

# Практика по алгоритмам

Всеволод Опарин, Алексей Давыдов

Осень, 2014

## 1 Практика 1. Асимптотика

### 1.1 Вспомогательные факты

1. Сумма арифметической прогрессии ( $a_{i+1} = a_i + d$ ):  $a_1 + a_2 + \dots + a_n = \frac{a_1 + a_n}{2} \cdot n$ .
2. Сумма геометрической прогрессии:  $1 + p + \dots + p^{n-1} = \frac{p^n - 1}{p - 1}$ ,  $\sum_{i=0}^{\infty} p^i = \frac{1}{1-p}$ . при  $0 < p < 1$ .
3. Гармонический ряд:  $\sum_{i=1}^n \frac{1}{i} = \log n + O(1)$ ,  $\sum_{i=1}^n \frac{1}{i^{1+\epsilon}} = O(1)$ .
4. Оценки на суммы:

(a) Мажорирование:

$$\sum_{i=0}^n i \leq \sum_{i=0}^n n = O(n^2).$$

(b) Разделение на суммы

$$\sum_{i=0}^n i \geq \sum_{i=\lfloor n/2 \rfloor}^n \lfloor n/2 \rfloor = \Omega(n^2).$$

(c) Интегрирование

$$\Omega(n^2) = \int_0^n x dx \leq \sum_{i=1}^n i \leq \int_1^{n+1} x dx = O(n^2).$$

### 1.2 Практика

Асимптотика:

1.  $n^k$  и  $c^n$  сравнить по  $O$ -нотациями.
2.  $p(n) = a_0 + a_1x + \dots + a_dx^d$ . Для каких  $k$  какие отношения между  $p(n)$  и  $n^k$ .
3.  $\max(f(n), g(n)) = \Theta(f(n) + g(n))$ ?
4.  $2^{n+1} = O(2^n)$ ?  $2^{2n} = O(2^n)$ ?
5.  $f(n) = O(f(n)^2)$ ?
6.  $f(n) + g(n) = \Theta(\min(f(n), g(n)))$ ?
7.  $f(n) = O(g(n)) \Rightarrow \log f(n) = O(\log g(n))$ ?
8.  $f(n) = O(g(n)) \Rightarrow 2^{f(n)} = O(2^{g(n)})$ ?

9.  $f(n) = f(n/2)$ ?
10.  $f(n) + o(f(n)) = \Theta(f(n))$ ?
11.  $\log n! = \Theta(n \cdot \log n)$ ?

Суммы:

1.  $\sum_{i=1}^n \frac{1}{i} = \Omega(\log n)$  через интегралы и разбиения на части.
2.  $\sum_{k=1}^n \frac{1}{k^2} = O(1)$ .
3.  $\sum_{k=0}^{\log n} \lceil n/2^k \rceil$ .
4.  $\sum_{k=1}^n \frac{1}{2k-1} = \ln(\sqrt{n}) + O(1)$ .
5.  $\sum_{k=0}^{\infty} (k-1)/2^k = ?$ .
6.  $\prod_{k=1}^n (2 \cdot 4^k)$ .
7.  $\prod_{k=2}^n (1 - 1/k^2)$ .

### 1.3 Домашнее задание

Дедлайн: 23.59 11.09.2014

Группа Давыдова решает все суммы в качестве домашнего задания.

1. Посчитать произведения

- (a)  $\prod_{k=1}^n (2 \cdot 4^k)$ .
- (b)  $\prod_{k=2}^n (1 - 1/k^2)$ .

2. Заполнить табличку.

$A$	$B$	$O$	$o$	$\Theta$	$\omega$	$\Omega$
$\lg^k n$	$n^\epsilon$					
$n^k$	$c^n$					
$\sqrt{n}$	$n^{\sin n}$					
$2^n$	$2^{n/2}$					
$n^{\lg m}$	$m^{\lg n}$					
$\lg(n!)$	$\lg(n^n)$					

3. Упорядочить функции в порядке возрастания.

