

Contents

1	xx	2
2	数组和字符串	2
2.1	三数之和	2
2.2	矩阵置零	3
2.3	字母异位词分组	3
2.4	无重复字符的最长子串	3
3	链表	4
3.1	两数相加	4
3.2	奇偶链表	4
3.3	最长回文子串	5
3.4	递增的三元子序列	6
3.5	相交链表	6
4	树	7
4.1	中序遍历	7
4.2	层序遍历	7
4.3	锯齿形层序遍历	7
4.4	前序 + 中序还原树	8
4.5	二叉搜索树第 k 小	9
5	图	9
5.1	岛屿数量	9
6	回溯法	10
6.1	回溯小结	10
6.2	电话号码的字母组合	10
6.3	括号生成	11
6.4	全排列	12
6.5	子集	12
6.6	单词搜索	12
7	排序与搜索	13
7.1	各排序算法总结	14
7.2	二分小结	14
7.3	颜色分类	15
7.4	前 k 个高频元素	15
7.5	数组中的第 k 个最大元素	16
7.6	寻找峰值	16
7.7	在排序数组中查找元素的第一个和最后一个位置	17
7.8	合并区间	18
7.9	搜索旋转排序数组	18
7.10	搜索二维矩阵 II	19
8	dp	19
8.1	跳跃游戏	19
8.2	不同路径	19
8.3	零钱兑换	20
8.4	最长递增子序列	20
9	设计	21
9.1	二叉树的序列化与反序列化	21
9.2	O(1) 时间插入、删除和获取随机元素	22

10 数学	23
10.1 快乐数	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();
    vector<vector<int>> res;          // 保存结果（所有不重复的三元组）
    if (size < 3) {
        return res;                // 特判
    }
    std::sort(nums.begin(), nums.end()); // 排序（默认递增）
    for (int i = 0; i < size; i++)      // 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 0，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 0-nums[i] 的另外两个数
        int left = i + 1;
        int right = size - 1;
        while (left < right)
        {
            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]) {
                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]) {
                    left++;
                }
                while (left < right && nums[right] == nums[right+1]) {
                    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) {
        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) {
        for (int j = 0; j < col; ++j) {
            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* l1, ListNode* l2) {
    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 = l1;
    ListNode* ptr2 = l2;
    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

dp

```

string longestPalindrome(string s) {
    //  $p(i, j)$  表示  $i:j$  是回文串
    // 转移:
    // if  $s_i == s_j$  then  $p(i, j) = p(i+1, j-1)$ 
    // 边界:  $len=1$  是,  $len=2$ , 如果  $s_i == s_j$  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) {
        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 >= n) {
                break; // 到头了
            }
            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);
}
}

```

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;
    //}
    int first = INT_MAX, second = INT_MAX;
    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        int num = nums[i];
        if (num <= first) {
            first = num; // 更新第一个数
        } else if (num <= second) {
            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) {

```

```

        p1 = (p1 == nullptr? headB: p1->next);
        p2 = (p2 == nullptr? headA: p2->next);
    }
    return p1;
}

```

4 树

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 [左] [右] 中序：[左] 根 [右] 找到根在中序里的位置（先用 map 存好值-位置关系，ol 查），然后递归

```

TreeNode* buildTree(vector<int>& preorder, vector<int>& inorder) {
    // 递归：
    // 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>& xmap, int in_start, int in_end) {
    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_start, in_index - 1);
    root->right = buildTreeSub(preorder, pre_start + in_index - in_start + 1, pre_end, xmap, in_index + 1, in_end);
    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 0，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) {
            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); // 上
    }
    if (r + 1 < rows && grid[r + 1][c] == '1') {
        dfs(grid, r + 1, c); // 下
    }
    if (c - 1 >= 0 && grid[r][c - 1] == '1') {
        dfs(grid, r, c - 1); // 左
    }
    if (c + 1 < cols && grid[r][c + 1] == '1') {
        dfs(grid, r, c + 1); // 右
    }
}

```

6 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;
    backtrack(res, phone_map, digits, 0, comb);
    return res;
}

void backtrack(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
            backtrack(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;
    backtrack(res, cur, 0, 0, n);
    return res;
}

// open 左括号个数, close 右括号个数
void backtrack(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('(');
        backtrack(res, cur, open + 1, close, n);
        cur.pop_back();
    }
    if (close < open) { // 准备加新的右括号了

```

```

        cur.push_back(' ');
        backtrack(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;
    backtrack(res, nums, 0, nums.size());
    return res;
}

void backtrack(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) {
        swap(output[i], output[first]); // 交换
        backtrack(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;
    // 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;
}
}

```

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	$O(n^2)$	$O(n)$	$O(n^2)$	$O(1)$	In-place	稳定
选择排序	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$	In-place	不稳定
插入排序	$O(n^2)$	$O(n)$	$O(n^2)$	$O(1)$	In-place	稳定
希尔排序	$O(n \log n)$	$O(n \log^2 n)$	$O(n \log^2 n)$	$O(1)$	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	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n^2)$	$O(\log n)$	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	$O(n + k)$	$O(n + k)$	$O(n^2)$	$O(n + k)$	Out-place	稳定
基数排序	$O(n \times k)$	$O(n \times k)$	$O(n \times k)$	$O(n + k)$	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) {
        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
    // priority_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) {

```

```

        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) {
            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> & 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) {
    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)) {
        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()
        && 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有交集，如果无交集（当前左 > 已有右），那就扔到后面
    // 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) {
        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) {
        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]) {
            // mid 在第一个上升区间里
            if (nums[0] <= target && target < nums[mid]) {
                // target 也在这个区间里
                right = mid - 1;
            } else {
                left = mid + 1;
            }
        } else {
            left = mid + 1;
        }
    }
    return -1;
}

```

```

        if (nums[mid] < target && target <= nums[n - 1]) {
            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, z 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) {
        if (i <= most_right) {
            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) {
        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) {
        for (int j = 0; j < coins.size(); ++j) {
            // 遍历每种面额
            if (coins[j] <= i) {
                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) {
        dp[i] = 1;
        for (int j = 0; j < i; ++j) {
            if (nums[j] < nums[i]) {
                dp[i] = max(dp[i], dp[j] + 1);
            }
        }
        res = max(res, dp[i]);
    }
    return res;
}

```

9 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