Contents

1	数组	和字符串
	1.1	三数之和
	1.2	矩阵置零....................................
	1.3	字母异位词分组
	1.4	无重复字符的最长子串
2	链表	
	2.1	两数相加
	2.2	奇偶链表
	2.3	最长回文子串....................................
	2.4	递增的三元子序列....................................
	2.5	相交链表....................................
3	树	
	3.1	中序遍历....................................
	3.2	层序遍历
	3.3	据齿形层序遍历
	3.4	前序十中序还原树
	3.5	二叉搜索树第 k 小
	5.5	
4	冬	
	4.1	岛屿数量
5	回溯	法
	5.1	回溯小结....................................
	5.2	电话号码的字母组合
	5.3	括号生成
	5.4	
	5.5	子集
	5.6	
6	排序.	与搜索
	6.1	各排序算法总结
	6.2	
	6.3	新色分类
	6.4	前 k 个高频元素
	6.5	数组中的第 k 个最大元素
	6.6	
	6.7	在排序数组中查找元素的第一个和最后一个位置
7	dp	1
,	up	P

参考 1: https://leetcode-cn.com/leetbook/detail/top-interview-questions-medium/

1 数组和字符串

1.1 三数之和

```
// 特判
           return res;
       }
       std::sort(nums.begin(), nums.end());// 排序(默认递增)
       for (int i = 0; i < size; i++)</pre>
                                        // 固定第一个数,转化为求两数之和
           if (nums[i] > 0) { //!!! 容易漏掉
               return res; // 第一个数大于 O, 后面都是递增正数, 不可能相加为零了
           // 去重: 如果此数已经选取过, 跳过
           if (i > 0 && nums[i] == nums[i - 1]) {
               continue;
           // 双指针在 nums[i] 后面的区间中寻找和为 O-nums[i] 的另外两个数
           int left = i + 1;
           int right = size - 1;
           while (left < right)</pre>
               if (nums[left] + nums[right] > -nums[i]) {
                   right--; // 两数之和太大,右指针左移
               } else if (nums[left] + nums[right] < -nums[i]) {</pre>
                   left++;
                              // 两数之和太小,左指针右移
               } else {
                   // 找到一个和为零的三元组,添加到结果中,左右指针内缩,继续寻找
                   vector<int> tmp {nums[i], nums[left], nums[right]};
                   res.push_back(tmp);
                   left++;
                   right--;
                   // 去重:第二个数和第三个数也不重复选取 !!! 容易漏掉
                   // 例如: [-4,1,1,1,2,3,3,3], i=0, left=1, right=5
                   while (left < right && nums[left] == nums[left-1]) {</pre>
                       left++;
                   }
                   while (left < right && nums[right] == nums[right+1]) {</pre>
                       right--;
               }
           }
       }
       return res;
   }
1.2 矩阵置零
一个数是 0, 那就把这行和这列都变成 0
   void setZeroes(vector<vector<int>>& matrix) {
       int row = matrix.size();
       int col = matrix[0].size();
       vector<bool> rows(row, false);
       vector<bool> cols(col, false);
       for (int i = 0; i < row; ++i) {</pre>
           for (int j = 0; j < col; ++j) {
               if (matrix[i][j] == 0) {
                   rows[i] = true;
                   cols[j] = true;
```

```
}
            }
       }
       for (int i = 0; i < row; ++i) {</pre>
            for (int j = 0; j < col; ++j) {</pre>
                if (rows[i] || cols[j]) {
                   matrix[i][j] = 0;
                }
            }
       }
   }
1.3 字母异位词分组
其实就是个倒排
   vector<vector<string>> groupAnagrams(vector<string>& strs) {
        unordered_map<string, vector<string> > xmap;
        for (auto& it: strs) {
            string xit = it;
            sort(xit.begin(), xit.end());
            xmap[xit].emplace_back(it);
       }
       vector<vector<string>> res;
       for (auto& it: xmap) {
           res.emplace_back(it.second);
       }
       return res;
   }
1.4 无重复字符的最长子串
双指针
   int lengthOfLongestSubstring(string s) {
       set<char> set_char;
       int res = 0;
        // 双指针
       for (int i = 0, j = 0; i < s.size() && j < s.size(); ) {</pre>
            if (set_char.find(s[j]) != set_char.end()) {
                //找到重复了,那就把起始的扔了
                set_char.erase(s[i]);
                ++i;
            } else {
                if (j - i + 1 > res) {
                   res = j - i + 1;
                set_char.insert(s[j]);
                //没重复的,右指针继续往前找
                ++j;
            }
       }
```

