Contents

1	XX	
2	数组和	和字符串
	2.1	三数之和....................................
	2.2	矩阵置零
	2.3	字母异位词分组
	2.4	无重复字符的最长子串
	2.4	儿里发于付的取入了中
3	链表	
•	3.1	两数相加....................................
	3.2	

	3.3	最长回文子串
	3.4	递增的三元子序列
	3.5	相交链表....................................
	1-1	
4	树	
	4.1	中序遍历
	4.2	层序遍历
	4.3	锯齿形层序遍历
	4.4	前序 + 中序还原树
	4.5	二叉搜索树第 $\mathbf k$ 小 \dots
5	冬	
	5.1	岛屿数量
6 回溯:		其
	6.1	回溯小结
	6.2	电话号码的字母组合
	6.3	括号生成
	6.4	全排列
	6.5	子集
	6.6	- 1 未 · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
	0.0	半 川 纹系
7	排序	5. 5. 1.
′	7.1	- 1/2 s
	7.1	
	7.3	颜色分类
	7.4	前 k 个高频元素
	7.5	数组中的第 k 个最大元素
	7.6	寻找峰值
	7.7	在排序数组中查找元素的第一个和最后一个位置1
	7.8	合并区间
	7.9	搜索旋转排序数组
	7.10	搜索二维矩阵 II
8	dp	1
	8.1	跳跃游戏
	8.2	不同路径
	8.3	零钱兑换
	8.4	最长递增子序列
	0. 4	取以足相 J J J J
9	设计	2
_	9.1	二叉树的序列化与反序列化
		O(1) 时间插入、删除和获取随机元素

	文学 0.1 快乐数	23 23
11	其他	23

1 xx

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

2 数组和字符串

2.1 三数之和

```
vector<vector<int>> threeSum(vector<int>& nums)
    int size = nums.size();
                               // 保存结果(所有不重复的三元组)
   vector<vector<int> >res;
    if (size < 3) {
                          // 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;
    }
2.2 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) {</pre>
                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;
                }
            }
        }
    }
2.3 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;
    }
2.4 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(); ) {
        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;
}
```

3 链表

3.1 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;
```

3.2 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;
   }
3.3 最长回文子串
   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

```
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);
   }
3.4 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) {
           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;
   }
3.5 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) {
```

4.1 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;
   }
```

4.2 层序遍历

队列 (bfs) queue

4.3 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);
            } else {
```

```
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;
   }
4.4 前序 + 中序还原树
前序:根 [\pm][\pm] 中序:[\pm] 根 [\pm] 找到根在中序里的位置(先用 [\pm] 存好值-位置关系,[\pm] 01 查),然后递归
   TreeNode* buildTree(vector<int>& preorder, vector<int>& inorder) {
       // 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) {
           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)
```

4.5 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;
   }
```

5 图

5.1 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) {</pre>
        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
    }
}
```

回溯法

6.1 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 一般有两个参数, 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
```

6.2 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
               }
            }
   }
6.3 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) { // 一共 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();
       }
   }
6.4 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
       }
   }
6.5 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;
   }
6.6 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) { //到最后一个词了且相等, ok
           return true;
```

```
visited[i][j] = true;
   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;
}
```

7 排序与搜索

7.1 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;
7.2 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;
   }
7.3 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) {
           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;
           }
       }
   }
7.4 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) {
            q.pop();
            q.emplace(num, cnt);
        }
}

vector<int> res;
while (!q.empty()){
        res.emplace_back(q.top().first);
        q.pop();
}
return res;
}
```

