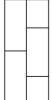
Л. Эйлер доказал следующую теорему: на графе существует маршрут, обходящий все ребра точно по одному разу, тогда и дит нечетное число ребер, или таких вершин точно две (начало только тогда, когда он не содержит вершин, из которых выхо-С помощью этой теоремы задача о мостах решается совсем и конец маршрута)

просто: во всех четырех вершинах построенного графа сходится нечетное число ребер, следовательно, маршрута, проходящего по всем мостам один раз, не существует.

Маршрут на графе, который проходит по каждому ребру в С эйлеровыми графами тесно связаны уникурсальные кривые, точности один раз, называется эйлеровым, а граф, в котором существует эйлеров маршрут, называется эйлеровым графом. то есть линии, которые можно провести одним росчерком пера, не проводя ни по какому участку этой линии дважды (например, экружность или «восьмерка»)



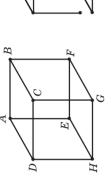
Уникурсальная кривая

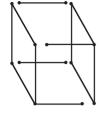


Неуникурсальная кривая

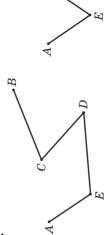
Кстати, не надо думать, что уникурсальные кривые обязательно проще, чем неуникурсальные — рассмотрите две линии, изображенные на рисунке.

Как собрать каркас куба из четырех кусков проволоки, показано невозможно («двоиных» реоер в нашем куоике не может оыть, так как длина мотка в точности равна сумме длин всех ребер). на рисунке.





Из условия задачи известно, что в нашем графе должно быть ребро АЕ, кроме того, из вершин А и В должно выходить по ну Е с Сили с D, то получаем один из графов, изображенных на то окажется, что невозможно провести по два ребра, выходящих мены, названные этими буквами, обменялись рукопожатиями. одному ребру, а из остальных вершин — по два. Таким образом, из вершины А больше не выходит ни одного ребра, а из вершины Е должно выходить еще одно ребро. Если оно соединяет верширисунке. Если же предположить, что это ребро соединяет  $E \mathrel{\mathrm{c}} B$ , из вершин C и D (новые ребра не могут проходить через вершины A, E и B). Таким образом, джентльмен B не мог пожать руку нами (по количеству джентльменов). Обозначим вершины A,B, $C,\,D$  и E и будем соединять две вершины ребром, если джентль-Наконец, рассмотрим з**адачу 3.** Построим граф с пятью вершиджентльмену Е.





зовались никакими теоремами о свойствах графов, но уже сама возможность сделать условия задачи наглядными очень часто Обратите внимание — при решении этой задачи мы не поль-

ми графа, а участки этих маршрутов — ребрами, соединяющими Удобно использовать графы и при изучении лабиринтов. Заменим точки пересечения разных маршрутов в лабиринте вершинавершины, мы получим граф лабиринта.

упрощает ее решение.

Но об этом мы расскажем в следующем выпуске стенгазеты.

Материал подготовили Н. Жарковская, Е. Рисс. Художник В. Солдатенко