

# Теоретические вопросы к экзамену по ЭВМ

М. А. Ложников

**Задача 1.** Алгоритм быстрой сортировки *QuickSort*. Проиллюстрировать работу алгоритма на примере последовательности [31, 21, 24, 29, 29, 31, 11, 27, 24, 27].

**Задача 2.** Модифицируйте алгоритм *QuickSort* для сортировки в порядке невозрастания. Проиллюстрировать работу алгоритма на примере последовательности [39, 31, 27, 13, 17, 18, 14, 20, 31, 17].

**Задача 3.** Чему равно время работы алгоритма *QuickSort*, когда все элементы массива одинаковы по величине.

**Задача 4.** Покажите, что если все элементы массива различны и расположены в убывающем порядке, то время работы процедуры *QuickSort* равно  $\Theta(N^2)$ .

**Задача 5.** Алгоритм пирамидальной сортировки *HeapSort*. Проиллюстрировать работу алгоритма на примере последовательности [31, 32, 34, 13, 28, 20, 28, 36, 30, 20].

**Задача 6.** Алгоритм сортировки подсчётом *CountingSort*. Проиллюстрировать работу алгоритма на примере последовательности [4, 4, 5, 4, 8, 4, 6, 3, 5, 2, 8, 1, 3, 5, 2].

**Задача 7.** Алгоритм *QFindStatP* поиска порядковой статистики за время  $\Theta(N)$  в среднем. Проиллюстрировать работу алгоритма на примере последовательности [36, 39, 37, 25, 12, 12, 11, 32, 29, 10].

**Задача 8.** Алгоритм *QFindStatD* поиска порядковой статистики за время  $\Theta(N)$  для случая  $|a_i| \ll N$ . Проиллюстрировать работу алгоритма на примере последовательности [22, 28, 32, 10, 12, 34, 35, 34, 26, 34].

**Задача 9.** Алгоритм *QFindStat5* поиска порядковой статистики за время  $\Theta(N)$  в худшем случае. Проиллюстрировать работу алгоритма на примере последовательности [38, 28, 32, 17, 32, 20, 29, 25, 15, 14].

**Задача 10.** Модифицируйте алгоритм *HeapSort* для сортировки в неубывающем порядке. Проиллюстрировать работу алгоритма на примере последовательности [39, 17, 25, 22, 29, 26, 39, 34, 14, 28].

**Задача 11.** Проиллюстрируйте работу алгоритма *HeapSort* на бумаге на примере заданной последовательности чисел. На каждом шаге алгоритма последовательность следует изображать в виде дерева.

**Задача 12.** Остаётся ли справедливой оценка амортизированной стоимости стековых операций, равная  $O(1)$ , если включить в множество стековых операций операцию *MultiPush*, помещающую в стек  $k$  элементов?

**Задача 13.** Покажите, что если бы в пример с  $k$ -битовым счётчиком была включена операция *Decrement*, стоимость  $n$  операций была бы равной  $\Theta(nk)$ .

**Задача 14.** Предположим, что над структурой данных выполняется  $n$  операций. Стоимость  $i$ -ой по порядку операции равна  $i$ , если  $i$  — точная степень двойки, и 1 в противном случае. Определите с помощью группового анализа амортизированную стоимость операции.

**Задача 15.** Предположим, что над стеком выполняется последовательность операций; размер стека при этом никогда не превышает  $k$ . После каждых  $k$  операций проводится резервное копирование стека. Присвоив различным стековым операциям амортизированные стоимости, покажите, что стоимость  $n$  стековых операций, включая копирование стека, равна  $O(n)$ .

**Задача 16.** Предположим, что нам нужно иметь возможность не только увеличивать показания счётчика, но и сбрасывать его (то есть делать так, чтобы значения всех битов были равны 0). Считая, что время проверки или модификации одного бита составляет  $\Theta(1)$ , покажите, как осуществить реализацию счётчика в виде массива битов, чтобы для выполнения произвольной последовательности из  $n$  операций *Increment* и *Reset* над изначально обнулённым счётчиком потребовалось бы время  $O(n)$ .

**Указание.** Отслеживайте в счётчике самый старший разряд, содержащий единицу.

**Задача 17.** Чему равна полная стоимость выполнения  $n$  стековых операций *Push*, *Pop* и *Multipop*, если предположить, что в начале стек содержит  $s_0$  объектов, а в конце —  $s_n$  объектов?