7.5 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();
}
```

7.6 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> ② 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

// }

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;
   }
7.7 在排序数组中查找元素的第一个和最后一个位置
public:
    int binary_search(vector<int>& nums, int target, bool lower) {
       // ans 初始化为 n!!!,因为外面要-1,对于 [1] 且 target=1 的 case,会有问题
       int left = 0, right = nums.size() - 1, ans = nums.size();
       //不要急着 return, 要找到边界
       while (left <= right) {
           int mid = left + (right - left) / 2;
           // lower = true, 想找左边界, 只要 nums [mid] >= target 就可能可以, 只有<target 的时候才停
           // lower = false, 想找右边第一个>target 的
           // 都是找左区间
           if (nums[mid] > target || (lower && nums[mid] >= target)) {
               ans = mid;
               right = mid - 1;
           } else {
               left = mid + 1;
       }
       return ans;
   vector<int> searchRange(vector<int>& nums, int target) {
       // 其实要找的就是第一个 =target 的位置,和第一个>target 的位置 -1
       int left_idx = binary_search(nums, target, true);
       int right_idx = binary_search(nums, target, false) - 1;
       if (left_idx <= right_idx && right_idx < nums.size()</pre>
           && left_idx >=0 && nums[left_idx] == target && nums[right_idx] == target) {
           return vector<int>{left_idx, right_idx};
```

```
}
       return vector<int>{-1, -1};
   }
7.8 合并区间
   vector<vector<int>> merge(vector<vector<int>>& intervals) {
       // 先排序, 然后第一个区间扔进去, 遍历下一个的时候,
       // 看看和前面的最后一个区间有没交集,如果无交集(当前左> 已有右),那就扔到最后
       // 如果有交集, 那就取这两个区间 max 的右端点
       if (intervals.size() == 0) {
           return {};
       sort(intervals.begin(), intervals.end());
       vector<vector<int> > merged;
       for (int i = 0; i < intervals.size(); ++i) {</pre>
           int left = intervals[i][0], right = intervals[i][1];
           if (merged.size() == 0 || left > merged.back()[1] ) {
               merged.push_back({left, right});
           } else {
               merged.back()[1] = max(merged.back()[1], right);
       }
       return merged;
   }
7.9 搜索旋转排序数组
    int search(vector<int>& nums, int target) {
       // 局部有序,二分
       int n = nums.size();
       if (n == 0) {
           return -1;
       }
       if (n == 1) {
           return nums[0] == target? 0: -1;
       int left = 0, right = n - 1;
       while (left <= right) {</pre>
           int mid = left + (right -left) / 2;
           if (nums[mid] == target) {
               return mid;
           // 看下 mid 在哪个区间里,因为有两个上升的区间,和 nums[0] 比就行
           if (nums[0] <= nums[mid]) {</pre>
               // mid 在第一个上升区间里
               if (nums[0] <= target && target < nums[mid]) {</pre>
                   // target 也在这个区间里
                   right = mid -1;
               } else {
                   left = mid + 1;
           } else {
```

```
if (nums[mid] < target && target <= nums[n - 1]) {</pre>
                   left = mid + 1;
               } else {
                   right = mid - 1;
           }
       }
       return -1;
   }
7.10 搜索二维矩阵 II
   bool searchMatrix(vector<vector<int>>& matrix, int target) {
       // 右上角开始,保证只有一个搜索方向,要么变大要么变小, 2 字形
        int m = matrix.size(), n = matrix[0].size();
        int x = 0, y = n - 1;
       while (x < m && y >= 0) {
           if (matrix[x][y] == target) {
               return true;
           }
           if (matrix[x][y] > target) {
               --y;
           } else {
               ++x;
       }
       return false;
   }
8 dp
8.1 跳跃游戏
   bool canJump(vector<int>& nums) {
       // 贪心
       // 对于每个位置 x, 实时维护最远可到达的位置 x+nums[x],
       // 如果这个位置 x 在最远可到达位置内,那么可以从起点经过若干次跳跃到达
       // 在遍历的过程中,如果最远可到达位置>= 数组最后一个位置 ,就可以 return True
       int n = nums.size();
       int most_right = 0;
       for (int i = 0; i < n; ++i) {</pre>
           if (i <= most_right) {</pre>
               most_right = max(most_right, i + nums[i]);
               if (most_right >= n - 1) {
                   return true;
               }
           }
       }
       return false;
   }
```

