# Дискретная математика: неориентированные графы



27 января 2021

#### Графы - мотивировка



Пример 3.1 Между девятью планетами Солнечной системы введено космическое сообщение. Ракеты летают по следующим маршрутам: Земля — Меркурий, Плутон — Венера, Земля — Плутон, Плутон — Меркурий, Меркурий — Венера, Уран — Нептун, Нептун — Сатурн, Сатурн — Юпитер, Юпитер — Марс и Марс — Уран.

Можно ли добраться с Земли до Марса?

#### Определение неориентированного графа



Неформально, **граф** — это пара множества **вершин** и множества **ребер**.

Рассмотрим произвольное множество вершин V.

Ребра удобно рассматривать как множество пар вершин

$$E\subseteq\{\ \{v,u\}\mid u,v\in V\}.$$

**Определение. Графом** называется пара G = (V, E).

#### Базовые определения теории графов



**Определение.** Вершина и ребро **инцидентны**, если вершина является концом этого ребра.

**Определение. Петля** в графе — ребро, инцидентное одной и той же вершине.

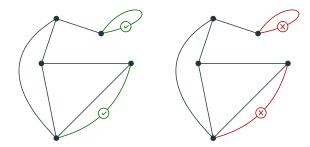
**Определение.** Два ребра, имеющие общую концевую вершину, называются **смежными**.

**Определение. Изолированной вершиной** — вершину, не инцидентная ни одному ребру.

**Определение. Степенью** вершины v называется количество инцидентных ей ребер. Обозначение:  $\deg v$ .

#### Полный граф





Далее на этой лекции мы будем рассматривать графы **без петель** и **кратных ребер**.

**Определение.** Граф на  ${\bf n}$  вершинах называется **полным,** если в нём каждая вершина соединена с каждой. Обозначение  $K_{\bf n}$ .

**Утверждение.** В полном графе  $K_n$  ровно  $\frac{n(n-1)}{2}$  ребер.



**Лемма (О рукопожатиях).** Сумма степеней всех вершин графа равна удвоенному числу ребер:

$$\sum_{v_i \in V} \deg v_i = 2|E|.$$

**Пример 3.2** У кого в среднем больше партнеров противоположного пола? У мужчин или у женщин?

The Social Organization of Sexuality

https://press.uchicago.edu/ucp/books/book/chicago/S/bo3626005.h

#### Пути и циклы



**Определение. Путём** в графе называют последовательность вершин  $u_1, u_2, \ldots, u_n$ , в которой каждые две соседние вершины соединены ребром.

**Определение.** Длиной пути называют количество рёбер пути (если в пути  ${\bf n}$  вершин, то его длина  ${\bf n}-1$ ).

**Определение. Циклом** в неориентированном графе называют путь длины не меньше трёх, начальная и конечная вершина которого совпадают.

**Определение.** Путь называют **простым**, если все его вершины различны.

**Определение.** Цикл называют **простым**, если все вершины цикла кроме  $\mathbf{u}_1$  и  $\mathbf{u}_n$  различны.

### Эйлеровы пути и циклы



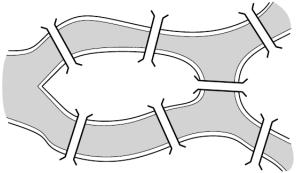
**Эйлеров путь** в графе — это путь, проходящий по всем рёбрам графа ровно по одному разу.

Эйлеров цикл — эйлеров путь, являющийся циклом.

#### Эйлеровы пути и циклы



Пример 3.3 (Задача Эйлера о кёнигсбергских мостах.) Город Кёнигсберг (ныне Калининград) был расположен на берегах реки Прегель и двух островах, которые соединены семью мостами. Можно ли было прогуляться по городу, пройдя по каждому мосту ровно один раз, так, чтобы маршрут начался и закончился на берегу?



#### Эйлеровы пути и циклы



**Теорема 1 (Критерий существования эйлерова цикла).** В графе G=(V,E) существует эйлеров цикл тогда и только тогда, когда все вершины имеют четную степень.

**Теорема 2 (Критерий существования эйлерова пути).** В графе G=(V,E) существует эйлеров путь тогда и только тогда, когда количество вершин с нечетной степенью меньше или равно двум.



**Определение.** Говорят, что вершина v достижима из вершины u, если в графе есть путь из u в v.

**Определение.** Множество состоящее из попарно достижимых вершин называют **компонентой связности**.

**Определение.** Граф называется **связным**, если он содержит ровно одну компоненту связности.

**Пример 3.4** Пусть G — граф на 15 вершинах, причем каждая имеет степень не меньше 7. Докажите, что G связен.

**Пример 3.5** Найдите наибольшее возможное число ребер в несвязном графе на n вершинах.



**Определение.** Связный граф без простых циклов называется **деревом**.

Утверждение. В любом дереве есть вершина степени 1 ("висячая вершина"или "лист").

**Утверждение.** У любого дерева ровно |V|-1 ребро.

**Пример 3.6** Существует ли дерево на 9 вершинах, из которых хотя бы 2 имеют степень 5?

#### Остовное дерево



**Определение.** Пусть G некоторый связный граф. Подграф, являющийся деревом и содержащий все вершины называется **остовным деревом** графа G.

**Утверждение.** У любого связного графа есть остовное дерево.

**Пример 3.7** В каждом связном графе есть такая вершина, что если ее удалить (вместе со всеми исходящими из нее ребрами), то граф останется связным.

## Дополнение графа дополнительный материал



**Определение. Дополнением**  $\bar{G}$  графа G называется граф на том же множестве вершин, в котором пара вершин связана ребром тогда и только тогда, когда в G эта пара вершин ребром не связана.

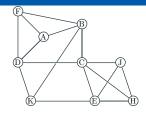
**Пример 3.8** Докажите, что граф или его дополнение связны (возможно оба связны).



Определение. Разрезом в графе называют разбиение множества вершин графа V на множества S и T (которые не пересекаются). То есть  $V = S \cap T$ ,  $S \cap T = \emptyset$ .

Определение. Величиной (или размером) разреза называют суммарное количество рёбер, которые ведут из вершин множества S в вершины множества T.

#### Дополнительный материал



**Пример 3.9** Найдите в графе G разрез размера 6. Есть ли в графе G разрез большего размера?

Из определения следует, что количество рёбер в минимальном разрезе неориентированного графа — это количество рёбер, которое необходимо удалить, чтобы граф стал несвязным.

**Пример 3.10** Найдите минимальный разрез графа G. Докажите, что найденный разрез действительно минимальный.



- **3.1** Найдите число рёбер в графе  ${
  m K}_5$ .
- [3.2] Найдите число путей и простых путей длины 4 в графе  ${
  m K}_5$ . Тот же вопрос для путей длины 5.
- 3.3 Докажите, что не существует графа с пятью вершинами, степени которых равны 4,4,4,4,2.
- 3.4 В графе 100 вершин и 800 рёбер. Докажите, что в этом графе есть хотя бы одна вершина степени не меньше 16.



- 3.5 Дерево имеет 2020 вершин. Верно ли, что в нём найдется простой путь длины 3?
- 3.6 В дереве нет вершин степени 2. Докажите, что количество висячих вершин (т.е. вершин степени 1) больше половины общего количества вершин.
- 3.7 У связного графа на 10 вершинах 15 ребер. Какое максимальное число ребер можно удалить из него так, чтобы он остался связным?