return res;

}

2 链表

2.1 两数相加

```
head->...->tail 是倒序的整数,求两个整数的和,并返回同样格式的链表
   ListNode* addTwoNumbers(ListNode* 11, ListNode* 12) {
        int carry = 0;// 进位
       ListNode* dummy_head = new ListNode(0); //需要有个 dummy head, 最后 return head->next
       ListNode* tmp = dummy_head;
       ListNode* ptr1 = 11;
       ListNode* ptr2 = 12;
       while (ptr1 != NULL || ptr2 != NULL) {
            int val1 = ptr1 != NULL? ptr1->val: 0;
            int val2 = ptr2 != NULL? ptr2->val: 0;
            int sum = val1 + val2 + carry;
            //cout << sum << " " << carry << " " << val1 << " " << val2 << endl;
           carry = sum / 10; // 很重要!!!!! 新的 carry
           int remain = sum % 10;
            tmp->next = new ListNode(remain);
           ptr1 = (NULL == ptr1? NULL: ptr1->next); //判断的是 ptr1, 而不是 ptr1->next!!!!!!
           ptr2 = (NULL == ptr2? NULL: ptr2->next);
           tmp = tmp->next;
       }
        if (carry > 0) {
           tmp->next = new ListNode(carry);
       return dummy_head->next;
   }
2.2 奇偶链表
12345 变成 13524
   ListNode* oddEvenList(ListNode* head) {
       // 先把第一个偶数保存下来,
       // 跳着指 (2->4,3->5),
       // 最后再把奇数的指向第一个偶数,
        // return 的应该还是 head
       if (head == nullptr) {
            return nullptr;
       ListNode* even_head = head->next; //第一个偶数, 存下来
       ListNode* odd = head;
       ListNode* even = even head;
       while (even != nullptr && even->next != nullptr) {
           odd->next = even->next;
           odd = odd->next;
           even->next = odd->next;
           even = even->next;
       odd->next = even_head;
       return head;
   }
```

2.3 最长回文子串

dp

```
string longestPalindrome(string s) {
    // p(i,j) 表示 i:j 是回文串
    // 转移:
   // if si == sj then p(i,j) = p(i+i, j-1)
    // 边界: len=1 是, len=2, 如果 si==sj 那是
    // 结果就是所有 p(i,j)=1 的 j-i+1 的 max
    int n = s.size();
    if (n < 2) {
       return s;
    }
    int max_len = 1;
    int begin = 0;
    // n * n 的矩阵
   vector<vector<bool> > dp(n, vector<bool>(n));
    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        dp[i][i] = true; //1 个字符的肯定是
   }
    // L 是子串长度
    for (int L = 2; L <= n; ++L) {</pre>
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
            // 根据 L 找 j 的位置, L = j-i+1
            int j = L + i - 1;
            if (j \ge n) {
                break; // 到尽头了
            if (s[i] != s[j]) {
                dp[i][j] = false;
            } else {
                if (j - i < 3) {
                    dp[i][j] = true;
                } else {
                    dp[i][j] = dp[i + 1][j - 1];
            }
            if (dp[i][j] && L > max_len) {
                max_len = L;
                begin = i;
       }
    }
   return s.substr(begin, max_len);
}
```