8.2 不同路径

简单二维 dp,注意边界条件

```
int uniquePaths(int m, int n) {
       // f(i,j) 表示从左上角走到 (i,j) 的路径数量,
       // 这个点只可能是从左边或者上面走过来的, 所以
       // f(i,j) = f(i-1,j) + f(i, j-1)
       // 对于第 0 行和第 0 列,f(i,0)=1,f(0,j)=1,因为只有直着能走到
       // f(0,0) = 1
       vector<vector<int> > f(m, vector<int>(n));
       for (int i = 0; i < m; ++i) {</pre>
           f[i][0] = 1;
       for (int j = 0; j < n; ++j) {
           f[0][j] = 1;
       }
       for (int i = 1; i < m; ++i) {
           for (int j = 1; j < n; ++j) {
               f[i][j] = f[i - 1][j] + f[i][j - 1];
       }
       return f[m - 1][n - 1];
   }
8.3 零钱兑换
    int coinChange(vector<int>& coins, int amount) {
       // dp[i]: 组成金额 i 需要的最少硬币数
       // dp[i] = min(dp[i-c[j]) + 1, j = 0,...,n-1,
       //!!! 注意, 是两项, dp[i] 和 dp[i - coins[j]]+ 1
       // dp[i] = min(dp[i], dp[i - coins[j]] + 1);
       // c[j] 是第 j 个面额,+1 表示选择这个面额,那 i-c[j] 就是剩下的面额了
       //!! 需要判断凑不出的情况:把 dp 初始化为 amount + 1,如果凑不出就不更新,
       // 如果最后还是 amount +1 那就是凑不出,当然也可以是 amount +999
       int xmax = amount + 1;
       // 因为最后一个下标要是 amount, 所以大小是 amount + 1
       vector<int> dp(amount + 1, xmax);
       dp[0] = 0;
       for(int i = 1; i <= amount; ++i) {</pre>
           for (int j = 0; j < coins.size(); ++j) {</pre>
               // 遍历每种面额
               if (coins[j] <= i) {</pre>
                   dp[i] = min(dp[i], dp[i - coins[j]]+ 1);
           }
       }
       return dp[amount] > amount? -1: dp[amount];
   }
8.4 最长递增子序列
    int lengthOfLIS(vector<int>& nums) {
       // 不要求连续,比如 [3,6,2,7] 是 [0,3,1,6,2,2,7] 的子序列
       // dp[i]: 以第 i 个数字结尾(选了 nums[i])的最长递增子序列的长度
       // dp[i] = max(dp[j]) +1, 0<=j<i, nums[j] < nums[i], 这样才能递增
       // 最终的结果是 max(dp[i])
       int n = nums.size();
```

```
if (n == 0) {
            return 0;
       }
       vector<int> dp(n, 0);
        int res = 0;
       for (int i = 0; i < n; ++i) {</pre>
           dp[i] = 1;
            for (int j = 0; j < i; ++j) {
                if (nums[j] < nums[i]) {</pre>
                   dp[i] = max(dp[i], dp[j] + 1);
                }
            }
           res = max(res, dp[i]);
       }
       return res;
   }
  设计
9.1 二叉树的序列化与反序列化
class Codec {
public:
    // 前序遍历, 到叶子的时候, 左右儿子均搞成 None
   void rser(TreeNode* root, string& str) {
        if (root == nullptr) {
            str += "None,";
       } else {
           str += to_string(root->val) + ",";
           rser(root->left, str);
           rser(root->right, str);
            //cout << str << endl;
       }
   }
    // Encodes a tree to a single string.
    string serialize(TreeNode* root) {
       string res;
       rser(root, res);
       return res;
   }
   TreeNode* rde(list<string>& data_vec) {
        // 如果当前的元素为 None, 则当前为空树
        // 否则先解析这棵树的左子树,再解析它的右子树
        // list 的 front 是第一个元素的值, begin 是迭代器
        if (data_vec.front() == "None") {
            data_vec.erase(data_vec.begin());
           return nullptr;
       TreeNode* root = new TreeNode(stoi(data_vec.front()));
       data_vec.erase(data_vec.begin());
       root->left = rde(data_vec);
       root->right = rde(data_vec);
```

```
return root;
   }
   // Decodes your encoded data to tree.
   TreeNode* deserialize(string data) {
       list<string> data_vec;
       string str;
       // 人肉实现下 split
       for (auto &ch: data) {
           if (ch == ',') {
               data_vec.push_back(str);
               str.clear();
           } else {
               str.push_back(ch);
           }
       }
       if (!str.empty()) {
           data_vec.push_back(str);
           str.clear();
       return rde(data_vec);
   }
};
// Your Codec object will be instantiated and called as such:
// Codec ser, deser;
// TreeNode* ans = deser.deserialize(ser.serialize(root));
9.2 O(1) 时间插入、删除和获取随机元素
class RandomizedSet {
public:
    // 数组可以 o(1) 地获取元素,哈希可以 o(1) 插入删除,
   // 二者结合起来就是 vec+hashmap
   RandomizedSet() {
       // 初始化随机种子
       srand((unsigned)time(NULL));
   }
   bool insert(int val) {
       // 塞进 vec 里, 同时记录下标到 map 中
       if (indices.count(val)) {
           return false;
       int index = nums.size();
       nums.emplace_back(val);
       indices[val] = index;
       return true;
   }
   bool remove(int val) {
       // 为了 o(1), 先把这个数找出来,
       // 然后在 vec 把这个元素换成最后一个元素,pop_back 就行
       // hashmap 里也删掉,同时更新 last 的下标
```

```
if (!indices.count(val)) {
            return false;
       }
       int index = indices[val];
        int last = nums.back();
       nums[index] = last;
       nums.pop_back();
        indices[last] = index;
        indices.erase(val);
       return true;
    }
    int getRandom() {
        int rand_idx = rand() % nums.size();
       return nums[rand_idx];
    }
   vector<int> nums;
    unordered_map<int, int> indices;
};
* Your RandomizedSet object will be instantiated and called as such:
 * RandomizedSet* obj = new RandomizedSet();
 * bool param_1 = obj->insert(val);
 * bool param_2 = obj->remove(val);
 * int param_3 = obj->getRandom();
10
     数学
```

10.1 快乐数

11 其他