$\lg(\lg^* n)$	$2^{\lg^* n}$	$(\sqrt{n})^{\lg n}$	$n^2$	$n!$	$(\lg n)!$
$(3/2)^n$	$n^3$	$\lg^2 n$	$\lg n!$	$2^{2^n}$	$n^{1/\lg n}$
$\ln \ln n$	$\lg^* n$	$n \cdot 2^n$	$n^{\lg \lg n}$	$\ln n$	$1$
$2^{\ln n}$	$(\lg n)^{\lg n}$	$e^n$	$4^{\lg n}$	$(n+1)!$	$\sqrt{\lg n}$
$\lg^* \lg n$	$2^{\sqrt{2 \lg n}}$	$n$	$2^n$	$n \lg n$	$2^{2^{n+1}}$

Примечание:  $\lg^*(n) = \begin{cases} 0 & \text{если } n \leq 1; \\ 1 + \lg^*(\lg n) & \text{иначе.} \end{cases}$

## 2 Практика 2. Линейные алгоритмы

### 2.1 Практика

1. Реализовать стек с операциями PUSH, POP, MAX при условии, что каждая операция работает за константное время.
2. Реализовать очередь с операциями PUSH, POP, MAX при условии, что каждая операция работает за константное время.
3. Дана последовательность  $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{N}$  и  $S \in \mathbb{N}$ . Найти  $l, r$  ( $1 \leq l \leq r \leq n$ ) такие, что сумма  $\sum_{i=l}^r a_i = S$ . Задачу требуется решить за линейное от  $n$  время.

### 2.2 Домашнее задание

Дедлайн: 18 сентября, 23.59

1. Дана последовательность  $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$ . Найти  $l, r$  ( $1 \leq l \leq r \leq n$ ) такие, что сумма  $\sum_{i=l}^r a_i$  была бы максимальной. Задачу требуется решить за линейное от  $n$  время.
2. Дана скобочная последовательность, составленная из скобок '(', ')', '[', ']', '{', '}'. Последовательность называется корректной, если каждой открывающей скобке соответствует закрывающая скобка того же типа, и соблюдается вложенность. Примеры,  $(\{\})$  и  $()()$  – корректные, а  $()$  и  $[(])$  – нет.

Предоставьте алгоритм, который проверяет корректность последовательности за линейное время.

3. Дан массив целых чисел  $a_i$ . Придумайте структуру данных, которая бы умела отвечать на запросы вида: "По данным  $l$  и  $r$  вернуть  $\sum_{i=l}^r a_i$ ." за  $O(1)$ .

Разрешается сделать предподсчет за  $O(n)$ . Значения в массиве не меняются.

4. Дано число, представленное  $n$  цифрами в десятичной записи без ведущих нулей. Из числа требуется вычеркнуть ровно  $k$  цифр так, чтобы результат был бы максимальным. Задачу требуется решить за линейное от  $n$  время.

**Внимание!**  $k$  подается на вход и может быть порядка  $n$ . Решение за  $O(kn)$  приравнивается к квадратичному от  $n$ .

5. (\*) Дана последовательность объектов  $a_1, a_2, \dots, a_n$ . Над объектами определена операция сравнения. Известно, что в последовательности есть элемент присутствующий не менее чем  $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 1$ . Требуется найти элемент  $a$  за линейное время и константу дополнительной памяти при условии, что последовательность задана форвард-итератором.
6. (\*) Дана последовательность  $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{N}$ . Найти  $l, r$  ( $1 \leq l \leq r \leq n$ ) такие, что значение  $(r - l + 1) \min_{i \in [l, r]} a_i$  было бы максимально. Задачу требуется решить за линейное от  $n$  время.

## 3 Практика 3. Разделяй-и-властвуй

### 3.1 Вспомогательные факты

1. Пусть  $a \geq 1$  и  $b > 1$  — константы,  $f(n)$  — функция,  $T(n)$  определено при неотрицательных  $n$  формулой

$$T(n) = aT(n/b) + f(n),$$

где под  $n/b$  понимается либо  $\lceil n/b \rceil$ , либо  $\lfloor n/b \rfloor$ . Тогда

- (a) если  $f(n) = O(n^{\log_b a - \epsilon})$  для некоторого  $\epsilon > 0$ , то  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$ ;
  - (b) если  $f(n) = \Theta(n^{\log_b a})$ , то  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \lg n)$ ;
  - (c) если  $f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \epsilon})$  для некоторого  $\epsilon > 0$  и если  $af(n/b) \leq cf(n)$  для некоторой константы  $c < 1$  и достаточно больших  $n$ , то  $T(n) = \Theta(f(n))$ .
2. Комментарий к задачам про оценку асимптотики. Можно считать, что для некоторой константы  $n_0$  и всех  $n \leq n_0$  верно, что  $T(n) = 1$ .
  3. **Утверждение.** Пусть  $y(n)$  — монотонная неограниченная функция, и  $f(n) = O(g(n))$ . Тогда  $f(y(n)) = O(g(y(n)))$ .

