1、快慢指针找环

为什么快指针和慢指针总是会在环中某一点相遇,而不会刚好"跳过"彼此? 由于快指针每次跳两步,慢指针每次跳一步,快指针实际上比慢指针多走了一步(两步-一步)。每当快 指针和慢指针没有相遇时,快指针相当于以慢指针的速度"追"慢指针。

```
if(!head || !head->next) return false;
ListNode *fast = head, *low = head;
while (fast && fast->next) {
    fast = fast->next;
    fast = fast->next;
    low = low->next;
    if(fast == low ) return true;
}
return false;
```

2、两数之和

- 1. 排序、左右指针、向中间移动。根据大小关系左指右移或者右指左移。
- 2. hash.

3、两数相加 (链表)

listNode val carry.

4、无重复字符的最长子串

贪心、hash、左右指针。右指针往右走,一旦遇到重复字符,左指针右移动hash值减一,判断最大值。

5、两个正序数组的中位数

```
if (left < m && (right >= n || nums1[left] <= nums2[right])) {
    curr = nums1[left++];
} else {
    curr = nums2[right++];
}</pre>
```

6、最长回文子串

- 1. 暴力 (n*3) 不行
- 2. 动态规划

第一层循环用len, 第二层循环用左端点

7、正则表达式匹配

```
// 初始化f[0][j], 处理模式以 '*' 开头的情况
for (int j = 2; j <= n; j++) {
   if (p[j] == '*' \&\& f[0][j - 2]) {
       f[0][j] = true; // '*' 匹配空字符串
   }
}
//处理f[i][j]
if (p[j] == s[i] || p[j] == '.') {
   f[i][j] = f[i - 1][j - 1]; // 匹配单个字符或 '.'
} else if (p[j] == '*') {
   // '*' 匹配 0 或多个字符
   f[i][j] = f[i][j - 2] || // '*' 匹配 0 次
       f[i - 1][j - 2] && (p[j - 1] == s[i] || p[j - 1] == '.') ||
       f[i - 1][j] && (p[j - 1] == s[i] || p[j - 1] == '.');
       // 前面两行可以缩写为: (f[i - 1][j] && (p[j - 1] == s[i] || p[j - 1] == '.')); // '*' 匹
}
```

8、盛最多水的容器

双指针向中间靠拢, 谁低谁移动

9、三数之和

- 1. 排序
- 2. 一次循环+双指针 (在循环右侧)
- 3. 符合条件时。若下一个是重复,一直移动到最后一个重复的。两个指针都动一下

10、电话号码的数字组合

```
void dfs(const string& digits, int cur ,string word, vector<string>& ret,const vector<string>& :
    if (cur == digits.size()) ret.push_back(word);
    else {
        int index = digits[cur] - '0';
        for (int i = 0; i < list[index].size(); i++) {
            dfs(digits, cur + 1,word + list[index][i], ret, list);
        }
    }
}
dfs(digits, 0 ,"", ret, list);</pre>
```

11、删除倒数第n个节点

- 1. 快慢指针间隔n
- 2. 计算长度减去n

12、合并两个有序链表

建新节点取小节点

13、括号生成

1. 终止: L == 0 && R == 0

2. 任何时候: L <= R

```
//风格一
string buf;
void dfs(int left, int right) {
    if (left == 0 && right == 0) {
        ret.push_back(buf);return;
    }
    if (left > 0) {
        buf.push_back('(');dfs(left - 1, right);buf.pop_back();
    }
    if (left < right) {</pre>
        buf.push_back(')');dfs(left, right - 1);buf.pop_back();
    }
}
//风格二
char buf[20];
void dfs(int left, int right, int cur) {
    if ( !left && !right ) {
        ret.push_back(buf);return;
    }
    if (left ) {
        buf[cur] = '(';dfs(left - 1, right, cur + 1);
    }
    if (left < right) {</pre>
        buf[cur] = ')';dfs(left, right - 1,cur + 1 );
    }
}
```

14、合并K个升序链表

- 优先队列取链表数组的每一个链表的头
- while (!pq.empty())
- 拿走top之后,放该节点的下一个节点

```
typedef pair<int, ListNode*> Elem;
using Elem = pair<int, ListNode*>;
priority_queue<Elem, vector<Elem>, greater<Elem>> pq;
//greater是小根堆,取出来是最小值 less...
```

15、下一个排列

- 1. 从右到左,找到第一个a[i] < a[j],若没有就直接反转整个vector
- 2. 从右往左找到第一个a[j] > a[i] (至少有一个a[j+1])
- 3. 交换a[i]和a[j], 然后反转i + 1到最后一个元素

