



Паттерн Топ К элементов: эффективный поиск лучших данных

Как не сортировать 10 млн строк, чтобы найти топ-10 самых частых запросов

Зачем нужен паттерн Топ К элементов?

В современной разработке часто возникает задача поиска К самых больших, маленьких или частотных элементов в массиве данных.

Вы приходите на собес в банк, дают задачу:

Найдите топ-5 самых частых транзакций за сутки (100 млн записей).

Вы: `sorted(transactions, key=count)[:5]`, оценка $O(n \log(n))$

Интервьюер: А если у нас есть ограничения по памяти?

Вы: o_O

Реальные примеры

Топ-5 игроков в онлайн-игре, 3 самых частых слова в документе, 10 лучших товаров по рейтингу

Проблема наивного подхода

Сортировка всего массива требует $O(n \log n)$ времени, слишком дорого для больших данных

Ключевая идея паттерна



Используем специальную структуру данных, кучу (heap), для хранения только K элементов вместо работы со всем массивом.

1 Снижение сложности

Время работы уменьшается до $O(n \log k)$,
значительный прирост производительности

2 Поддержание топа

Куча всегда содержит текущие топ K элементов в
процессе обработки

Куча – структура с частичным порядком данных

Куча – это НЕ отсортированный массив. Она знает только **одного лидера** – минимум или максимум.

Свойство	Мин-куча	Макс-куча
Корень	минимальный элемент	максимальный элемент
Инвариант	дети \geq родителя	дети \leq родителя
Что НЕ делает	не сортирует поддерева	не сортирует поддерева

Примеры:

Мин-куча:

3

/ \

5 9

/ \

7 8

Макс-куча:

9

/ \

6 4

/ \

2 3

Особенности кучи

Что умеет:

- Мгновенно отдавать минимум/максимум: $O(1)$
- Добавлять/удалять элемент с сохранением порядка: $O(\log k)$

Что НЕ умеет:

- Хранить полностью отсортированный массив
- Быстро искать произвольный элемент ($O(k)$)

Ключевые операции (Python: heapq)

Операция	Сложность	
<code>heappush()</code>	$O(\log k)$	Добавить элемент в кучу
<code>heappop()</code>	$O(\log k)$	Извлечение и и удаление корня
<code>heappreplace()</code>	$O(\log k)$	Удаляет корень и добавляет новый элемент

Разбор задачи: Топ-2 самых частых числа

Это задача LeetCode 347, классика для задач Топ Элементов

Условие задачи

Дано: [4, 6, 4, 6, 7, 4], $k = 2$

Найти: [4, 6] — два самых частых элемента

Ключевой инсайт

Куча размером ровно k — это эффективный фильтр:

Фиксированный размер

Никогда не растёт больше k элементов

Автоматическая очистка

Всегда выталкивает самого слабого кандидата

Оптимальная производительность

Работает за $O(n \log k)$ времени и $O(k)$ памяти вместо $O(n \log n)$ времени и $O(n)$ памяти при полной сортировке

Пошаговое решение

Дано: [4, 6, 4, 6, 7, 4], $k = 2$, Найти: Два самых частых элемента



Шаг 0: Считаем частоты

4 : 3 раза

6 : 2 раза

7 : 1 раз

Важно: сначала строим частотный словарь, потом работаем с кучей



Шаг 2: Обрабатываем оставшиеся элементы

Приходит элемент (1, 7), частота = 1

Сравниваем: $1 > \text{корень.частота}(2)$?: Нет

Решение: игнорируем, куча не меняется

Экономия: не вставляем лишний элемент: $O(1)$ вместо $O(\log k)$



Шаг 1: Инициализация мин-кучи

Берём первые k пар (частота, элемент):

Куча: [(2, 6), (3, 4)]

Корень кучи = (2, 6), наименьший кандидат в корне

Почему мин-куча? Корень = минимальная частота среди кандидатов



Шаг 3: Получаем результат

Куча содержит: [(2, 6), (3, 4)]

Извлекаем числа: [6, 4]

Сортируем по убыванию частоты: [4, 6] **правильный ответ**

Важно: в условии LeetCode 347 допустим любой порядок элементов

Пример кода: топ-К самых частых элементов

Задача на LeetCode

LeetCode 347: Top K Frequent Elements

Ссылка: <https://leetcode.com/problems/top-k-frequent-elements/>

Формулировка:

Дано: массив целых чисел `nums` и число `k`

Найти: `k` самых частых элементов

Итоговая сложность:

- Время: $O(n \log k)$
- Память: $O(k)$

```
1  from collections import Counter
2  import heapq
3
4  class Solution:
5      def topKFrequent(self, nums: List[int], k: int) -> List[int]:
6          # Шаг 1: считаем частоты
7          freq = Counter(nums)
8
9          # Защита от граничных случаев
10         if k >= len(freq):
11             return list(freq.keys())
12
13         # Шаг 2: мин-куча размером k
14         min_heap = []
15         for num, count in freq.items():
16             if len(min_heap) < k:
17                 heapq.heappush(min_heap, (count, num))
18             elif count > min_heap[0][0]:
19                 heapq.heapreplace(min_heap, (count, num))
20
21         # Шаг 3: извлекаем только элементы
22         return [num for _, num in min_heap]
23
24
25
```


Шаг 0: Считаем частоты — два способа

Способ 1: `collections.Counter` (рекомендуется)

```
from collections import Counter
freq = Counter([1, 1, 1, 2, 2, 3])
# Результат: {1: 3, 2: 2, 3: 1}
```

Сложность: $O(n)$

Способ 2: ручной словарь (если нельзя использовать `Counter`)

```
freq = {}
for num in nums:
    freq[num] = freq.get(num, 0) + 1
```

Сложность: $O(n)$

Важно:

- Сначала строим частоты, потом кучу
- Куча работает с парами (частота, элемент), а не с исходным массивом

Классические задачи с паттерном Топ К

Задача 1

К-й наибольший элемент

[LeetCode 215 \(Medium\)](#)

Найти один элемент k-й по величине

Совет: мин-куча размером k, в конце вернуть корень

Задача 2

К ближайших точек

[LeetCode 973 \(Medium\)](#)

Точки с минимальным расстоянием до (0,0)

Совет: сравнивай квадраты расстояний, корень не извлекай

Задача 3

Топ-K частых слов

[LeetCode 692 \(Medium\)](#)

Найти K самых частых слов в массиве строк. При равных частотах — вернуть слова в лексикографическом порядке

Совет: инвертируй частоту

Типичные ловушки на собесед

1

Ловушка 1: Не проверили границы

```
# Ошибка:  
heapq.nlargest(k,  
freq.items())
```

```
# Правильно:  
if k >= len(freq):  
    return list(freq.keys())
```

Если k больше уникальных элементов, будет лишняя работа или ошибка

2

Ловушка 2: Вернули пары вместо элементов

```
# Ошибка:  
return min_heap # [(3, 1),  
(2, 2)]
```

```
# Правильно:  
return [num for _, num in  
min_heap] # [1, 2]
```

3

Ловушка 3: Забыли про мин-кучу в Python

```
# Для макс-кучи инвертируйте  
знак:  
heapq.heappush(heap, (-  
priority, item))
```

В Python только мин-куча. Для поиска минимумов инвертируйте приоритет

Когда применять паттерн Топ К?

Ищите эти маркеры в условии:



Ключевые слова

- «топ-К», «К самых больших/маленьких»
- «самые частые», «самые редкие»
- «ближайшие К точек», «дальние К элементов»



Ограничения в условии

- «память ограничена» намёк: не можем хранить весь массив
- «не сортировать весь массив» прямой намёк на кучу



Размеры данных

- n очень большое (миллионы+), k маленькое (10–1000)
- Если бы сортировали — было бы слишком дорого: $O(n \log n)$ vs $O(n \log k)$

Когда НЕ использовать паттерн Топ К

Нужна полная отсортированная последовательность

Если требуется весь массив в отсортированном виде, а не только топ К элементов

к близок к n (например, k = 90% от размера массива)

В этом случае куча не даст преимущества, проще отсортировать весь массив

Нужен случайный доступ к любому элементу по индексу

Куча не поддерживает быстрый доступ по индексу, только для корня

Проверочный вопрос себе:

«Мне нужны только лучшие К элементов или весь отсортированный массив?»

Только К: Топ К + куча

Весь массив: обычная сортировка

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Подписывайся и оставайся на связи!

Сегодня ты узнал:

Сегодня ты узнал как решать задачу про K Top элементов, без повторного хранения элементов всего массива

Не откладывай практику:

- Реши LeetCode 215 (Kth Largest Element)
- Реализуй кучу вручную — без `heapq`

В следующем видео:

Как объединить 10 000 встреч в календаре за линейное время?

Все примеры и код — в описании.

Контакты и ресурсы:

Telegram: t.me/marat_notes

Репозиторий с кодом: github.com/MaratNotes/marat_notes

YouTube: youtube.com/@marat_notes

VK Видео: vkvideo.ru/@club231048746