2.4 递增的三元子序列

```
bool increasingTriplet(vector<int>& nums) {
    // first < second, 且 second 肯定大于 first, 那么如果 second 右边的比 second 大, 就是找到了
```

```
int n = nums.size();
       //if (n < 3) {
            return false;
       1/3
       int first = INT_MAX, second = INT_MAX;
       for (int i = 0; i < n; ++i) {</pre>
           int num = nums[i];
           if (num <= first) {</pre>
               first = num; // 更新第一个数
           } else if (num <= second) {</pre>
               second = num; // 这个数比 first 大, 那就是 second
           } else {
               // 如果这个数比两个数都大,那 return
               return true;
           }
       }
       return false;
   }
2.5 相交链表
返回交点
   ListNode *getIntersectionNode(ListNode *headA, ListNode *headB) {
       // a b 一直走,判断是否相等,假设 b 比 a 长
       // a 到 null 的时候, a 从 b 的头开始, 这样和 b 一起走 b-a 的长度;
       // b 到 null 的时候,二者都走了 b-a, b 从 a 的头开始,就能和 a 相遇了
       // 假设没交点, 那最后两个都会指向 null
       if (headA == nullptr || headB == nullptr) {
           return nullptr;
       }
       ListNode* p1 = headA;
       ListNode* p2 = headB;
       while (p1 != p2) {
           p1 = (p1 == nullptr? headB: p1->next);
           p2 = (p2 == nullptr? headA: p2->next);
       return p1;
   }
3
   树
3.1 中序遍历
栈一直塞左子树,取出栈顶, 扔到 res 里去, pop 出来, 开始遍历原栈顶的右子树
vector<int> inorderTraversal(TreeNode* root) {
       stack<TreeNode*> stk;
       vector<int> res;
       while (root != nullptr || !stk.empty()) { // 两个条件 或!!!!
           while (root != nullptr) { // 一直把 root 的左子树丢进去
               stk.push(root);
               root = root->left;
           root = stk.top();
```

```
stk.pop(); // 栈顶扔出来
           res.emplace_back(root->val); // 值搞进去
           root = root->right; // 开始原栈顶的右子树
       }
       return res;
   }
3.2 层序遍历
队列 (bfs) queue
3.3 锯齿形层序遍历
队列 + 优先队列 deque
   vector<vector<int>>> zigzagLevelOrder(TreeNode* root) {
       // 层序遍历,加个参数,奇数左到右,偶数右到左
       // dequeue, 双端队列
       vector<vector<int> > res;
       if (root == nullptr) {
           return res;
       queue<TreeNode*> q;
       q.push(root);
       bool left_order = true;
       while (!q.empty()) {
           deque<int> level_lst;
           int size = q.size();
           for (int i = 0; i < size; ++i) { // 这里写 size, 而不是 q.size, 因为 q 一直在变!!!
               TreeNode* node = q.front();
               q.pop();
               if (left_order) {
                   level_lst.push_back(node->val);
                   level_lst.push_front(node->val);
               }
               if (node->left) {
                   q.push(node->left);
               }
               if (node->right) {
                   q.push(node->right);
               }
           }
           res.emplace_back(vector<int>(level_lst.begin(), level_lst.end()));
           left_order = !left_order;
       return res;
   }
```