16、最长有效括号

- 1. 栈里面存括号的index,提前存一个-1
- 2. 遇到" ("就入栈。遇到")"判断栈顶是不是-1或者栈顶是")"也入栈,否则就pop,然后max(ret, i-stk.top())

17、在排序数组中查找元素的第一个和最后一个位置

```
int bin1(const vector<int>& nums, int &target) {
    int left = 0, right = nums.size() - 1;
    int ans = -1;
    while (left <= right) {</pre>
        int mid = (left + right ) >> 1;
        if (nums[mid] < target) left = mid + 1;</pre>
        else {
            ans = mid;
            right = mid - 1;
        }
    }
    if (ans == -1 || nums[ans] != target) return -1;
    return ans;
}
int bin2(const vector<int>& nums, int &target) {
    int left = 0, right = nums.size() - 1;
    int ans = -1;
    while (left <= right) {</pre>
        int mid = (left + right ) >> 1;
        if (nums[mid] > target) right = mid - 1;
        else {
            ans = mid;
            left = mid + 1;
        }
    if (ans == -1 || nums[ans] != target) return -1;
    return ans;
}
```

17、只出现一次的数字

位运算 ^ (异或)相同为0,不同为1

```
0^a^a^b^b^...^x
=0^0^...^x
=x
```

满足交换律,顺序无所谓

18、搜索插入的位置

19、回文链表

- 1. 复制出来新的链表(倒置)
- 2. 快慢指针,慢指针到中间节点,转置后半链表

20、倒置链表

```
while(head) {
    newHead = head;
    newHead->next = p;
    p = newHead;
    head = head->next; //注意此项的位置,不能在第二行的上面,否则就是超时(循环)
}
```

21、轮转数组

- 和交换前几个元素和后几个元素的位置的题的区别在于要取模
- reverse(a, b) 左闭右开

22、合并区间

- 1. 按照左端点排序
- 2. 更新L和R

23、寻找重复数

nums中的数作为index, 使index位置的数字发生变化(变负数或者大于n的数字)

24、颜色分类

- 1. 循环两遍
- 2. 双指针

//注意看对于指针指向2的情况,还有终止条件

```
while (i <= right) {
    if (nums[i] == 0) {
        swap(nums[i], nums[left]);
        i++;left++;
    }else if (nums[i] == 2){
        swap(nums[i], nums[right]);right--;
    }
    else i++;
}</pre>
```

25、最小栈

- 1. 从零开始,可以注意实现扩展数组
- 2. 用两个栈实现,一个正常,另外一个有可能装当前数字(栈顶数字一定是最小的),如果等于栈顶数字也装进去

26、最大子序和

- 如果sum > 0,则说明 sum 对结果有增益效果,则 sum 保留并加上当前遍历数字
- 如果sum <= 0,则说明 sum 对结果无增益效果,需要舍弃,则 sum 直接更新为当前遍历数字
- 每次比较sum和ans的大小,将最大值置为ans,遍历结束返回结果

27、树的直径

其实就是调用求树的深度代码,在里面加一个ret = max(ret, left + right)

28、对称二叉树

很多时候一个递归函数是不用的,写一个额外的递归函数,再在主函数里面调用就可以了

```
bool check(TreeNode* left, TreeNode* right) {
    if (!left && !right) return true;
    if (!left || !right) return false;
    return left->val == right->val && check(left->left, right->right) && check(left->right, right)
}
bool isSymmetric(TreeNode* root) {
    return check(root->left, root->right);
}
```

29、将有序数组转换为二叉搜索树

- 中序搜索
- 取数组index的中间值作为根节点
- 一个主函数调用一个递归函数

30、验证二叉搜索树

• 利用的是中序遍历的所有值是递增的

```
long long INF_MIN = LONG_MIN;
bool isValidBST(TreeNode* root) {
    if (!root) return true;
    bool l = isValidBST(root->left);
    if (root->val <= INF_MIN) return false;
    INF_MIN = root->val;
    return l && isValidBST(root->right);
}
```

31、BST中第k小的元素

和30类似,用中序遍历,更新count

32、组合总和

```
class Solution {
public:
    vector<vector<int>> ret;
    vector<int> b;
    void dfs(vector<int> &candidates, int p, int sum, int target) {
        if (p == candidates.size()) {
            return;
        }
        if (sum == target) {
            ret.push_back(b);
            return;
        }
        dfs(candidates, p + 1, sum, target);
        if (sum + candidates[p] <= target) {</pre>
            b.push_back(candidates[p]);
            dfs(candidates, p, sum + candidates[p], target);
            b.pop_back();
        }
    }
    vector<vector<int>> combinationSum(vector<int>& candidates, int target) {
        dfs(candidates, 0, 0, target);
        return ret;
    }
};
```