**Доказательство.** Нам известно, что для некоторой константы  $c$  и  $n_0$ ,  $f(n) \leq c \cdot g(n)$  при  $n \geq n_0$ . Заметим, что, начиная с некоторой величины  $n'$ ,  $y(n) > n_0$ . Значит,  $f(y(n)) \leq c \cdot g(y(n))$ , начиная с  $n'$ . Значит,  $f(y(n)) = O(g(y(n)))$ .

4. Разбор задачи  $T(n) = 2 \cdot T(\sqrt{n}) + \log n$ .

Проведем замену переменных. Пусть  $y = \log n$ . Тогда  $T(2^y) = 2 \cdot T(2^{\frac{y}{2}}) + y$ . Пусть  $T'(y) = T(2^y)$ . Тогда, для  $T'$  справедлива следующая рекуррентная формула

$$T'(y) = 2 \cdot T'(y/2) + y.$$

По теореме о рекуррентных соотношениях получаем, что  $T(2^y) = T'(y) = O(y \cdot \log y)$ . Подставим  $y = \log n$ . По предыдущему пункту получим, что  $T(2^{\log n}) = T(n) = O(\log n \cdot \log \log n)$ .

### 3.2 Практика

1. Определить асимптотику.

- (a)  $T(n) = 2 \cdot T(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 17) + n$ .

### 3.3 Домашнее задание

Дедлайн: 25 сентября, 23.59

1. Определить асимптотику.

- (a)  $T(n) = T(\lceil \frac{n}{2} \rceil) + 1$ .

- (b)  $T(n) = T(a) + T(n - a) + n$  для произвольной константы  $a$ .

- (c)  $T(n) = T(\alpha \cdot n) + T((1 - \alpha) \cdot n) + n$  для произвольной константы  $\alpha \in (0, 1)$ .

- (d)  $T(n) = 4 \cdot T(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor) + n^k$  для  $k \in \{1, 2, 3\}$ .

2. Определить асимптотику  $T(n) = 2 \cdot T(\lfloor \log n \rfloor) + 2^{\log^* n}$ .

3. Есть  $k$  отсортированных массивов. В сумме массивы содержат  $n$  элементов. Слить массивы за  $O(n \log k)$ .

4. Назовем массив  $A[1..n]$  унимодальным, если он сначала возрастает, а потом убывает. Строго говоря, существует такое  $m \in [1, n]$ , что

- $A[i] < A[i + 1]$  для  $1 \leq i < m$ ;
- $A[i] > A[i + 1]$  для  $m \leq i < n$ .

Элемент с номером  $m$  назовем *пиком*.

(a) Постройте алгоритм для поиска пика за  $O(\log n)$ .

(b) Дан выпуклый многоугольник на плоскости из  $n$  вершин. Вершины заданы в порядке обхода по часовой стрелке. Никакие три подряд идущие вершины не лежат на одной прямой. Требуется найти минимальный прямоугольник со сторонами, параллельными осям координат, содержащий данный многоугольник (bounding box) за  $O(\log n)$ .

5. \* Дан массив из  $n$  различных элементов. Требуется найти число инверсий за  $O(n \log n)$  (число инверсий в массиве  $a$ , это число таких пар  $(i, j)$ , что  $i < j$ , но  $a[i] > a[j]$ ).

6. \* Структура данных файл последовательного доступа поддерживает следующие операции:

- *Read()*: чтение числа из файла на текущей позиции и перевод позиции вперед на 1 элемент.
- *Write(x)*: запись числа в файл в текущую позицию и перевод позиции вперед на 1 элемент.
- *Rewind()*: перевод позиции на начало файла.

Требуется отсортировать файл за  $O(n \log n)$  используя  $O(1)$  памяти и два дополнительных файла.

