

## Теория графов

Семён Григорьев

Санкт-Петербургский Государственный Университет

2 ноября, 2019

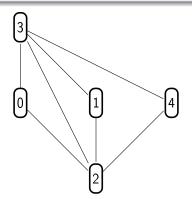
# Эйлеровость

### Definition (Эйлеров цикл)

Эйлеров цикл — цикл, содержащий все рёбра графа.

### Definition (Эйлеров граф)

Эйлеров граф — связанный граф, содержащий эйлеров цикл.



## Как искать эйлеров цикл

#### Theorem

Связаный граф эйлеров  $\iff$  степени всех вершин чётные.

## Как искать эйлеров цикл

#### Theorem

Связаный граф эйлеров  $\iff$  степени всех вершин чётные.

## Definition (Алгоритм Флёри)

Начинаем из произвльной вершины. На каждом шаге выбираем ребро, проходим по нему, удаляем его из графа. Мосты выбираем в последнюю очередь.

Проверять, не мост ли это — долго. В итоге  $O(|E|^2)$  при наивной реализации.

## Как искать эйлеров цикл

#### Theorem

Связаный граф эйлеров  $\iff$  степени всех вершин чётные.

### Definition (Алгоритм Флёри)

Начинаем из произвльной вершины. На каждом шаге выбираем ребро, проходим по нему, удаляем его из графа. Мосты выбираем в последнюю очередь.

Проверять, не мост ли это — долго. В итоге  $O(|E|^2)$  при наивной реализации.

### Definition (Алгоритм через поиск циклов)

Эйлеров цикл — объединение всех простых циклов графа. Ваш любимый алгоритм поиска циклов.

#### Гамильтоновость

### Definition (Гамильтонов цикл)

Гамильтонов цикл — простой цикл, содержащий все вершины графа.

### Definition (Гамильнонов граф)

Гамильтонов граф — связанный граф, содержащий гамильтонов цикл.

Найти гамильтонов цикл на кубе.

## Как проверять на гамильтоновость

#### Theorem (Хватала)

Пусть дан граф G, |V|=n и его степенная последовательность  $d_1 \leq \ldots \leq d_n$ . G — гамильтонов, если  $\forall k: 1 \leq k \leq n/2: (d_k \leq k) \Rightarrow (d_{n-k} \geq n-k)$ .

## Как проверять на гамильтоновость

#### Theorem (Хватала)

Пусть дан граф G, |V| = n и его степенная последовательность  $d_1 \leq \ldots \leq d_n$ . G — гамильтонов, если  $\forall k : 1 \leq k \leq n/2 : (d_k \leq k) \Rightarrow (d_{n-k} \geq n-k)$ .

### Theorem (Ope)

Пусть дан граф G,  $|V| \ge 3$ . Если для любых несмежных вершин v и u  $deg(u) + deg(v) \ge |V|$ , то G гамильтонов.

## Как проверять на гамильтоновость

#### Theorem (Хватала)

Пусть дан граф G, |V| = n и его степенная последовательность  $d_1 \leq \ldots \leq d_n$ . G — гамильтонов, если  $\forall k : 1 \leq k \leq n/2 : (d_k \leq k) \Rightarrow (d_{n-k} \geq n-k)$ .

### Theorem (Ope)

Пусть дан граф G,  $|V| \ge 3$ . Если для любых несмежных вершин v и  $deg(u) + deg(v) \ge |V|$ , то G гамильтонов.

### Theorem (Дирака)

Пусть дан граф G,  $|V| \ge 3$ . Если для  $\forall v \; deg(v) \ge |V|/2$ , то G гамильтонов.

## Как искать гамильтонов цикл

Задача из NP.

• Перебор с откатами.

### Как искать гамильтонов цикл

### Задача из NP.

- Перебор с откатами.
- Алгебра. A матрица смежности, B модифицированная матрица смежности:  $b[i,j]=x_j$  если есть ребро  $(x_i,x_j)$ , 0 иначе. Вычисляем  $A*B*B*\dots*B$  матрица гамильтоновых циклов.

Сколько раз надо перемножать матрицы? Найти гамильтоновы циклы в кубе через матричный алгоритм.

## Эйлеровость и гамильтоновость вместе

#### Theorem

Пусть G — граф, L(G) — рёберный граф.

- Если G эйлеров, то L(G) эйлеров и гамильтонов
- ullet Если G гамильтонов, то L(G) гамильтонов

# Эйлеровость и гамильтоновость вместе

#### Theorem

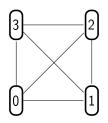
Пусть G — граф, L(G) — рёберный граф.

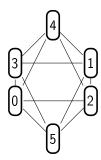
- Если G эйлеров, то L(G) эйлеров и гамильтонов
- Если G гамильтонов, то L(G) гамильтонов

Обратное не верно.

L(G):

G:





### Definition (Packpacka)

Раскраска — назначение цветов вершинам.

### Definition (Packpacka)

Раскраска — назначение цветов вершинам.

