# 滑动窗口【抓住本质】<u>1838. 最高频</u> 元素的频数

### 题目描述:

#### 1838. 最高频元素的频数

元素的 频数 是该元素在一个数组中出现的次数。

给你一个整数数组 nums 和一个整数 k 。在一步操作中,你可以选择 nums 的一个下标,并将该下标对应元素的值增加 1 。

执行最多 k 次操作后,返回数组中最高频元素的 最大可能频数。

#### 示例 1:

输入: nums = [1,2,4], k = 5

输出: 3

解释:对第一个元素执行 3 次递增操作,对第二个元素执 2 次递增

操作,此时 nums = [4,4,4] 。

4 是数组中最高频元素,频数是 3 。

# 我的解法:使用队列

```
class Solution {
  public:
    int maxFrequency(vector<int>& nums, int k) {
        //采用队列的数据结构
        //先排个序
        sort(nums.begin(),nums.end());
        queue<int>que;
```

```
long long int res=0, ans=0, num=0, sum=0;
        size t i=0,n=nums.size();
        while(i!=n) {
             sum+=nums[i];
            que.push(nums[i++]);
            ++num;
            if((num*que.back()-sum) <=k) {</pre>
                 ans++;
                 //res=max(res,ans);
            }else{
                 res=max(res,ans);
                 while((num*que.back()-sum)>k&&!que.empty()){
                     sum-=que.front();
                     que.pop();
                     --num;
                 ans=que.size();
        res=max(res,ans);
        return res;
};
```

# 滑动窗口简洁代码:

```
class Solution {
public:
    int maxFrequency(vector<int>& nums, int k) {
        sort(nums.begin(), nums.end());
        int n = nums.size();
        long long total = 0;
        int l = 0, res = 1;
        for (int r = 1; r < n; ++r) {
            total += (long long) (nums[r] - nums[r - 1]) * (r - 1);
            while (total > k) {
                total -= nums[r] - nums[l];
                ++1;
            res = max(res, r - 1 + 1);
        return res;
    }
};
```