

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 p 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 каждой из k операций проводится резервное копирование стека. Присвойте 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 *aaabcbaab*.

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

Задача 21. Алгоритм Кнута-Морриса-Пратта поиска подстроки в строке. Проиллюстрируйте работу алгоритма на примере поиска образца *ab* в строке *aaabcbaab*.

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 $t \times t$ 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 $P = \text{aabab}$ и проиллюстрируйте его работу при обработке текста $T = \text{aaababaabaababaab}$.

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

Задача 26. Вычислите префиксную функцию для образца *ababbabbaabbababbabb*.

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 даёт 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, 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. В-деревья. Алгоритмы поиска, добавления и удаления элементов.

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