

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	Θ	ω	Ω
$\lg^k n$	n^ϵ					
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 определить 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 $\mathbf{rank}(T) \leq \log |T|$ ($|T|$ 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.