

## Семестровая контрольная II

Необоснованные ответы не оцениваются! Если в задаче требуется построение алгоритма, то нужно построить оптимальный алгоритм (за неэффективность снижается оценка), доказать его корректность и оценить время работы (если в условии не оговорено иное).

**1 (3).** В ориентированном взвешенном графе  $G$  с положительными весами на рёбрах на каждом ребре записана одна из трёх букв:  $a, b$  или  $c$ . Путь называется  $a - b - c$  путём, если буквы на рёбрах вдоль него идут в порядке  $a - b - c - a - b - c - \dots$ , путь может начинаться с любой буквы. Нужно найти кратчайший  $a - b - c$  путь из вершины  $s$  до вершины  $t$ .

**2 (3).** В оперативной памяти хранится (непустое) бинарное дерево, вам дан указатель на его корень. Каждому узлу приписано целое число. Необходимо найти корень поддерева максимального размера, в котором все элементы одинаковые.

**3 (3).** Корневое дерево на  $n$  вершинах хранится в оперативной памяти. На вход задачи подаётся число  $m$  и  $m$  запросов: запрос  $(u, v)$  означает «Является ли вершина  $u$  предком вершины  $v$ ». Постройте алгоритм, верно отвечающий на все запросы за  $O(n + m)$ .

**4 (3).** Постройте эффективный алгоритм, который, получив на вход взвешенный связный неориентированный граф  $G(V, E)$  с целыми весами на рёбрах, находит множество рёбер  $F \subseteq E$  минимального веса, такое что граф  $G'(V, E \setminus F)$  является связным.

**5 (4).** Даны два массива целых чисел  $a[1..n]$  и  $b[1..k]$ , причем все элементы  $b$  различны. Предложите алгоритм, находящий набор индексов  $i_1 < i_2 < \dots < i_k$  с минимальной разностью  $i_k - i_1$ , для которого набор  $a[i_1], \dots, a[i_k]$  является перестановкой элементов массива  $b$ . Ограничение по времени —  $O(n \log n)$ , по дополнительной памяти —  $O(n)$ .

**6 (2+2+2).** На вход подаётся массив  $a_1, a_2, \dots, a_n$  являющийся перестановкой (целых чисел от 1 до  $n$ ). Вы можете изменять массив, применяя к нему следующую операцию состоящую из последовательности действий несколько (возможно, ноль) раз:

- выбрать произвольное  $x$  ( $2 \leq x \leq n$ );
- создать новую перестановку так:
  - сначала выписать все элементы  $a_i$ , значения которых меньше  $x$ , без изменения их порядка;
  - затем выписать все элементы  $a_i$ , значения которых больше или равны  $x$ , без изменения их порядка;
- заменить массив  $a$  полученной перестановкой.

Например, если изначально  $a = [6, 4, 3, 5, 2, 1]$  и выбрано  $x = 4$ , то сначала нужно выписать  $[3, 2, 1]$ , затем справа дописать  $[6, 4, 5]$ . Так, массив  $a$  будет заменён на  $[3, 2, 1, 6, 4, 5]$ .

1. Докажите, что всегда есть последовательность операций, сортирующая массив (превращающая исходный массив в перестановку  $[1, 2, \dots, n]$ ).
2. Найдите наименьшее число операций, необходимое для сортировки (ответ зависит от массива  $a$ ).
3. Докажите нижнюю оценку на полученное число операций.

**7 (5).** На вход подаётся число  $n$  и последовательность положительных целых чисел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ . Требуется найти её подпоследовательность  $a_{i_1}, \dots, a_{i_k}$  с максимальной суммой, удовлетворяющую следующему условию. Подпоследовательность  $a_{i_1}, \dots, a_{i_k}$  не содержит соседних элементов последовательности  $a_i$ , т.е.  $i_{j+1} \neq i_j + 1$ .