3.4 前序 + 中序还原树

```
// 通过前序找到根,再在中序里找到根的位置,左边是左子树,右边是右子树,这样就知道在前序里走几步是左,后面的就是右
       // 因此,区间的端点就是递归的参数
       // 把中序的值和 index 存到一个 map 里,这样就能知道在前序中的区间位置了
       int len_pre = preorder.size();
       int len_in = inorder.size();
       if (len_pre != len_in) {
           return nullptr;
       unordered_map<int, int> xmap;
       for (int i = 0; i < len_in; ++i) {</pre>
           xmap.emplace(inorder[i], i);
       // 前序, 左右区间; 中序 map, 左右区间
       return buildTreeSub(preorder, 0, len_pre - 1, xmap, 0, len_in - 1);
   }
   // 这里 xmap 要传引用,不然会超时。。
   TreeNode* buildTreeSub(vector<int>& preorder, int pre_start, int pre_end, unordered_map<int, int>&
       if (pre_start > pre_end || in_start > in_end) { // 终止条件
           return nullptr;
       }
       int root_val = preorder[pre_start];
       TreeNode* root = new TreeNode(root_val);
       int in_index = xmap[root_val]; //肯定会有
       root->left = buildTreeSub(preorder, pre_start + 1, pre_start + in_index - in_start, xmap, in_st
       root->right = buildTreeSub(preorder, pre_start + in_index - in_start + 1, pre_end, xmap, in_ind
       return root;
   }
       // 迭代法 (看不懂):
       // 前序中的任意连续两个节点 u,v 而言, 要么 v 是 u 的左儿子,
       // 要么 u 没有左儿子的话,那么 v 就是 u 或者 u 的祖先的右儿子 (u 向上回溯,到第一个有右儿子的就是他的右儿子)
3.5 二叉搜索树第 k 小
左边比根小,右边比根大,那就中序遍历,遍历完成左,然后根,然后右,然后k-,减到0就是了中序就是栈
   int kthSmallest(TreeNode* root, int k) {
       // 栈,中序遍历,左子树都比它小,所以找 topk 小,就先遍历完左的,再遍历它,再右
       stack<TreeNode*> stk;
       while (root != nullptr || stk.size() > 0) {
           while (root != nullptr) {
               stk.push(root);
               root = root->left;
           root = stk.top();
           stk.pop();
           --k;
           if (k == 0) {
              break;
           root = root->right;
       return root->val;
```

}

4 图

4.1 岛屿数量

以 1 开始, dfs, visited 置 0, dfs 就是上下左右地递归:

```
int numIslands(vector<vector<char>>& grid) {
    // dfs, 看成一个无向图, 垂直或者水平相邻的 1 之间是一条边
    // 遇到 1, 就以它为起点,dfs, 每个走到的 1 重新记为 0!!!
    // 这样, 走了多少次 dfs, 就有多少个岛屿
    // dfs 中 就是先置 O,然后上下左右分别递归找
    int rows = grid.size();
    if (rows == 0) {
        return 0;
   }
    int cols = grid[0].size();
    int num_islands = 0;
    for (int r = 0; r < rows; ++r) {
        for (int c = 0; c < cols; ++c) {</pre>
            if (grid[r][c] == '1') {
                ++num_islands;
                dfs(grid, r, c);
        }
    }
   return num_islands;
void dfs(vector<vector<char> >& grid, int r, int c) {
    int rows = grid.size();
    int cols = grid[0].size();
    grid[r][c] = '0';
    if (r - 1 >= 0 \&\& grid[r - 1][c] == '1') {
        dfs(grid, r - 1, c); // \pm
    if (r + 1 < rows && grid[r + 1][c] == '1') {</pre>
        dfs(grid, r + 1, c); // \top
    if (c - 1 \ge 0 \&\& grid[r][c - 1] == '1') {
        dfs(grid, r, c - 1); // 左
    }
    if (c + 1 < cols && grid[r][c + 1] == '1') {</pre>
        dfs(grid, r, c+1); // 右
    }
}
```