33、字母异位词分组

- 注意重复的也要
- map<string vector>
- 排完序当key,原值放value中

34、跳跃游戏

- 1. 左指针记录当前位置,右指针是最远能到的位置,两指针相遇代表不行
- 2. dp: bool f[i] 表示从这个位置能否到末尾,从右往左遍历

35、不同路径

dp:f[i][j]表示f[0]f[0]到当前位置的路径数量 (f[1][1] = 1)

36、最小路径和

与35类似,区别在于如何更新(之前都是加1,现在是加位置上面的数字)

37、编辑距离

```
if (word1[i-1] == word2[j-1]) f[i][j] = f[i-1][j-1];
else f[i][j] = f[i-1][j-1] + 1;
f[i][j] = min(f[i][j], f[i-1][j] +1);
f[i][j] = min(f[i][j], f[i][j-1] +1);
```

38、二叉树展开为链表(不太能理解为什么要备份)

```
TreeNode* pre;
void dfs(TreeNode* root) {
   if(!root) return;

   pre->right = root;
   pre->left = nullptr;

   TreeNode* left = root->left;
   TreeNode* right = root->right;

   pre = root;
   dfs(left);
   dfs(right);
}
```

39、二叉树的层序遍历

qu不为空就遍历,获取当前size, for遍历输入当前值到vector、输入孩子到qu

40、岛屿数量

深度搜索, 走过的改值, 扫描上下左右

41、实现前缀树 (Trie)

26叉树

```
class Trie {
private:
    bool isEnd;
    Trie* next[26];
public:
    Trie() {
       this->isEnd = false;
        for (int i = 0; i < 26; i++) {
            this->next[i] = nullptr;
        }
    }
    void insert(string word) {
        Trie* node = this;
        for (char c : word) {
            if (node->next[c - 'a'] == nullptr) node->next[c - 'a'] = new Trie();
            node = node->next[c - 'a'];
        }
        node->isEnd = true;
    }
    bool search(string word) {
        Trie* node = this;
        for (char c : word) {
            node = node->next[c - 'a'];
            if (node == nullptr) {
                return false;
            }
        }
        return node->isEnd;
    }
```

42、输出链表中倒数k的节点及其链表

```
if (!pHead) return nullptr;
ListNode *fast = pHead, *slow = pHead;
while (k--) {
    if (fast == nullptr) return nullptr;
    fast = fast->next;
}
while (fast) {
    fast = fast->next;
    slow = slow->next;
}
return slow;
```

43、合并二叉树

```
TreeNode* mergeTrees(TreeNode* t1, TreeNode* t2) {
    // write code here
    if (!t1) return t2;
    if (!t2 ) return t1;
    t1->val += t2->val;
    t1->left = mergeTrees(t1->left, t2->left);
    t1->right = mergeTrees(t1->right, t2->right);
    return t1;
}
```

44、字符串变形

- 将字符串大小写反转
- 将整个字符串的所有单词位置反转

思路:

- 1. stack
- 2. 先都反转, 然后按照遇到空格反转单词 (空间复杂度常数级)

45、最长公共前缀

• 注意外层的for循环是第一个字符串的长度

46、最长连续序列

- 用set
- string.substr(a,len), 第二个参数是字串长度(此题可不用这个函数)

47、找到字符串中所有字母异位词

- 滑动窗口
- 构造26长度的vector 这个容器重载了==运算符,可以直接用

48、缺失的第一个正数

- 1. 数组长度为N,那么缺失的第一个数字一定在[1, N+1]中。 并且所有的数字是1~N的时候,第一个缺失的正数才是N+1
- 2. 遍历数组, 所有小于等于0的数字变为 N + 1
- 3. 遍历数组,对于数字a, 若abs(a)小于等于N,将nums[a-1] = -abs(nums[a-1])
- 4. 遍历数组,对于第一个出现的正数,返回其下标+1,若没有就返回N+1

49、除自身以外数组的乘积

方法

- 1. 两个辅助数组一个结果数组,辅助数组各自维护该位置数组元素的左边乘积和右边乘积
- 2. 只有一个结果数组,第一遍循环保存该位置对应数字的左边乘积,第二遍循环借助辅助变量R = 1,辅助数组元素 * R,然后用R保存当前位置右边乘积

50、和为 K 的子数组

- 1. 暴力循环
- 2. 哈希表

```
class Solution {
public:
    int subarraySum(vector<int>& nums, int k) {
        unordered_map<int, int> mp;
        mp[0] = 1;
        int count = 0, pre = 0;
        for (auto& x:nums) {
            pre += x;
            if (mp.find(pre - k) != mp.end()) {
                count += mp[pre - k];
            }
            mp[pre]++;
        }
        return count;
    }
};
```

