Билет 21. Пирамидальная сортировка

Основная идея: Строим кучу, вытаскиваем максимумы, ставим их в конец. Profit!

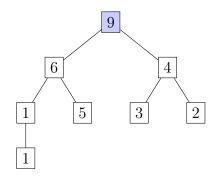
Алгоритм пирамидальной сортировки

- 1. **Построить кучу** из исходного массива (in-place)
- 2. Для і от n-1 до 1:
 - Поменять местами корень (максимум) и последний элемент
 - Уменьшить размер кучи на 1
 - ullet Выполнить ${f SiftDown(0)}$ для восстановления кучи
- 3. Результат: Отсортированный массив

Пример сортировки шаг за шагом

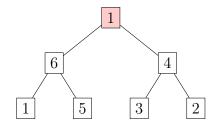
Исходный массив: [3, 1, 4, 1, 5, 9, 2, 6]

Шаг 1: Строим кучу (за O(n))

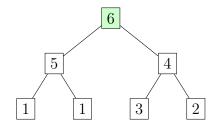


Массив: [9, 6, 4, 1, 5, 3, 2, 1]

Шаг 2: Извлекаем максимум (9)



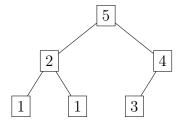
Меняем 9 и 1: [1, 6, 4, 1, 5, 3, 2, 9] SiftDown(1): $1 \rightarrow 6 \rightarrow 5$



Массив: [6, 5, 4, 1, 1, 3, 2, 9]

Шаг 3: Извлекаем максимум (6)

Меняем 6 и 2: [2, 5, 4, 1, 1, 3, 6, 9] SiftDown(2): $2 \rightarrow 5 \rightarrow 1$



Массив: [5, 2, 4, 1, 1, 3, 6, 9]

Продолжаем процесс...

После извлечения 5: [4, 2, 3, 1, 1, 5, 6, 9] После извлечения 4: [3, 2, 1, 1, 4, 5, 6, 9] После извлечения 3: [2, 1, 1, 3, 4, 5, 6, 9]

После извлечения 2: [1, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 9] После извлечения 1: [1, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 9]

Финальный результат

Отсортированный массив: [1, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 9]

Анализ сложности

- Построение кучи: O(n)
- n извлечений: $n \times O(\log n) = O(n \log n)$
- Общее время: $O(n) + O(n \log n) = O(n \log n)$
- **Память:** O(1) (in-place)

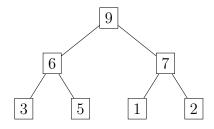
Оптимизация для дорогих сравнений

Проблема: При SiftDown приходится сравнивать элемент с обоими детьми **Решение:**

- 1. Ставим в корень $-\infty$
- 2. Просеиваем $-\infty$ вниз (сравниваем только детей между собой)
- 3. Заменяем $-\infty$ на последний элемент
- 4. Выполняем **SiftUp** для этого элемента

Пример оптимизации

Исходная куча:



Обычный способ:

 \bullet Сравниваем 2 с 6 и 7 \rightarrow 3 сравнения

 \bullet Сравниваем 2 с 3 и 5 \rightarrow ещё 2 сравнения

• Итого: 5 сравнений

Оптимизированный способ:

• Ставим $-\infty$ в корень

 \bullet Сравниваем 6 и 7 \rightarrow 1 сравнение

 \bullet Сравниваем 3 и 5 \rightarrow 1 сравнение

• Заменяем $-\infty$ на 2

• SiftUp(2): 2 сравнения

• Итого: 4 сравнения

Сравнение с другими сортировками

Алгоритм	Время	Память	Устойчивость
Пирамидальная	O(n log n)	O(1)	Нет
Быстрая	O(n log n)	O(log n)	Нет
Слиянием	O(n log n)	O(n)	Да
Пузырьковая	$O(n^2)$	O(1)	Да