5 回溯法

5.1 回溯小结

回溯法:一种通过探索所有可能的候选解来找出所有的解的算法。如果候选解被确认不是一个解(或者至少不是最后一个解),回溯算法会通过在上一步进行一些变化抛弃该解,即回溯并且再次尝试。

```
套路:调用:
       vector<string> res; // 也可能是 vec 的 vec
       string cur; // 也可能是 vec, 看题目
       backtrace(res, cur, xxx);
       return res;
回溯函数:
   void backtrace(vector<string>& res, string& cur, xxx) { // xxx -般有两个参数, 当前值 a, 上限 len
       if (aaaa) { // a+1 之类的 加到上限了如
           res.push_back(cur);
           return;
       }
       if (bbbb) {
           cur.push_back('aaa'); //扔进去
           backtrace(res, cur, xxxx); // a+1 之类的操作, 把 len 也传进去
           cur.pop_back(); // 放出来
       }
   }
模板:
回溯(子集,全集):
   if 满足条件:
       加入答案
   for 元素 in 全集:
       元素加入子集
       回溯(子集,全集)
       元素退出子集
5.2 电话号码的字母组合
   vector<string> letterCombinations(string digits) {
       // 回溯 +dfs
       unordered_map<char, string> phone_map {
           {'2', "abc"},
           {'3', "def"},
           {'4', "ghi"},
           {'5', "jkl"},
           {'6', "mno"},
           {'7', "pqrs"},
           {'8', "tuv"},
           {'9', "wxyz"}
       };
       vector<string> res;
       if (digits.empty()) {
           return res;
       }
       string comb;
       backtrace(res, phone_map, digits, 0, comb);
       return res;
   void backtrace(vector<string>& res, const unordered_map<char, string>& phone_map,
       const string& digits, int index, string& comb_str) {
           // index: 输入的 digits 的第 index 个字母
           if (index == digits.length()) {
```

```
res.push_back(comb_str);
            } else {
                char digit = digits[index];
                const string& letters = phone_map.at(digit);
                for (const char& letter: letters) {
                    comb str.push back(letter); // 先搞一个
                    backtrace(res, phone_map, digits, index + 1, comb_str);
                    comb_str.pop_back(); // 扔掉,换一个新的
                }
            }
   }
5.3 括号生成
   vector<string> generateParenthesis(int n) {
        vector<string> res;
       string cur;
       backtrace(res, cur, 0, 0, n);
       return res;
   }
    // open 左括号个数, close 右括号个数
   void backtrace(vector<string>& res, string& cur, int open, int close, int n) {
        if (cur.size() == n * 2) { // -共 2n 个左右括号
            res.push back(cur);
           return;
       }
        if (open < n) { // 还可以继续加左括号 (最多可以加 n 个)
            cur.push_back('(');
            backtrace(res, cur, open + 1, close, n);
            cur.pop_back();
       }
        if (close < open) { // 准备加新的右括号了
            cur.push_back(')');
            backtrace(res, cur, open, close + 1, n);
            cur.pop_back();
       }
   }
5.4 全排列
   vector<vector<int>> permute(vector<int>& nums) {
        vector<vector<int> > res;
        backtrace(res, nums, 0, nums.size());
       return res;
   }
   void backtrace(vector<vector<int> >& res, vector<int>& output, int first, int len) {
        if (first == len) {
           res.push_back(output);
       }
       for (int i = first; i < len; ++i) {</pre>
            swap(output[i], output[first]); // 交換
            backtrace(res, output, first + 1, len);
            swap(output[i], output[first]); // 换回去
```

```
}
```

5.5 子集

```
调用两次 dfs,因为对于子集来说,每个数字可以选也可以不选。
```

```
void dfs(vector<vector<int> > &res, const vector<int>& nums, vector<int>& cur res, int cur) {
    if (cur == nums.size()) {
        res.push_back(cur_res);
        return;
    }
    // 调用两次 dfs,因为对于子集来说,每个数字可以选也可以不选。
    cur_res.push_back(nums[cur]);
    dfs(res, nums, cur_res, cur + 1);
    cur_res.pop_back();
   dfs(res, nums, cur_res, cur + 1);
}
vector<vector<int>> subsets(vector<int>& nums) {
    vector<vector<int> > res;
    vector<int> cur_res;
    dfs(res, nums, cur_res, 0);
   return res;
}
```