**Задача 18.** Предположим, что изначально показание счётчика не равно нулю, а определяется числом, содержащим в двоичном представлении  $b$  единиц. Покажите, что стоимость выполнения  $n$  операций *Increment* равна  $O(n)$  при условии, что  $n = \Omega(b)$ . (Не следует полагать, что  $b$  — константа.)

**Задача 19.** Алгоритм Рабина-Карпа для поиска подстроки в строке. Проиллюстрируйте работу алгоритма на примере поиска образца  $ab$  в строке  $aaabcbbaab$ .

**Задача 20.** Алгоритм поиска подстроки в строке при помощи конечных автоматов. Проиллюстрируйте работу алгоритма на примере поиска образца  $ab$  в строке  $aaabcbbaab$ .

**Задача 21.** Алгоритм Кнута-Морриса-Пракса поиска подстроки в строке. Проиллюстрируйте работу алгоритма на примере поиска образца  $ab$  в строке  $aaabcbbaab$ .

**Задача 22.** Предположим, что в образце  $P$  все символы различны. Покажите, как ускорить процедуру *NaiveStringMatcher*, чтобы время её выполнения при обработке  $n$ -символьного текста  $T$  было равно  $O(n)$ .

**Задача 23.** Покажите, как обобщить метод Рабина-Карпа, чтобы он позволял решать задачу поиска заданного образца размером  $m \times m$  в символьном массиве размером  $n \times n$ . Образец можно сдвигать по вертикали и по горизонтали, но нельзя вращать.

**Задача 24.** Сконструируйте автомат поиска подстрок для образца  $P = aabab$  и проиллюстрируйте его работу при обработке текста  $T = aaababaabaabababab$ .

**Задача 25.** Изобразите диаграмму состояний для автомата поиска подстрок, если образец имеет вид  $ababbabbababbababbabb$ , а алфавит —  $\Sigma = \{a, b\}$ .

**Задача 26.** Вычислите префиксную функцию для образца  $ababbabbabbababbabb$ .

**Задача 27.** Покажите, что время работы процедуры *KnuthMorrisPratt* равно  $\Theta(n)$ .

**Задача 28.** Алгоритмы поиска и удаления элемента из хэш-таблицы с разрешением коллизий методом линейных проб.

**Задача 29.** Устройство хэш-функций на основе умножения и хэш-функций на основе деления.

**Задача 30.** Продемонстрируйте на бумаге происходящее при вставке в хэш-таблицу с разрешением коллизий методом линейных проб набора заданных элементов. Таблица имеет заданное число ячеек  $N$ . Хэш-функция имеет вид  $h(k) = k \bmod N$ .

**Задача 31.** Пусть  $(u, v)$  — ребро минимального веса в связном графе  $G$ . Покажите, что  $(u, v)$  принадлежит некоторому минимальному остовному дереву графа  $G$ .

**Задача 32.** Алгоритм Крускала может возвращать разные остовные деревья для одного и того же входного графа  $G$  в зависимости от взаимного расположения рёбер с одинаковым весом при сортировке. Покажите, что для любого минимального остовного дерева  $T$  графа  $G$  можно указать способ сортировки рёбер  $G$ , для которого алгоритм Крускала даст минимальное остовное дерево  $T$ .

**Задача 33.** Приведите простой пример ориентированного графа с отрицательными весами рёбер, для которого алгоритм Дейкстры даёт неправильные ответы. Объясните, почему так происходит.

**Задача 34.** Алгоритм обхода графа в ширину.

**Задача 35.** Алгоритм обхода графа в глубину.

**Задача 36.** Алгоритм Крускала поиска минимального остовного дерева графа.

**Задача 37.** Алгоритм Беллмана-Форда.

**Задача 38.** Алгоритм Дейкстры.

**Задача 39.** Алгоритм сортировки слиянием. Модификация алгоритма без использования рекурсии. Проиллюстрировать работу алгоритма на примере последовательности [23, 16, 30, 37, 12, 32, 36, 29, 29, 24].

**Задача 40.** Красно-чёрные деревья. Алгоритм добавления элемента в красно-чёрное дерево.

**Задача 41.** Красно-чёрные деревья. Алгоритм удаления элемента из красно-чёрного дерева.

**Задача 42.** B-деревья. Алгоритмы поиска, добавления и удаления элементов.

**Задача 43.** Сбалансированные деревья. Алгоритм добавления элемента в AVL дерево.