51、矩阵置0

- 1. 借助标记数组或者set存标志行列: T(n) = O(mn),S(n) = O(m + n)
- 2. 直接将标志位放到第一行第一列, S(n) = O(1)

52、螺旋矩阵

- 1. 方向数组、方向指示变量、访问标志
- 2. 下一个数字不合法, 更新方向指示变量, 每访问一个数字, 修正为已访问

53、单词搜索

别忘了标志已经访问, 然后再撤回就行

54、旋转图像

方法:

- 1. 辅助二维数组
- 2. 先水平翻转,再主对角线翻转

55、搜索二维矩阵 II

方法:

- 1. 每一行都用折半查找
- 2. Z字查找 (从右上角开始判断)

56、每日温度

- 1. 两层for循环 (超时)
- 2. 建立一个stack存下标 !s.empty() && temperatures[i] > temperatures[s.top()]出栈, 否则就存i

56、数组中的第K个最大元素

• 线性时间选择

```
int partition(vector<int>& A, int low, int high) {
   int pivot = A[low];
   while (low < high) {
      while (low < high && A[high] >= pivot) {
        high--;
      }
      A[low] = A[high];
      while (low < high && A[low] <= pivot) {
        low++;
      }
      A[high] = A[low];
   }
   A[low] = pivot;
   return low;
}</pre>
```

57、前 K 个高频元素

方法:

- 1. 用map + priority_queue(堆)
- 2. 用map + vector<pair<int, int>>存, 然后排序

58、两两交换链表中的节点

```
一个pre一个p, 一个temp一个tail
```

59、K 个一组翻转链表

- 1. 写反转整个链表的函数, 提供前一个节点和下一个节点和链表本身
- 2. 计数, 一到k就用反转函数

59、搜索二维矩阵

- 1. 采用Z字查找
- 2. 一次折半查找 (用n映射i和i)

60、旋转数组中的最小数

- 用mid和high的关系做判定
- 最小值的

61、打家劫舍

• dp:不要忘了 ret[1] = max(nums[1], nums[0]) 而不是 ret[1] = nums[1]

62、完全平方数

方法:

1. dp

```
vector<int> ret(n + 1, n + 1);
ret[0] = 0;
for (int i = 1; i <= n; i++) {
    for (int j = 1; j * j <= i; j++) {
       ret[i] = min(ret[i], ret[i-j*j] + 1);
    }
}</pre>
```

2. 四平方和定理: 当且仅当 n ≠ 4^k*(8m+7) 时, n 可以被表示为至多三个正整数的平方和。因此,当 4^k*(8m+7) 时, n 只能被表示为四个正整数的平方和。前一种情况: 为1时, n是完全平方数,为2 时枚举a,判断n-a^2是不是完全平方数,排除求3。

63、零钱兑换

```
int len = coins.size();
vector<int> ret(amount+1, amount +1);
ret[0] = 0;
for (int i=1; i <= amount; i++) {
    for (int j = 0; j < len; j++) {
        if (coins[j] <= i) {
            ret[i] =min(ret[i], ret[i - coins[j]] + 1);
        }
    }
}
return ret[amount] > amount ? -1 : ret[amount];
```

64、单词拆分

65、最长递增子序列

1. dp:

```
int len = nums.size();
int ret = 1;
vector<int> dp(len, 1);
for (int i = 0; i < len; i++) {
   for (int j = 0; j < i; j++) {
       if (nums[j] < nums[i]) {</pre>
           dp[i] = max(dp[i], dp[j] + 1);
           ret = max(ret, dp[i]);
       }
   }
}
return ret;
2. 贪心+二分:
  如果 nums[i]>d[len] ,则直接加入到 d 数组末尾,并更新 len=len+1;
  否则,在d数组中二分查找,找到第一个比 nums[i] 小的数 d[k] ,并更新 d[k+1]=nums[i]。
int len = 1, n = (int)nums.size();
if (n == 0) {
   return 0;
}
vector<int> d(n + 1, 0);
d[len] = nums[0];
for (int i = 1; i < n; ++i) {
   if (nums[i] > d[len]) {
       d[++len] = nums[i];
   } else {
       int l = 1, r = len, pos = 0; // 如果找不到说明所有的数都比 nums[i] 大,此时要更新 d[1],所
       while (1 \leftarrow r) {
           int mid = (1 + r) >> 1;
           if (d[mid] < nums[i]) {</pre>
               pos = mid;
               1 = mid + 1;
           } else {
               r = mid - 1;
           }
       d[pos + 1] = nums[i];
   }
}
return len;
```