5.6 单词搜索

```
bool check(vector<vector<char> >& board, vector<vector<int> >& visited,
    int i, int j, string word, int k) {
    if (board[i][j] != word[k]) { //不匹配, 不行
       return false;
    } else if (k == word.length() - 1) { //94 gash-holder ok
        return true;
    }
    visited[i][j] = true;
    // 上下左右
    vector<pair<int, int> > directions{{0, 1}, {0, -1}, {1, 0}, {-1, 0}};
   bool res = false;
    for (const auto& dir: directions) {
        int new_i = i + dir.first;
        int new_j = j + dir.second;
        if (new_i >= 0 && new_i < board.size() && new_j >= 0 && new_j < board[0].size()) {
            if(!visited[new_i][new_j]) {
                bool flag = check(board, visited, new_i, new_j, word, k + 1);
                if (flag) {
                    res = true;
                    break;
                }
            }
        }
    visited[i][j] = false; //还原
   return res;
}
```

```
bool exist(vector<vector<char>>& board, string word) {
   int h = board.size(), w = board[0].size();
   vector<vector<int> > visited(h, vector<int>(w));
   for (int i = 0; i < h; ++i) {
      for (int j = 0; j < w; ++j) {
        bool flag = check(board, visited, i, j, word, 0);
        if (flag) {
            return true;
        }
    }
   return false;
}</pre>
```

6 排序与搜索

6.1 各排序算法总结

排序算法	平均时间复杂度	最好情况	最坏情况	空间复杂度	排序方式	稳定性
冒泡排序	O(n²)	O(n)	O(n²)	O(1)	In-place	稳定
选择排序	O(n²)	O(n²)	O(n²)	O(1)	In-place	不稳定
插入排序	O(n²)	O(n)	O(n²)	O(1)	In-place	稳定
希尔排序	O(n log n)	O(n log² n)	O(n log² n)	O(1)	In-place	不稳定
归并排序	O(n log n)	O(n log n)	O(n log n)	O(n)	Out-place	稳定
快速排序	O(n log n)	O(n log n)	O(n²)	O(log n)	In-place	不稳定
堆排序	O(n log n)	O(n log n)	O(n log n)	O(1)	In-place	不稳定
计数排序	O(n + k)	O(n + k)	O(n + k)	O(k)	Out-place	稳定
桶排序	O(n + k)	O(n + k)	O(n²)	O(n + k)	Out-place	稳定
基数排序	O(n×k)	O(n×k)	O(n×k)	O(n + k)	Out-place	稳定