### Definition (Правильная раскраска)

Раскраска называется правильной, если любые две смежные вершины имеют разные цвета.

### Definition (Packpacka)

Раскраска — назначение цветов вершинам.

### Definition (Правильная раскраска)

Раскраска называется правильной, если любые две смежные вершины имеют разные цвета.

### Definition (Хроматическое число)

Хроматическое число графа G = X(G) — минимальное число красок, достаточное для того, чтобы правильно раскрасить граф.

### Definition (Packpacka)

Раскраска — назначение цветов вершинам.

### Definition (Правильная раскраска)

Раскраска называется правильной, если любые две смежные вершины имеют разные цвета.

### Definition (Хроматическое число)

Хроматическое число графа G = X(G) — минимальное число красок, достаточное для того, чтобы правильно раскрасить граф.

#### Definition

Граф G является n-раскрашиваемым, если  $X(G) \leq n$ . Граф G является n-хроматическим, если X(G) = n.

Проверить, можно ли граф правильно раскрасить в  $k \geq 3$  цветов — NP-полная задача.

Проверить, можно ли граф правильно раскрасить в  $k \geq 3$  цветов — NP-полная задача.

Как найти минимальное k?

Проверить, можно ли граф правильно раскрасить в  $k \geq 3$  цветов — NP-полная задача.

Как найти минимальное k?

Theorem (Теорема о 5 красках)

Любой планарный граф 5-раскрашиваем.

Проверить, можно ли граф правильно раскрасить в  $k \geq 3$  цветов — NP-полная задача.

Как найти минимальное k?

Theorem (Теорема о 5 красках)

Любой планарный граф 5-раскрашиваем.

Theorem (Теорема о 4 красках)

Любой планарный граф 4-раскрашиваем.

Проверить, можно ли граф правильно раскрасить в  $k \geq 3$  цветов — NP-полная задача.

Как найти минимальное k?

Theorem (Теорема о 5 красках)

Любой планарный граф 5-раскрашиваем.

Theorem (Теорема о 4 красках)

Любой планарный граф 4-раскрашиваем.

Theorem (Грёти)

Любой планарный граф без треугольников 3-раскрашиваем.

Считаем, что граф помечен (вершины имеют уникальные метки)

#### Definition

Две раскраски различны, если хотя бы одной вершине они сопоставляют разные цвета.

Считаем, что граф помечен (вершины имеют уникальные метки)

#### Definition

Две раскраски различны, если хотя бы одной вершине они сопоставляют разные цвета.

#### Definition

Раскраска графа t цветами — раскраска, использующая не более t цветов.

Считаем, что граф помечен (вершины имеют уникальные метки)

#### Definition

Две раскраски различны, если хотя бы одной вершине они сопоставляют разные цвета.

#### Definition

Раскраска графа t цветами — раскраска, использующая не более t цветов.

### Definition (Хроматическая функция)

Хроматическая функция графа f(G,t) — число различных раскрасок  $G\ t$  цветами.

Считаем, что граф помечен (вершины имеют уникальные метки)

#### Definition

Две раскраски различны, если хотя бы одной вершине они сопоставляют разные цвета.

#### Definition

Раскраска графа t цветами — раскраска, использующая не более t цветов.

### Definition (Хроматическая функция)

Хроматическая функция графа f(G,t) — число различных раскрасок  $G\ t$  цветами.

Хроматическая функция для полного графа?

# Построение хроматической функции

#### Definition

Элементарный гомоморфизм  $\varepsilon$  на графе G: отождествляет любые две вершины (стягивает их в одну).  $\varepsilon(G,u,v)$ .

# Построение хроматической функции

#### Definition

Элементарный гомоморфизм  $\varepsilon$  на графе G: отождествляет любые две вершины (стягивает их в одну).  $\varepsilon(G,u,v)$ .

#### Theorem

$$f(G,t) = f(G + (u,v),t) + f(\varepsilon(G,u,v),t)$$

# Построение хроматической функции

#### Definition

Элементарный гомоморфизм  $\varepsilon$  на графе G: отождествляет любые две вершины (стягивает их в одну).  $\varepsilon(G,u,v)$ .

#### Theorem

$$f(G,t) = f(G + (u,v),t) + f(\varepsilon(G,u,v),t)$$

Этот процесс можно продолжать до полных графов.

Про контекстно-свободные языки и граммтики

Про поиск путей с контекстно-свободными ограничениями

## Задачи

- Реализуйте алгоритм для решения задачи достижимости с КС ограничениями через тензорное произведение.
- Какова временная сложность алгоритма для решения задачи достижимости с КС ограничениями через тензорное произведение относительно размера входного графа и автомата, построенного по грамматике?
- Предложите алгоритм преобразования произвольной контекстно-свободной граммтики в нормальную форму Хомского.
  Оцените увеличение размера грамматики при таком преобразовании.
- Реализуйте алгоритм минимизации автомата, построенного по контекстно-свободной грамматике. Чем он отличается от алгоритма минимизации обычного конечного автомата?