66、乘积最大子数组

两种dp

```
1. 一个minF,一个maxF
long maxF = nums[\emptyset], minF = nums[\emptyset], ans = nums[\emptyset];
for (int i = 1; i < nums.size(); ++i) {</pre>
    long mx = maxF, mn = minF;
    maxF = max(mx * nums[i], max((long)nums[i], mn * nums[i]));
    minF = min(mn * nums[i], min((long)nums[i], mx * nums[i]));
    ans = max(maxF, ans);
}
return ans;
2. 从左往右, 从右往左: example:[2,3,-2,4]
int product = 1, n = nums.length;
int max = nums[0];
for(int i = 0; i < n; i++){
    product *= nums[i];
    max = Math.max(max, product);
    if(nums[i] == 0){
        product = 1;
    }
}
product = 1;
for(int i = n - 1; i >= 0; i--){
    product *= nums[i];
    max = Math.max(max, product);
    if(nums[i] == 0){
        product = 1;
    }
}
return max;
```

67、全排列

1. 确定一个然后标记, 枚举未访问的下一个

```
void dfs(const vector<int>& nums, int cur) {
     if (cur >= nums.size()) {
          ret.push_back(p);
          return;
     }
     for (int i = 0; i <nums.size(); i++) {</pre>
          if (!visited[i]) {
              visited[i] = true;
              p[cur] = nums[i];
              dfs(nums, cur + 1);
              visited[i] = false;
          }
     }
 }
 2. swap(nums[cur], i)
 void dfs(vector<int>& nums, int cur) {
     if (cur >= nums.size()) {
          ret.push_back(nums);
          return;
     }
     for (int i = cur; i <nums.size(); i++) {</pre>
          swap(nums[i], nums[cur]);
          dfs(nums, cur + 1);
          swap(nums[i], nums[cur]);
     }
 }
3、下一个排列
 sort(nums.begin(), nums.end());
 do {
      ret.push_back(nums);
 }while(next_permutation(nums.begin(), nums.end()));
 return ret;
```

68、子集

1. 递归, 当前元素选或者不选

```
void dfs(vector<int>& nums, int cur) {
    if (cur >= nums.size()) {
        ret.push_back(p);
        return;
    }
    dfs(nums, cur +1);
    p.push_back(nums[cur]);
    dfs(nums, cur + 1);
    p.pop_back();
}
```

69、分割回文串

f[i][j]: i到j是不是回文串 循环中是dfs(s, i + 1), 不是dfs(s, cur + 1)

```
vector<vector<bool>> f;
vector<vector<string>> ret;
vector<string> ans;
int n;
void dfs(string s, int cur) {
    if (cur >= s.size()) {
        ret.push_back(ans);
        return;
    }
    for (int i = cur; i < s.size(); i++) {</pre>
        if (f[cur][i]) {
            ans.push_back(s.substr(cur, i - cur + 1));
            dfs(s, i + 1);
            ans.pop_back();
        }
    }
}
vector<vector<string>> partition(string s) {
    n = s.size();
    f.assign(n, vector<bool>(n ,true));
    for (int i = n-1; i >= 0; i--) {
        for (int j = i + 1; j < n; j++) {
            f[i][j] = (f[i+1][j-1]) \&\& s[i] == s[j];
        }
    }
    dfs(s, 0);
    return ret;
}
```

70、二叉树的右视图

层序遍历, queue中的最后一个元素

71、从前序与中序遍历序列构造二叉树

```
    1. l1 <= r1 就执行 new TreeNode(preorder[l1])</li>
    2. 用 auto it = find(inorder.begin(), inorder.end(), preorder[l1]) 和 int index = int(it-inorder.begin()) 定位
```

72、路径总和 Ⅲ

1. 深搜(两次递归,一次是求当前节点往下走有没有,另外一个是整个树的递归)

```
int rootSum(TreeNode* root, int targetSum) {
    if (!root) {
        return 0;
    }
    int ret = 0;
    if (root->val == targetSum) {
        ret++;
    }
    ret += rootSum(root->left, targetSum - root->val);
    ret += rootSum(root->right, targetSum - root->val);
    return ret;
}
int pathSum(TreeNode* root, int targetSum) {
    if (!root) {
        return 0;
    }
    int ret = rootSum(root, targetSum);
    ret += pathSum(root->left, targetSum);
    ret += pathSum(root->right, targetSum);
    return ret;
}
```

2. 前缀和

```
int dfs(TreeNode *root, long long curr, int targetSum) {
    if (!root) {
        return 0;
    }

    int ret = 0;
    curr += root->val;
    if (prefix.find(curr - targetSum)!= prefix.end()) {
        ret = prefix[curr - targetSum];
    }

    prefix[curr]++;
    ret += dfs(root->left, curr, targetSum);
    ret += dfs(root->right, curr, targetSum);
    prefix[curr]--;

    return ret;
}
```

