#### LeetCode数据结构定义

```
普通链表:
class Node {
   int val;
   Node next;
   public Node(int val) {
      this.val = val;
      this.next = null;
其他链表: (每个节点加入random指针)
class Node {
  int val;
   Node next, random;
   public Node(int val) {
      this.val = val;
       this.next = null;
       this.random = null;
}
栈:
   Stack<Character> stack = new Stack<Character>();
```

# 常用集合类型API

```
LinkedList
   size()
   get(index) 检索
   getFirst/Last()
  indexOf(object) 返回第一次出现元素的位置
  LastIndexOf()
   set(index,element) 替换
   offer() 在列表尾部添加元素E,返回布尔型
  add() 添加元素
 栈:
  addLast () 入栈
   removeLast () 出栈
  pop() 弹出一个元素,栈顶
push() 添加一个元素
  offer(e) 在列表尾部添加元素
   offerFirst/Last(e)
   peek(e) 检索列表头,但不删除
   peekFirst/Last(e)
   pop() 检索栈顶的一个元素,并删除
   pollLast/First() 检索尾/头第一元素
наѕһмар
  containsKey() 查找元素是否存在
   put (k,v) 添加元素
   getOrDefault(num,0)+1 没有数就返回指定默认值,可以计数
     map.put(num,map.getOrDefault(num,0)+1);
   keySet 返回key的集合。可以在foreach循环中遍历
     for(Map.Entry<Integer,Integer> entry : map.entrySet())
int[]
  length
 创建方式:
   int[] nums = new int[2]{};
   int[] nums1 = {1,2,3,4};
   int[] nums2 = new int[]{1,3,4,5};
ArrayList
  add()
   get(index)
   size()
   contains()
HashSet
  add(e) 添加唯一的
   remove(o) 存在则删除 返回true
   contains(o) 判断存在
   size()
```

#### 常用API

```
array:数组 基于索引的数据结构,检索,读取快,删除慢
list: 列表 list是个链表,检索较慢
list不需要指定初始大小, array一般要指定大小
list不是一段连续的存储结构,array存储结构连续
Array转换为ListArray.asListList转换为ArrayList.toArray
List转arr
arr = list.stream.mapToInt(Integer::valueOf).toArray(); ArrayList<Integer> 转 int[]
arr = list.toArray(new Integer[0]);
Object[] array = arraylist.toArray();
String[] array = arraylist.toArray(new String[arraylist.size()]);
int[] res = new int[list2.size()];
       for (int i = 0; i < list2.size(); i++) {
           res[i] = list2.get(i);
int[] res = new int[list2.size()];
       int i = 0:
       for (int num : list2) {
           res[i++] = num;
Math
   min() 返回两个比较小的那个
   max()
Array
<String/int/char>[]
   length
String
   lenath()
   charAt(index) 返回检索的值 类型为char
   compareTo(String)比较两个字符串 返回intcomcat(String)在末尾添加字符串Stringcontains(String)判断是否存在boolean
   subString(begin,end) 拆分字符串,从给定起始位置到终止位置,截取下来
   split(",") 按照设定的来划分,
toCharArray 转换为字符数组
   startsWith(prefix)
                         判断前缀是否相等
   equals("")
   indexof() 返回字符串或字符第一次出现的索引
       for(char c : word1.toCharArray()){
          if(word2.indexOf(c) != -1) return true;
       }//判断是否有相同的字符
   valueOf(数组) 以字符串的形式
StirnaBuilder
   append() 追加到字符串上,拼接
Arravs
   sort 排序
   parallelSort 数字顺序排序
   toString 返回字符串 copyof 复制
   copyof
Integer
  parseInt(String) 将数字字符串转换为数字
   MAX_VALUE 2 的 31 次方 - 1 = 2147483648 - 1 = 2147483647 MIN_VALUE Integer.MAX_VALUE + 1 = Integer.MIN_VALUE = -2147483648
Character
   isLowerCase(char) 判断是否为小写
isUpperCase(char) 判断
System.arrayc
   public static native void arraycopy(Object src, int srcPos,
                                       Object dest, int destPos,
                                       int length);
  //src表示源数组, srcPos表示源数组要复制的起始位置, desc表示目标数组, length表示要复制的长度。
```