## 4 Практика 4. Сортировки

### 4.1 Практика

1. Даны два массива  $a$  и  $b$  длины  $n$ , сгенерировать все попарные суммы  $a_i + b_j$  в отсортированном порядке.
  - (a) За  $O(n^2 \log n)$ .
  - (b) За  $O(n^3)$  с использованием  $O(n)$  дополнительной памяти.
  - (c) За  $O(n^2 \log n)$  с использованием  $O(n)$  дополнительной памяти.
2. В свободное время Анка-пулеметчица любит сортировать патроны по серийным номерам. Вот и сейчас она только разложила патроны на столе в строго отсортированном порядке. Но тут Иван Васильевич распахнул дверь с такой силой, что все патроны на столе подпрыгнули и немного перемешались. Оставив ценные указания, Иван Васильевич отправился восвояси. Как оказалось, патроны перемешались не сильно. Каждый патрон отклонился от своей позиции не более чем на  $k$ . Всего патронов  $n$ . Помогите Анке отсортировать патроны.
  - (a) Отсортируйте патроны за  $O(nk)$ .
  - (b) Отсортируйте патроны за  $O(n + I)$ , где  $I$  — число инверсий.
  - (c) Докажите нижнюю оценку на время сортировки  $\Omega(n \log k)$ .
  - (d) Отсортируйте патроны за  $O(n \log k)$ .
3. Дано  $n$  точек на плоскости. Никакие три не лежат на одной прямой. Соединить точки
  - (a)  $(n - 1)$ -звенной ломаной без самопересечений (не замкнутой);
  - (b)  $n$ -звенной ломаной без самопересечений (замкнутой)за  $O(n \log n)$ .
4. Дан набор из  $n$  отрезков  $[a_i, b_i]$ . Числа  $a_i, b_i$  — вещественные.
  - (a) Найти такое вещественное  $x$ , что  $|\{i: x \in [a_i, b_i]\}|$  максимально.
  - (b) Длину объединения отрезков.
  - (c) Для каждого  $k$  определим множество точек  $S_k$ , покрытых ровно  $k$  отрезками. Множество  $S_k$  можно представить как набор непересекающихся отрезков. Найти суммы длин этих отрезков для каждого  $k$ .за  $O(n \log n)$
5. Даны два массива  $a$  и  $b$  одинаковой длины. Нужно найти такую перестановку  $p$ , что  $\sum_{i=1}^n a_{p_i} b_i \rightarrow \max$ . Решение обосновать.

## 4.2 Домашнее задание

Дедлайн: 2 октября, 23.59

1. Дано бинарное дерево:  $Tree ::= Node(Tree, Tree) | Empty$  (эта запись означает, что дерево — это либо вершина с парой потомков-деревьев, либо особое значение  $Empty$ ). Определим функцию  $\mathbf{rank}(x)$  следующим образом:

- $\mathbf{rank}(Empty) = 0$
- $\mathbf{rank}(Node(left, right)) = \min(\mathbf{rank}(left), \mathbf{rank}(right)) + 1$ .

Назовем бинарное дерево *скошенным влево (левацким)*, если для его вершин выполнено следующее свойство:

$$\forall_{x=Node(left, right)} \mathbf{rank}(left) \geq \mathbf{rank}(right).$$

*Скошенная влево (левацкая) куча* — это скошенное влево дерево, в вершинах которого хранятся данные, для которых выполнено свойство кучи.

- Докажите, что для любого скошенного влево дерева  $|T| \geq 2^{\mathbf{rank}(T)-1}$  ( $|T|$  обозначает количество вершин в дереве  $T$ ).
  - Придумайте, как слить две скошенные влево кучи  $H_1$  и  $H_2$  за время  $O(\log |H_1| + \log |H_2|)$ .
  - Придумайте, как используя операцию слияния, построенную на предыдущем шаге, реализовать операции:
    - $Insert(x)$  — добавление элемента  $x$  в кучу,
    - $Pull()$  — удаление минимального элемента из кучи.
2. Дано  $2n - 1$  коробок с черными и белыми шарами. В  $i$ -ой коробке находится  $w_i$  белых и  $b_i$  черных шаров. Всего в коробках находится  $W$  белых и  $B$  черных шаров. Требуется выбрать  $n$  коробок таким образом, чтобы суммарное число белых шаров в них было не менее  $\frac{W}{2}$ , а черных не менее  $\frac{B}{2}$ . Решить за  $O(n \log n)$ .
  3. На прямой расположено  $n$  точек  $p_1, p_2, \dots, p_n$  в порядке возрастания. Каждая точка имеет вес  $w_i \geq 0$ . Требуется найти такую точку  $q$ , что  $\sum_i w_i \cdot |p_i - q|$  имела бы минимальное значение. Время работы:  $O(n)$ .