73、二叉树的最近公共祖先

```
TreeNode* lowestCommonAncestor(TreeNode* root, TreeNode* p, TreeNode* q) {

if (!root) return nullptr;

if (p == root || q == root) return root;

TreeNode* left = lowestCommonAncestor(root->left, p, q);

TreeNode* right = lowestCommonAncestor(root->right, p, q);

if (right && left) return root;

if (left) return left;

if (right) return right;

return nullptr;

}
```

74、二叉树中的最大路径和

- 1. 判断左右子树对应值和0的大小关系
- 2. 判断当前值+左右子树值
- 3. 返回当前值+max(左右子树值)

75、最长公共子序列

```
if (text1[i-1] == text2[j-1]) {
    f[i][j] = f[i-1][j-1] + 1;
}else {
    f[i][j] = max(f[i-1][j], f[i][j-1]);
}
```

76、接雨水

max_left记录l往右边走的时走的最高的柱子, max_left-l就是答案

```
int max_left = 0;
int max_right = 0;
int l = 0, r = height.size()-1;
while (l < r) {
    max_left = max(max_left, height[l]);
    max_right = max(max_right, height[r]);
    if (height[l] < height[r]) {
        ans += max_left - height[l];
        l++;
    }else {
        ans +=max_right - height[r];
        r--;
    }
}
return ans;</pre>
```

77、滑动窗口最大值

- 1. 优先队列pq<pair<int, int>> (nums[i],i): 先将前k个值放进去,往下再走的时候,先push,然后对于top()元素检查,如果top().second <= i-k,出队列,然后拿当前top()元素入ret
- 2. 只用一个队列存index,如果!q.empty() && nums[i] >= nums[q.back()] 一直 pop,这样保证q.front 一直是最大的。while (qu.front() <= i k) {qu.pop_front();}在这个保证当前的front是有效的

78、复制带随机指针的链表

1. hash记录当前节点是否存在,不存在就创建新的并记录

```
Node* copyRandomList(Node* head) {
    // if (!head) return nullptr;
    // if (hashmap.find(head) == hashmap.end()) {
           Node* newHead = new Node(head->val);
    //
    //
           hashmap[head] = newHead;
    //
           newHead->next = copyRandomList(head->next);
    //
           newHead->random = copyRandomList(head->random);
    // }
    // return hashmap[head];
    //或者
    unordered_map<Node*,Node*>hmap;
    Node* copyRandomList(Node* head) {
        Node *p=head;
        while(p){
                        hmap.insert({p,new Node(p->val)});
            p=p->next;
                }
                p=head;
                while(p){
                        hmap[p]->next=hmap[p->next];
                        hmap[p]->random=hmap[p->random];
            p=p->next;
                }
                return hmap[head];
    }
}
```

2.

- 拷贝前一个结点, n-->2n
- 设置random节点
- 分离链表

```
class Solution {
public:
    Node* copyRandomList(Node* head) {
        if (head == nullptr) {
            return nullptr;
        }
        for (Node* node = head; node != nullptr; node = node->next->next) {
            Node* nodeNew = new Node(node->val);
            nodeNew->next = node->next;
            node->next = nodeNew;
        }
        for (Node* node = head; node != nullptr; node = node->next->next) {
            Node* nodeNew = node->next;
            nodeNew->random = (node->random != nullptr) ? node->random->next : nullptr;
        }
        Node* headNew = head->next;
        for (Node* node = head; node != nullptr; node = node->next) {
            Node* nodeNew = node->next;
            node->next = node->next->next;
            nodeNew->next = (nodeNew->next != nullptr) ? nodeNew->next->next : nullptr;
        }
        return headNew;
    }
};
```

79、课程表

邻接表+拓扑排序

```
bool canFinish(int numCourses, vector<vector<int>>& pre) {
    vector<vector<int>> edges;
    vector<int> indeg;
    edges.resize(numCourses);
    indeg.resize(numCourses);
    for (int i = 0; i <pre.size(); i++ ) {</pre>
        edges[pre[i][1]].push_back(pre[i][0]);
        indeg[pre[i][0]]++;
    }
    queue<int> qu;
    for (int i = 0; i < numCourses;i++) {</pre>
        if (indeg[i] == 0) qu.push(i);
    }
    int count =0;
    while(!qu.empty()) {
        count++;
        int p = qu.front();
        qu.pop();
        for (int i : edges[p]) {
            indeg[i]--;
            if (indeg[i] == 0) qu.push(i);
        }
    }
    return count == numCourses;
}
```

