```
1 /*
2
   我们有一个由平面上的点组成的列表 points。需要从中找出 K 个距离原点 (0, 0) 最近的点。
3
4
   (这里,平面上两点之间的距离是欧几里德距离。)
5
   你可以按任何顺序返回答案。除了点坐标的顺序之外,答案确保是唯一的。
6
7
8
9
10
   示例 1:
11
12
   输入: points = [[1,3],[-2,2]], K = 1
13
   输出: [[-2,2]]
14
   解释:
15 (1, 3) 和原点之间的距离为 sqrt(10),
16 (-2, 2) 和原点之间的距离为 sqrt(8),
   由于 sqrt(8) < sqrt(10), (-2, 2) 离原点更近。
17
   我们只需要距离原点最近的 K = 1 个点,所以答案就是 [[-2,2]]。
18
19
20
   示例 2:
21
22
   输入: points = [[3,3],[5,-1],[-2,4]], K = 2
23
   输出: [[3,3],[-2,4]]
   (答案 [[-2,4],[3,3]] 也会被接受。)
24
25
26
27
28
   提示:
29
30
     1 <= K <= points.length <= 10000
31
      -10000 < points[i][0] < 10000
32
      -10000 < points[i][1] < 10000
33
   来源:力扣(LeetCode)
34
35 链接: https://leetcode-cn.com/problems/k-closest-points-to-origin
36 著作权归领扣网络所有。商业转载请联系官方授权,非商业转载请注明出处。
37 */
```

分析:

方法一:

- 筛选前K个的问题,首先想到的是优先队列这个数据结构,要筛选出前K小的问题,想到了使用小顶堆,由于要比较的是距离,所以想到了pair这个数据结构.
- 由于欧氏距离与平方和成正相关关系,且-10000 < points[i][0] < 10000,所以比较对象使用 unsigned long 类型即可,不需要用到浮点运算. 方法二:
- 维护一个容量只有K的大顶堆,最后将K个数据出堆,然后为了保证顺序reverse一下即可.
- Ref(向两篇文章的作者致谢):
 - o <u>queue pair</u>
 - o priority queue 中存放pair时, 自定义排序的写法

方法一:C++_小顶堆优先队列

```
class Solution
 2
 3
        private:
 4
            struct cmp
 5
            {
                template<typename T, typename U>
 6
 7
                bool operator()(T const& left, U const &right)
 8
 9
                    /*小顶堆*/
10
                    if (left.second > right.second)
11
12
                        return true;
13
                    }
14
                    else
15
                    {
16
                    return false;
17
18
                }
19
            };
20
21
22
        public:
23
            vector<vector<int>> kClosest(vector<vector<int>>& points, int K)
24
                priority_queue<pair<int,unsigned long>,vector<pair<int,unsigned</pre>
25
    long >>,cmp> pq;
26
                vector<vector<int>>
                                         ret_vvi
27
                                         i
                                                       0
                int
28
29
30
                for(i=0;i<points.size();i++)</pre>
31
                    pq.push(make_pair(i,points[i][0]*points[i][0]+points[i]
32
    [1]*points[i][1]));
33
                }
34
                for(i=0;i<K;i++)</pre>
35
                    ret_vvi.push_back(points[pq.top ().first]);
36
37
                    pq.pop();
38
39
                return ret_vvi;
40
            }
41
    };
42
    /*
43
44
   执行结果:
45
46
    显示详情
    执行用时 :316 ms, 在所有 cpp 提交中击败了74.78% 的用户
47
   内存消耗:45 MB, 在所有 cpp 提交中击败了45.59%的用户
48
49 */
```

```
class Solution
 1
 2
 3
         private:
 4
             struct cmp
 5
 6
                 template<typename T, typename U>
 7
                 bool operator()(T const& left, U const &right)
 8
                 {
 9
                      /*大顶堆*/
10
                     if (left.second < right.second)</pre>
11
12
                          return true;
13
14
                      else
15
                      {
16
                      return false;
17
18
                 }
19
             };
20
         public:
             vector<vector<int>> kClosest(vector<vector<int>>& points, int K)
21
22
23
                 priority_queue<pair<int,unsigned long>,vector<pair<int,unsigned</pre>
    long >>, cmp> pq;
24
                 vector<vector<int>>
                                            ret_vvi
25
                                                             0
                 int
26
                 unsigned long
                                            square_sum =
                                                             0
27
28
                 for(i=0;i<points.size();i++)</pre>
29
30
                      square_sum = points[i][0]*points[i][0]+points[i]
    [1]*points[i][1];
                      if(pq.size() < K )</pre>
31
32
33
                          pq.push(make_pair(i,square_sum));
                      }
34
35
                      else
36
                      {
37
                          if(square_sum < pq.top().second)</pre>
38
39
                               pq.pop();
40
                               pq.push(make_pair(i,square_sum));
41
                          }
                      }
42
                 }
44
45
                 for(i=0;i<K;i++)</pre>
46
47
                 {
                      ret_vvi.push_back(points[pq.top ().first]);
48
49
                      pq.pop();
50
                 }
51
52
                 reverse(ret_vvi.begin(),ret_vvi.end());
53
```

AlimyBreak 2019.11.09