剑指11 旋转数组的最小数字

我是二分法, 但是其实是个傻逼。完全等于遍历。

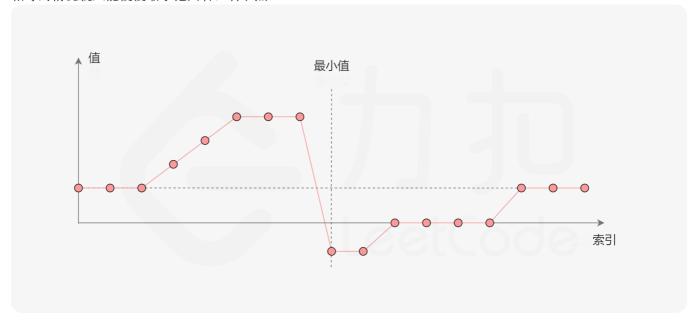
特殊之处在于,mid点和right比较,而不是mid和相邻元素比较。

得好好分析一下边界

当中间一段的左节点大于右节点时,可以确定目标在里面。

当中间一段的左节点小于右节点时,可以确定一定不在里面。

相等的情况就只能慢慢缩小范围看,右节点--。



```
1 // 官方
 2 class Solution {
 3 public:
       int minArray(vector<int>& numbers) {
4
 5
            int low = 0;
 6
            int high = numbers.size() - 1;
 7
           while (low < high) {</pre>
 8
                int pivot = low + (high - low) / 2;
 9
                if (numbers[pivot] < numbers[high]) {</pre>
                    high = pivot;
10
                }
11
12
                else if (numbers[pivot] > numbers[high]) {
13
                    low = pivot + 1;
14
15
                else {
16
                    high -= 1;
                }
17
18
19
            return numbers[low];
20
21 };
```

```
22
23
24 // my 垃圾别看
25 class Solution {
26 public:
27
       int divide(int l, int r, vector<int>& numbers) {
28
29
          if(l >= r) {
30
              return INT_MAX;
          }
31
          int mid = (l+r)/2;
32
          if(numbers[mid] > numbers[mid+1]) {
33
34
               return numbers[mid+1];
         }
35
36
          else{
               return min(divide(l, mid, numbers), divide(mid + 1, r, numbers));
37
38
39
       }
       int minArray(vector<int>& numbers) {
40
           int out = divide(0, numbers.size() - 1, numbers);
41
42
           return out == INT_MAX ? numbers[0] : out;
       }
43
44 };
45
```