80、烂橘子

- 多源广搜
- 烂橘子入队、统计新鲜橘子
- freshCount>0 && !q.empty() 就遍历四个方向,更新time、count,有新的烂橘子就入队
- freshCount 符不符合要求

```
int orangesRotting(vector<vector<int>>& grid) {
   int m = grid.size();  // 行数
   int n = grid[0].size();  // 列数
   queue<pair<int, int>> q; // BFS 队列
   int freshCount = 0; // 统计新鲜橘子数量
   // 遍历网格,记录初始腐烂橘子的位置,并统计新鲜橘子数量
   for (int i = 0; i < m; i++) {
      for (int j = 0; j < n; j++) {
          if (grid[i][j] == 2) {
              q.push({i,j}); // 将腐烂橘子入队
          } else if (grid[i][j] == 1) {
              freshCount++; // 统计新鲜橘子数量
          }
      }
   }
   // 如果没有新鲜橘子,直接返回 0
   if (freshCount == 0) return 0;
                          // 记录腐烂所需时间
   int time = 0;
   vector<vector<int>> dir = {{0, 1}, {0, -1}, {1, 0}, {-1, 0}}; // 方向数组
   // BFS 遍历
   while (freshCount>0 && !q.empty()) {
      int size = q.size();
      // 如果有橘子腐烂,时间加 1
      time++;
      for (int i = 0; i < size; i++) {
          auto [x, y] = q.front();
          q.pop();
          // 遍历四个方向
          for (const auto& d : dir) {
              int xNext = x + d[0];
              int yNext = y + d[1];
              // 检查边界和是否为新鲜橘子
              if (xNext >= 0 && yNext >= 0 && xNext < m && yNext < n && grid[xNext][yNext] ==
                 grid[xNext][yNext] = 2; // 腐烂新鲜橘子
                 q.push({xNext, yNext}); // 将新的腐烂橘子加入队列
                                       // 新鲜橘子数量减少
                 freshCount--;
```

```
}
}

// 如果还有新鲜橘子,返回 -1,否则返回腐烂所需的时间
return freshCount == 0 ? time : -1;
}
```

81、八皇后

```
class Solution {
public:
    vector<vector<string>> ret;
    bool isValid(const vector<string>& chessboard, int row, int column, int n) {
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            if(chessboard[row][i] == 'Q' || chessboard[i][column] == 'Q') return false;
        }
        // 检查左上主对角线 (\ 方向)
        for (int i = row - 1, j = column - 1; i >= 0 && j >= 0; i--, j--) {
            if (chessboard[i][j] == 'Q') return false;
        }
        // 检查右上副对角线 (/ 方向)
        for (int i = row - 1, j = column + 1; i >= 0 \&\& j < n; i--, j++) {
            if (chessboard[i][j] == 'Q') return false;
        }
        return true;
    }
    void dfs(vector<string>& chessboard, int n, int row) {
        if (row==n) {
            ret.push_back(chessboard);
            return;
        }
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            if(isValid(chessboard, row,i,n)) {
                chessboard[row][i] = 'Q';
                dfs(chessboard, n, row+1);
                chessboard[row][i] = '.';
            }
        }
    }
    vector<vector<string>> solveNQueens(int n) {
        vector<string> chessboard(n, string(n,'.'));
        dfs(chessboard, n, 0);
        return ret;
    }
};
```

82、划分字母区间

```
vector<int> partitionLabels(string s) {
    int last[26];
    int length = s.size();
    for (int i = 0; i < length; i++) {</pre>
        last[s[i] - 'a'] = i;
    }
    vector<int> partition;
    int start = 0, end = 0;
    for (int i = 0; i < length; i++) {</pre>
        end = max(end, last[s[i] - 'a']);
        if (i == end) {
            partition.push_back(end - start + 1);
            start = end + 1;
        }
    }
    return partition;
}
```

83、最小覆盖子串

```
unordered_map<char, int> need, window;
string minWindow(string s, string t) {
    for(char c : t) {
        need[c]++;
    }
    string ans;
    for (int i = 0, j = 0, count = 0; i < s.size(); i++) {
        if(++window[s[i]] <= need[s[i]]) count++;</pre>
        while (window[s[j]] > need[s[j]]) window[s[j++]]--;
        if (count == t.size()) {
            if (ans.empty() || ans.size() > i - j + 1) {
                ans = s.substr(j, i-j+1);
            }
        }
    }
    return ans;
}
```

