- 1 (2). Реализуйте стек с помощью двух очередей.
- **2** (2). Опишите способ хранения почти-полного троичного дерева в массиве. Как по номеру клетки родителя вычислить номера детей? Как по номеру ребёнка вычислить номер родителя?

**Преамбула.** Алгоритм удаления элемента из двоичного дерева поиска (Кормен II) использует вспомогательную процедуру **Tree\_Successor**, которая по узлу x в двоичном дереве поиска находит следующий по возрастанию за x элемент дерева. Разберитесь с тем как она работает и докажите её корректность — в Кормене доказательство сведено к следующей задаче (упражнению для читателя).

- **3** (2). Постройте алгоритм, который выводит первые k минимумов массива (упорядоченно: сначала первый минимум, потом второй и т.д.) за время  $O(n + k \log n)$ .
- **4** (4). Докажите, что если в бинарном дереве поиска у элемента x нет правого ребёнка и у x есть следующий за ним в порядке возрастания элемент y, то y является самым нижним предком x, чей левый дочерний узел так же является предком x или самим x.
- **5** (3). Покажите, что если вершина b в бинарном дереве поиска имеет две дочерние вершины, то последующая за ней вершина c не имеет левой дочерней вершины, а предшествующая ей вершина a—правой. Под предшествующей и последующей вершиной понимается, что a.key < b.key < c.key и в дереве поиска нет ключей в промежутках (a.key, b.key) и (b.key, c.key).
- 6 (3). Докажите, что не существует алгоритма, строящего двоичное дерево поиска за линейное время по произвольным ключам на входе.
- 7 (4) [ 5.32 ДПВ ]. К серверу приходят одновременно n клиентов. Для клиента i известно время его обслуживания  $t_i$ . Время ожидания клиента определяется как сумма времени обслуживания всех предыдущих клиентов и времени обслуживания его самого. К примеру, если обслуживает клиентов в порядке номеров, то время ожидания клиента i будет равно  $\sum_{j=1}^{i} t_j$ . Постройте эффективный алгоритм, находящий последовательность обслуживания клиентов с минимальным суммарным временем ожидания клиентов.

 $<sup>^{1}</sup>$ Предком вершины x называют любую вершину, лежащую на пути в x из корня.