#### 笔记

```
1 两数之和
- 抛出非法参数异常```throws IllegalArgumentException```
- hash查找效率远大于两次遍历
- 注意结尾return 空值
- map.containsKey方法可以查找相等的key
2 有序数组下的两数之和
- 二分查找,容易写错,划分边界细节太复杂,在一个while中,不断分两份
- 双指针: 通过前后两个指针来求和比较,大于目标值,就右指针左移,小于,就左指针右移
  只出现一次的数
- 可以使用一个哈希映射统计数组中每一个元素出现的次数。value = map.getOrDefault(num, 0) + 1
- 异或运算可以筛选出出现次数为单次的数,通过一个数将数组分为两组,然后分别异或就可以得到出现次数为单数的的两个数
4 用两个栈实现队列
- 创建一个栈对象可以用: LinkedList<Integer> stack1;
- linkedList add添加元素到栈,pop弹出栈顶元素
  包含min函数的栈
- 手写一个node链表,会很方便
- 创建一个栈对象 Stack, peek返回栈顶对象
6 从头到尾打印链表
- push入栈, pop出栈 可用数据类型: LinkedList(addLast入栈)(removeLast出栈)
- 辅助栈法: 创建一个栈然后,入栈添加元素,再for转换为数组返回
- 递归法: 创建一个方法,在里面不停调用自身,用全局ArrayList去接受值,再for转为数组
- 递归法先深入,再赋值
                                  tmp.add(head.val); 注意判断链表是否为空
               digui(head.next);
7 键盘行
- 通过String的contains方法判断单个word里的单个单词是否存在,已经设定的三个键盘行
- 然后通过计数,存在第一行就加一,若单行存在的次数等于word的字符长度,就确定这个单词满足条件
- foreach将String[], 拆分为单个word, 再for(i)循环检索每个单词
8 复杂链表的复制
- 方法一: 复制+拼接+拆分,该题的难点就在: 在复制链表的过程中构建新链表各节点的 random 引用指向。
- 方法一原理很简单,先复制节点在每个节点后面插入一个克隆节点,在构建新节点的random指针,再将新链表拆分为二
- 复制链表最好有head节点,在while循环中,更改指针来插入克隆节点。
- 构建新节点的random指针: cur.next.random = cur.random.next;记得在while循环体最后一句移动当前节点
- 拆分链表: cur.next = cur.next.next;处理好源节点的尾结点,返回复制出来的链表
- 方法二:哈希表。先用hashmap装节点,<Node,CloneNode>,再构建新链表的指针(next, random)。
- 两个操作都在while循环中执行, map.put(cur, new Node(cur.val));
- map.get(cur).next = map.get(cur.next):map.get(cur).random = map.get(cur.random):
  三数之和
- 三数之和, 方法: 排序+双指针。建立二维数组的方式    List<List<Integer>> ans = new ArrayList<>();
- 方法一需要排除一些额外情况,比如数组值为空或个数小于3,还有数值相等,数值太大的情况
- 在for循环中,用while来移动双指针,判断是否等于num[i]的负数。
- 判断确定,还要再深入while循环来移动指针寻找其他满足条件的情况。来避免指针遇到连续数值相同的情况
- 二维数组添加的方式: ans.add(new ArrayList<>(Arrays.asList(nums[i], nums[left], nums[right])));
- 若两个指针大于num[i]的负数,右指针左移,反之右移
10 四数之和
- 跟上面的三数和相同,就是需要在for循环中再添加一个for循环,while循环体基本不变,也是排序+双指针
11 分糖果
- 要求唯一,使用HashSet结构,一堆糖果分出有多少类型
12 斐波那契数
- 除了暴力递归,还有很多方法,比如,动态规划,矩阵快速幂,通项公式
13 爬楼梯
- 和12题一样,递归,动态规划,矩阵快速幂,通项公式。各种方法。最简单的动态规划问题
14 替换空格
- Java 等语言中,字符串都被设计成「不可变」的类型,即无法直接修改字符串的某一位字符
- 需要新建一个字符串实现。
- 方法一: 遍历拼接
- 初始化一个 list (Python) / StringBuilder (Java) ,记为 res ;
- 遍历列表 s 中的每个字符 c:
- 当 c 为空格时: 向 res 后添加字符串 "%20";
- 当 c 不为空格时: 向 res 后添加字符 c;
- 将列表 res 转化为字符串并返回。
15 删除俩表中的节点
- 如何让自己在世界上消失,但又不死? -- 将自己完全变成另一个人,再杀了那个人就行了。
```