84、合并链表

```
class Solution {
public:
    ListNode* merge(ListNode* head1, ListNode* head2) {
        ListNode* newHead = new ListNode(∅);
        ListNode* p1 = head1, *p2 = head2, *p = newHead;
        while (p1 && p2) {
             if (p1->val < p2->val) {
                 p-next = p1;
                 p1 = p1->next;
             }else {
                 p \rightarrow next = p2;
                 p2 = p2 \rightarrow next;
             }
             p = p \rightarrow next;
        }
        if(p1) p\rightarrow next = p1;
        if(p2) p\rightarrow next = p2;
        return newHead->next;
    }
    ListNode* sortList(ListNode* head) {
        if (head == nullptr) return head;
        int len = 0;
        for (ListNode* p = head; p;p = p->next) len++;
        ListNode* newHead = new ListNode(∅);
        newHead->next = head;
        for (int i = 1;i < len;i *= 2) {
             ListNode* pre = newHead, *cur = newHead->next;
             while (cur) {
                 ListNode *head1 = cur;
                 for (int j = 1; j < i && cur->next; <math>j++) {
                      cur = cur->next;
                 }
                 ListNode * head2 = cur->next;
                 cur->next = nullptr;
                 cur = head2;
                 for (int j = 1; j < i && cur && cur >next; <math>j++) {
                      cur = cur->next;
```

```
}
                ListNode *next = nullptr;
                if (cur) {
                    next = cur->next;
                    cur->next = nullptr;
                }
                ListNode* merged = merge(head1, head2);
                pre->next = merged;
                while (pre->next) {
                    pre = pre->next;
                }
                cur = next;
            }
        }
        return newHead->next;
    }
};
```

85、跳跃游戏II

```
int jump(vector<int>& nums) {
    if(nums.size() == 1) return 0;
    int cur = 0, next = 0, ret = 0;
    for (int i = 0; i < nums.size() - 1; i++) {
        next = max(next, i+ nums[i]);
        if (i == cur) {
            ret++;
            cur = next;
        }
    }
    return ret;
}</pre>
```

86、单词拆分

```
bool wordBreak(string s, vector<string>& wordDict) {
   int len = s.size();
   vector<bool> dp(len + 1, false);
   dp[0] = true;

   for (int i = 1; i <= len;i++) {
      for (string str : wordDict) {
        int str_size = str.size();
        if (i + str_size-1 <= len && s.substr(i-1, str_size) == str && dp[i-1]) {
            dp[i-1 + str_size] = true;
        }
    }
   }
   return dp[len];
}</pre>
```

87、数据流的中位数

```
void addNum(int num) {
    if (queMin.empty() || num <= queMin.top()) {</pre>
        queMin.push(num);
        if (queMax.size() + 1 < queMin.size()) {</pre>
            queMax.push(queMin.top());
            queMin.pop();
        }
    } else {
        queMax.push(num);
        if (queMax.size() - 1 > queMin.size()) {
            queMin.push(queMax.top());
            queMax.pop();
        }
    }
}
double findMedian() {
    if (queMax.size() > queMin.size()) return queMax.top();
    else if (queMax.size() < queMin.size()) return queMin.top();</pre>
    else return (queMax.top() + queMin.top()) / 2.0;
}
```

88、分割等和子集

1. 二维数组

```
class Solution {
public:
    bool canPartition(vector<int>& nums) {
        int n = nums.size();
        if (n < 2) {
            return false;
        }
        int sum = accumulate(nums.begin(), nums.end(), 0);
        int maxNum = *max_element(nums.begin(), nums.end());
        if (sum & 1) {
            return false;
        }
        int target = sum / 2;
        if (maxNum > target) {
            return false;
        }
        vector<vector<int>> dp(n, vector<int>(target + 1, 0));
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            dp[i][0] = true;
        }
        dp[0][nums[0]] = true;
        for (int i = 1; i < n; i++) {
            int num = nums[i];
            for (int j = 1; j <= target; j++) {</pre>
                if (j \ge num) {
                    dp[i][j] = dp[i - 1][j] | dp[i - 1][j - num];
                } else {
                    dp[i][j] = dp[i - 1][j];
                }
            }
        }
        return dp[n - 1][target];
    }
};
```

```
class Solution {
public:
    bool canPartition(vector<int>& nums) {
        int n = nums.size();
        if (n < 2) {
            return false;
        }
        int sum = 0, maxNum = 0;
        for (auto& num : nums) {
            sum += num;
            maxNum = max(maxNum, num);
        }
        if (sum & 1) {
            return false;
        }
        int target = sum / 2;
        if (maxNum > target) {
            return false;
        }
        vector<int> dp(target + 1, 0);
        dp[0] = true;
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            int num = nums[i];
            for (int j = target; j >= num; --j) {
                dp[j] = dp[j - num];
            }
        }
        return dp[target];
    }
};
```