**Примечание.** Точки на вход подаются в порядке возрастания.

4. (\*) Дан массив из  $n + 1$  целого числа от 1 до  $n$ . Массив доступен только на чтение, есть  $O(1)$  дополнительной памяти. Найти за  $O(n)$  любое число, которое встречается хотя бы два раза.

## 5 Практика 5. Быстрая сортировка

### 5.1 Практика

1. Робот Иван Семеныч пробует пирожки. Содержимое пирожков делится на три типа. Всего пирожков  $n$ . Каждый пирожок можно попробовать не более одного раза. Пирожки можно менять местами. Память у робота маленькая,  $O(\log n)$ .

Помогите Ивану Семенычу отсортировать пирожки по типу: сначала первый, потом второй, потом третий. Сортировка должна работать за линейное время.

2. Разработайте алгоритм, который позволит находить  $k$ -порядковую статистику через медиану.
3. Рассмотрим следующий алгоритм быстрой сортировки массива  $A[1..n]$ .

- Взять элемент с номером  $\text{pivot} = \lceil \frac{n}{2} \rceil$ .
- Перенести в отдельный массив все элементы меньше  $A[\text{pivot}]$ , затем равные, затем большие, сохраняя порядок.
- Запустить алгоритм рекурсивно на элементах меньших  $A[\text{pivot}]$ , затем на больших.

Будем оценивать сложность алгоритма как суммарную длину всех массивов, на которых будет рекурсивно запущен алгоритм.

Постройте алгоритм, который получает на вход  $n$  и строит наиболее сложный пример для сортировки за линейное от  $n$  время.

4. (\*) Куча хранится в массиве длины  $n$ . Родитель  $p$  хранит детей в ячейках  $2 \cdot p + 1$  и  $2 \cdot p + 2$ . Алгоритм приступает к сортировке. Сортировка устроена следующим образом.

- Поменять первый и последний элемент кучи местами.
- Уменьшить размер кучи на единицу.
- Запустить `heapifyDown` на первом элементе.

`heapifyDown` меняет родителя с наибольшим ребенком (при условии, что ребенок больше родителя) и запускается рекурсивно. Сложность кучи определим через число вызовов функции `heapifyDown`. Требуется придумать алгоритм, который по  $n$  строит самую сложную кучу. Ответ должен быть в виде перестановки из  $n$  элементов. Решить за  $O(n \log n)$ .

5. \* Придумайте структуру данных, которая поддерживает следующие операции (в оценках времени работы  $n$  — текущее количество элементов) :

- *Insert*( $x$ ) — добавление элемента  $x$  за  $O(\log n)$ ,
- *Pull*() — удаление минимального элемента за  $O(\log n)$ ,
- *Copy*() — копирование структуры за  $O(1)$  (после копирования с каждой из копий можно независимо проделывать любую из данных трех операций).

Подсказка: за основу можно взять левацкую кучу.



## 6 Практика 6. Медианы

### 6.1 Практика

1. Дан массив  $A[1..n]$  из  $n$  различных чисел. Массив не обязательно отсортирован. Требуется найти  $k$  ближайших к медиане элементов за линейное время. Решить для двух метрик.

(a) По позиции в отсортированном массиве.

$$d(x, \text{median}) = |\text{pos}(x) - \text{pos}(\text{median})|,$$

где  $\text{pos}(x)$  — позиция элемента  $x$  в отсортированном массиве.

