3 Очереди с приоритетами

3.1 Построение кучи

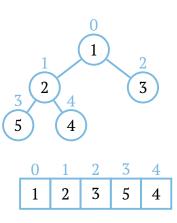
Построение кучи

Переставить элементы заданного массива чисел так, чтобы он удовлетворял свойству мин-кучи.

Вход. Массив чисел $A[0 \dots n-1]$.

Выход. Переставить элементы массива так, чтобы выполнялись неравенства $A[i] \leq A[2i+1]$ и $A[i] \leq A[2i+2]$ для всех i.

Построение кучи — ключевой шаг алгоритма сортировки кучей. Данный алгоритм имеет время работы $O(n\log n)$ в худшем случае в отличие от алгоритма быстрой сортировки, который гарантирует такую оценку только в среднем случае. Алгоритм быстрой сортировки чаще используют на практике, поскольку в большинстве случаев он работает быстрее, но алгоритм сортировки кучей используется для внешней сортировки данных, когда необходимо отсортировать данные огромного размера, не помещающиеся в память компьютера.



Чтобы превратить данный массив в кучу, необходимо произвести несколько обменов его элементов. Обменом мы называем базовую операцию, которая меняет местами элементы A[i] и A[j]. Ваша цель в данной задаче — преобразовать заданный массив в кучу за линейное количество обменов.

Формат входа. Первая строка содержит число n. Следующая строка задаёт массив чисел $A[0], \ldots, A[n-1]$.

Формат выхода. Первая строка выхода должна содержать число обменов m, которое должно удовлетворять неравенству $0 \le m \le 4n$. Каждая из последующих m строк должна задавать обмен двух

элементов массива A. Каждый обмен задаётся парой различных индексов $0 \le i \ne j \le n-1$. После применения всех обменов в указанном порядке массив должен превратиться в мин-кучу, то есть для всех $0 \le i \le n-1$ должны выполняться следующие два условия:

- ullet если $2i+1 \leq n-1$, то A[i] < A[2i+1].
- ullet если $2i+2 \leq n-1$, то A[i] < A[2i+2].

Ограничения. $1 \le n \le 10^5$; $0 \le A[i] \le 10^9$ для всех $0 \le i \le n-1$; все A[i] попарно различны; $i \ne j$.

Пример.

Вход:

5 5 4 3 2 1

Выход:

3

1 4

0 1

1 3

Пример.

Вход:

5 1 2 3 4 5

Выход:

0