大小顶堆参考:

```
//小顶堆 (是大于。 不是小于), 这也是默认
priority_queue <int,vector<int>,greater<int> > q;
//大顶堆
priority_queue <int,vector<int>,less<int> >q;
//默认大顶堆
priority_queue<int> a;

// 自定义比较函数: (小顶堆, 实现大于操作)
struct MyCmp {
    bool operator()(pair<int, int>& a, pair<int, int>& b) {
```

```
return a.second > b.second;
   }
};
// 小顶堆
priority_queue<pair<int, int>, vector<pair<int, int> >, MyCmp> q;
6.2 二分小结
    int search(vector<int>& nums, int target) {
        int low = 0, high = nums.size() - 1;
        while (low <= high) { // 小于等于
            int mid = low + (high - low) / 2; // 标准写法, 背下来
            if (nums[mid] == target) {
               return mid;
            } else if (nums[mid] > target) {
               high = mid - 1;
            } else {
               low = mid + 1;
       }
       return -1;
   }
6.3 颜色分类
即荷兰国旗问题数组里有 0 1 2, 要求相同颜色的相邻单指针,还可以用双指针,没太懂
   void sortColors(vector<int>& nums) {
        int n = nums.size();
        int ptr = 0;
        // 遍历两次,第一遍把 0 交换到前面去,第二遍把 1 交换到 0 之后
        // 用指针 ptr 标记最后一个 0 的下一位, 第二遍从 ptr 开始
       for (int i = 0; i < n; ++i) {</pre>
            if (nums[i] == 0) {
               swap(nums[i], nums[ptr]);
                ++ptr;
            }
       for (int i = ptr; i < n; ++i) {</pre>
            if (nums[i] == 1) {
                swap(nums[i], nums[ptr]);
                ++ptr;
            }
       }
   }
6.4 前 k 个高频元素
多存个 map, 堆里存的是个 pair
    struct MyCmp {
       bool operator()(pair<int, int>& a, pair<int, int>& b) {
           return a.second > b.second;
        }
   };
```

```
vector<int> topKFrequent(vector<int>& nums, int k) {
       // 先遍历一遍,map 存< k, cnt>,然后遍历 map,用个小顶堆
       // 如果堆的元素个数小于 k,就可以直接插入堆中。
       // 如果堆的元素个数等于 k,则检查堆顶与当前出现次数的大小。
       // 如果堆顶更大,说明至少有 k 个数字的出现次数比当前值大,故舍弃当前值;
       // 否则,就弹出堆顶,并将当前值插入堆中。
       // c++ 的堆是 priority_queue
       unordered_map<int, int> word_count;
       for (auto& v: nums) {
           word_count[v]++;
       }
       // pop 的是优先级最高的元素, top 也是优先级最高的
       // priorty_queue<int, vector<int>, cmp> 这是定义方式, 一定要有个 vec
       priority_queue<pair<int, int>, vector<pair<int, int> >, MyCmp> q;
       for (auto& [num, cnt]: word_count) {
           if (q.size() < k) {</pre>
               q.emplace(num, cnt);
           } else {
               if (q.top().second < cnt) {</pre>
                   q.pop();
                   q.emplace(num, cnt);
           }
       }
       vector<int> res;
       while (!q.empty()){
           res.emplace_back(q.top().first);
           q.pop();
       }
       return res;
   }
6.5 数组中的第 k 个最大元素
堆顶就是了
   int findKthLargest(vector<int>& nums, int k) {
       //小顶堆,堆顶就是要的
       struct MyCmp {
           bool operator()(int a, int b) {
               return a > b;
           }
       };
       priority_queue<int, vector<int>, MyCmp> q;
       for (auto& i: nums) {
           if (q.size() < k) {</pre>
               q.emplace(i);
           } else {
               if (i > q.top()) {
                   q.pop();
                   q.emplace(i);
               }
           }
       }
```

```
return q.top();
}
```

6.6 寻找峰值

二分,类似旋转数组,如果 mid 不是符合条件的,那看看是在上升还是在下降,如果是在上升,那就看右边区间,如果是下降,那看左边。

```
// 可以搞成匿名函数
// pair<int, int> get(int i, int n, vector<int> & nums) {
    // 方便处理 nums[-1] 和 nums[n] 的边界情况
//
     if (i == -1 // i == n) {
//
          return {0, 0};
//
//
      return {1, nums[i]};
//
      //保证能取到的比越界的大,都能取到的时候,用实际的数比较
117
int findPeakElement(vector<int>& nums) {
   // 二分,类似旋转数组,如果 mid 不是符合条件的,那看看是在上升还是在下降,
   // 如果是在上升,那就看右边区间,如果是下降,那看左边。
   int left = 0, right = nums.size() - 1;
   int n = nums.size();
   auto get = [&](int i) -> pair<int, int> {
       // 方便处理 nums[-1] 和 nums[n] 的边界情况
       if (i == -1 || i == n) {
           return {0, 0};
       return {1, nums[i]};
       //保证能取到的比越界的大,都能取到的时候,用实际的数比较
   };
   while (left <= right) {</pre>
       int mid = left + (right - left) / 2; //标准 mid 写法
       if (get(mid - 1) < get(mid) && get(mid) > get(mid + 1)) {
           return mid;
       if (get(mid) < get(mid + 1)) {</pre>
           left = mid + 1;
       } else {
           right = mid - 1;
   }
   return -1;
}
```

6.7 在排序数组中查找元素的第一个和最后一个位置

7 dp