(b) По значению.

$$d(x, \text{median}) = |x - \text{median}|.$$

2. Дано два массива  $a_1, a_2, \dots, a_n$  и  $p_1, p_2, \dots, p_m$ . Нужно за  $O(n \log m)$  для каждого  $i$  найти  $p_i$ -ую порядковую статистику в массиве  $a$ .
3. Медианой называется  $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ -я порядковая статистика. Придумайте структуру данных на основе  $\widehat{\text{heap}}$ , которая умеет делать  $\widehat{\text{Insert}}(x)$ ,  $\widehat{\text{DeleteMedian}}()$ , все операции за  $O(\log n)$ .
4. Дано множество, представленное в виде бинарной кучи. Найти  $k$ -ую статистику за:
  - (a)  $O(k \log n)$
  - (b)  $O(k^2)$
  - (c)  $O(k \log k)$
5. Дано множество, представленное в виде бинарной кучи с минимумом в корне. Найти  $k$ -ую статистику за  $O(k \log k)$ .
6. (\*) Найти отрезок массива, на котором  $(\min_{i \in [l, r]} a_i) \cdot \sum_{i \in [l, r]} a_i$  максимально. Время  $O(n)$ . Числа целые.

## 6.2 Домашнее задание

Дедлайн: 22 октября, 23.59

1. Придумайте структуру данных на основе кучи со следующими операциями:  $\widehat{\text{Insert}}(x)$ ,  $\widehat{\text{Delete}}\{\text{Median}, \text{Min}, \text{Max}\}()$ ,  $\widehat{\text{Get}}\{\text{Median}, \text{Min}, \text{Max}\}()$ . Все операции должны выполняться за  $O(\log n)$ .
2. Пусть есть массив, состоящий из различных элементов, и алгоритм  $A$ , который находит  $k$ -ую порядковую статистику, используя только попарные сравнения. Покажите, что, используя результаты сравнений, проведенных алгоритмом, можно разделить элементы на меньшие  $k$ -ой статистики и большие её.
3. Дан набор из  $n$  целых чисел. Найдите пару чисел, сумма которых наиболее близка к нулю. Время работы  $O(n \log n)$ .
4. Дан набор из  $n$  пар гаек и болтов, все размеры которых различны. Гайки и болты перемешаны. Требуется для каждой гайки найти соответствующий болт. Сравнить можно только болты с гайками (сравнить две гайки между собой, или два болта между собой — невозможно). Время работы:
  - (a)  $O(n \log n)$  в среднем,
  - (b) (\*)  $O(n \log n)$ .
5. (\*) Назовем массив  $A[0..n-1]$  почти отсортированным (на 90%), если из него можно вычеркнуть 10% элементов, чтобы оставшиеся оказались в отсортированном порядке.

Наша задача построить эффективный алгоритм для проверки на почти отсортированность. Для простоты, далее будем рассматривать только массивы, все элементы которых различны.

Рассмотрим следующий алгоритм.

```
def binary_search(a, key, left, right):
    if left == right - 1:
        return left
    else:
        mid = left + (right - left) // 2
        if key < a[mid]:
            return binary_search(a, key, left, mid)
        else:
            return binary_search(a, key, mid, right)
```

```
def check_sort(a):
    for r in range(0, k):
        i = random.randrange(0, n)
        j = binary_search(a, a[i], 0, len(a))
        if i != j:
            return False
    return True
```

Докажите, что при выборе соответствующего  $k$  данный алгоритм

- выдает всегда **True** для отсортированного массива;
- выдает **False** с вероятностью хотя бы  $\frac{2}{3}$ , если массив не отсортирован на 90%.

Оцените значение  $k$ .

## 7 Практика 7. Графы

### 7.1 Практика

1. Дано корневое дерево  $T = \langle V, E \rangle$ . Каждая вершина может иметь произвольное число детей. Придумайте структуру данных, которая позволяла бы отвечать на запросы вида: "Является ли вершина  $u$  потомком вершины  $v$ ?" за  $O(1)$ . Разрешается сделать препроцессинг за линейное время.
2. Дан граф  $G = \langle V, E \rangle$ . Проверить, является ли он двудольным. Время:  $O(V + E)$ .
3. Дан граф  $G = \langle V, E \rangle$ . Есть ребро  $e$ . Проверить, лежит ли ребро на каком-нибудь цикле. Время:  $O(V + E)$ .
4. Для заданного неориентированного графа  $G = \langle V, E \rangle$  посчитать минимальное число ребер, которые нужно добавить в граф, чтобы он стал связным, за  $O(V + E)$ .
5. Корневое дерево  $T$  на  $V$  вершинах задается массивом из  $V$  элементов. Все вершины пронумерованы. Для каждой вершины в массиве указан его родитель. Для корня  $r$  значение в массиве равно -1. Требуется определить как будет выглядеть новое представление дерева, если корень  $r$  сменить на корень  $q$ . Разрешается использовать  $O(1)$  дополнительной памяти. Менять массив можно. Время  $O(V)$ .
6. (\*) Дан неориентированный граф  $G$ . Степень каждой вершины графа не превосходит трех. Требуется разбить граф на две доли так, чтобы у каждой вершине в ее же доле было не более одного соседа. Время  $O(V + E)$ .

## 8 Практика 8. Дейкстра + поиск в глубину

### 8.1 Практика

1. Дан ориентированный ациклический граф  $G = \langle V, E \rangle$ . Найти в нем гамильтонов путь за  $O(V + E)$  или сказать, что такого нет.
2. Есть три бочки на 10, 7 и 4 литра. 7- и 4-литровые бочки заполнены водой. Разрешается переливать воду между бочками до момента либо пока одна бочка не заполнится полностью, либо пока из другой не выльется вся вода. Проверить, можно ли отмерить 2 литра. Если возможно, найти минимальное число переливаний. Как решить аналогичную задачу при условии, что емкости бочек  $a, b$  и  $c$  ( $a \leq b \leq c$ ); бочки с емкостями  $a$  и  $b$  заполнены водой? Время:  $O(a \cdot b)$ .
3. В стране  $n$  аэропортов. Самолет может сделать перелет из аэропорта  $i$  в аэропорт  $j$ , израсходовав  $w_{ij}$  горючего. При этом  $w_{ij}$  может отличаться от  $w_{ji}$ , и  $w_{ii} = 0$ . Требуется найти минимальный размер бака, позволяющий добраться самолету из любого города в любой, возможно с дозаправками. Решить за  $O(n^2 \log W)$ , где  $W$  — максимум по всем  $w_{ij}$ .
4. Дан неориентированный граф  $G = \langle V, E \rangle$ . Назовем ребро хорошим, если оно не лежит ни на одном цикле. Найдите все хорошие ребра за  $O(V + E)$ .
5. Постройте граф с отрицательными весами, на котором Дейкстра выдавал бы неверный ответ. Граф не должен содержать отрицательных циклов. Где в доказательстве используется положительность весов ребер?
6. Рассмотрим взвешенный граф  $G = \langle V, E \rangle$ . Пусть некоторые ребра имеют отрицательный вес, но граф не имеет отрицательных циклов. Назначим каждой вершине  $v$  некоторое число  $\phi_v$  так, что  $w'_{uv} = w_{uv} + \phi_v - \phi_u \geq 0$  для любого ребра  $(u, v) \in E$ . Будем искать кратчайшие пути алгоритмом Дейкстры на графе с весами  $w'$ . Может ли алгоритм Дейкстры дать неверный ответ при таком подходе? Ответ доказите.
7. (\*) Пусть есть связный граф  $G = \langle V, E \rangle$ . Минимальный разрез графа — это минимальное по размеру множество ребер такое, что после его удаления граф теряет связность. Рассмотрим операцию стягивания ребра  $(u, v)$ . Это операция, после которой ребро  $(u, v)$  пропадает, вершины  $u$  и  $v$  сливаются, а множества ребер, исходящих из них, объединяются, возможно образуя кратные ребра. Рассмотрим следующий алгоритм. Будем равномерно случайно брать ребро из графа и стягивать его. Будем так делать, пока в графе не останутся две вершины.
  - (a) Докажите, что число ребер между оставшимися двумя вершинами будет не меньше размера минимального разреза.
  - (b) Оцените снизу вероятность того, что это число будет равно размеру минимального разреза.
  - (c) Постройте эффективный алгоритм поиска минимального разреза, который ошибается с константной вероятностью.

## 8.2 Домашнее задание

Дедлайн: 30 октября, 23.59

1. Есть клетчатое поле  $n \times m$ . Северо-западная клетка имеет координаты  $(1, 1)$ . Некоторые клетки закрашены черным цветом. Есть обычный игральный кубик: каждая сторона помечена числом от 1 до 6, сумма чисел на противоположных гранях равна 7. Размеры грани кубика и клетки совпадают. Кубик стоит в клетке  $(1, 1)$ . На верхней грани написано число 1, на южной – 2, на восточной 3. Кубик разрешается перекатывать в соседнюю по ребру клетку, если она не покрашена в черный. Можно ли привести кубик в клетку  $(n, m)$ , чтобы его пространственное положение было таким же, как изначально в  $(1, 1)$ . Задача: построить для данной задачи граф из  $O(nm)$  ребер и  $O(nm)$  вершин.
2. В долине потоп. Долина представляет собой клетчатое поле  $n \times m$ . В каждой клетке написана высота. Максимальная высота клетки –  $h$ , минимальная – 0. Изначально уровень воды 0, но каждую минуту он увеличивается на 1. Чтобы пройти между соседними по ребру клетками высоты  $h_1$  и  $h_2$ , необходимо потратить  $1 + |h_1 - h_2|$  минут. Турист находится в клетке  $(1, 1)$ , ему необходимо добраться до клетки  $(n, m)$ , не коснувшись воды. Получится ли у него сделать это? Как определить минимальное время, чтобы достигнуть цели, если это возможно? Постройте граф размера  $O(nmh)$  для данной задачи.
3. Дан взвешанный ориентированный граф  $G = \langle V, E \rangle$  с выделенной вершиной  $s \in V$ . Требуется построить дерево “кратчайших” путей из вершины  $s$  во все остальные по следующим метрикам.
  - (a) Вес пути определяется весом самого тяжелого ребра.
  - (b) (\*) Вес пути определяется парой весов самого тяжелого ребра и следующего за ним по весу. Пары сравниваются по элементно: сначала первые элемент; если они равны, то вторые.Время –  $O((V + E) \log V)$ .
4. (\*, группа Опарина) Дан неориентированный граф  $G = \langle V, E \rangle$ . Назовем ребро хорошим, если удалив его, число компонент связности в графе увеличивается. Найдите все хорошие ребра за  $O(V + E)$ .
5. (\*, группа Давыдова) Дан неориентированный граф  $G = \langle V, E \rangle$ . Назовем вершину хорошей, если удалив её, число компонент связности в графе увеличивается. Найдите все хорошие вершины за  $O(V + E)$ .

## 9 Практика 9. Кратчайшие пути

### 9.1 Практика

1. Дан взвешанный неориентированный граф  $G = \langle V, E \rangle$  с выделенной вершиной  $s$ . Требуется определить для каждой вершины, есть до нее один кратчайший путь или несколько, за  $O((V + E) \cdot \log V)$ .
2. Дан неориентированный граф  $G = \langle V, E \rangle$  и выделенное ребро  $e$ . Требуется найти кратчайший простой цикл с этим ребром за  $O(V + E)$ .
3. Дана система неравенств на  $n$  переменных. Каждое неравенство имеет вид  $x_i - x_j \leq \delta_{ij}$ . Всего неравенств  $m$ . Найти решение системы или сказать, что его не существует, за  $O(n \cdot m)$ .
4. Дан набор степеней  $d_1, d_2, \dots, d_n$ . Требуется построить граф  $G = \langle V, E \rangle$ , чтобы степень вершины  $v_i$  была равна  $d_i$ , или сказать, что такого не существует. Граф не должен содержать петли и кратные ребра. Решить за  $O(V + E)$ .

### 9.2 Домашнее задание

Дедлайн: 13 ноября, 23.59

1. Дан неориентированный граф  $G = \langle V, E \rangle$ . Требуется найти кратчайший цикл за  $O(VE)$ .
2. Дан ориентированный взвешанный граф  $G = \langle V, E \rangle$ . Найти цикл отрицательного веса и выдать все вершины в нем. Время  $O(VE)$ .
3. Дан взвешанный ориентированный граф  $G = \langle V, E \rangle$  с выделенными вершинами  $s$  и  $t$ . Пусть вес пути определяется суммой весов самого тяжелого ребра и следующего за ним по весу. Требуется найти самый легкий путь между вершинами  $s$  и  $t$  за  $O((V + E) \log V)$ .
4. (\*) Дан набор степеней  $d_1, d_2, \dots, d_n$ . Требуется построить граф  $G = \langle V, E \rangle$ , чтобы степень вершины  $v_i$  была равна  $d_i$ , или сказать, что такого не существует. Граф не должен содержать петли и кратные ребра. Решить за  $O(V + E)$ .