# 算法

# 动态规划

题: 17, 18, 19, 23

找到具有最优值的解, 用于求解具有某种最优性质的问题

动态规划算法与分治法类似,其基本思想也是将待求解问题分解成若干个子问题,先求解子问题,然后从这些子问题的解得到原问题的解。与分治法不同的是,适合于用动态规划 求解的问题,经分解得到子问题往往不是互相独立的。若用分治法来解这类问题,则分解得到的子问题数目太多,有些子问题被重复计算了很多次。如果我们能够保存已解决的子 问题的答案,而在需要时再找出己求得的答案,这样就可以避免大量的重复计算,节省时间。我们可以用一个表来记录所有已解的子问题的答案。

#### 1. 简单递归

2.备忘录算法: map或者字典表,以空间换时间,记忆化搜索,递归树的剪枝,带备忘录的递归

3. 迭代: 在爬楼梯和斐波那契数都是。记录前两次计算的状态,来得到下一次计算的结果

1.即: F(n) = F(n - 1) + F(n - 2) (这就是状态转移方程式) 条件: F(1)和F(2)已知(这就是边界条件)

三个核心元素: 最优子结构, 边界, 状态转移方程式

# 记忆化搜索

题: 19

# DFS深度优先算法

题: 31

深度优先搜索在搜索过程中访问某个顶点后,需要递归地访问此顶点的所有未访问过的相邻顶点。

它沿着树的深度遍历树的节点,尽可能深的搜索树的分支。当节点v的所有边都已被探寻过,搜索将回溯到发现节点v的那条边的起始节点。这一过程一直进行到已发现从源节点可达的所有节点为止。如果还存在未被发现的节点,则选择其中一个作为源节点并重复以上过程,整个进程反复进行直到所有节点都被访问为止。DFS属于盲目搜索。

深度优先遍历图算法步骤:

- 1. 访问顶点v:
- 2. 依次从v的未被访问的邻接点出发,对图进行深度优先遍历;直至图中和v有路径相通的顶点都被访问;
- 3. 若此时图中尚有顶点未被访问,则从一个未被访问的顶点出发,重新进行深度优先遍历,直到图中所有顶点均被访问过为止。

# BFS广度优先算法

题: 30

#### 贪心算法

# NP完全问题

缩写为NPC

NP完全问题(NP-C问题),是<u>世界七大数学难题</u>之一。 NP的英文全称是Non-deterministic Polynomial的问题,即<u>多项式</u>复杂程度的<u>非确定性</u>问题。简单的写法是NP=P? ,问题就在这个<u>问号</u>上,到底是NP<u>等于</u>P,还是NP不等于P。

\*P类问题\*: 所有可以在<u>多项式时间</u>内求解的判定问题构成P类问题。

\*NP类问题\*: 所有的非确定性多项式时间可解的判定问题构成NP类问题。

**NPC问题\*\***: \*\*NP中的某些问题的复杂性与整个类的复杂性相关联.这些问题中任何一个如果存在多项式时间的算法,那么所有NP问题都是多项式时间可解的.这些问题 被称为NP-完全问题(NPC问题)。

#### 二分法

```
//经典二分 旋转数组最小的数

class Solution {
    public int minArray(int[] numbers) {
        int low = 0;
        int high = numbers.length - 1;
        while (low < high) {
            int pivot = low + (high - low) / 2;
            if (numbers[pivot] < numbers[high]) {
                high = pivot;
            } else if (numbers[pivot] > numbers[high]) {
                    low = pivot + 1;
            } else {
                    high -= 1;
            }
            return numbers[low];
      }
}
```

# 字符串

字典表 28 29

```
//创建'a'-'z'的字典
    int[] target = new int[26];
//遍历, 将字符统计到字典数组
    for (int i = 0; i < s.length(); i++) {
        target[s.charAt(i) - 'a']++;
    }
```

#### 1、两数之和

1

找出两数的和为目标数

**暴力法** 时间复杂度: O(n^2) 空间复杂度: O(1)

hash查找法 时间复杂度: O(n) 空间复杂度: O(n)

```
class Solution {
  public int[] twoSum(int[] nums, int target) {
    int [] indexs = new int[2];
    HashMap<Integer,Integer> map = new HashMap<Integer,Integer>();
    for(int i =0;i<nums.length;i++){
        if(map.containskey(nums[i])){
            indexs[0] = i;
            indexs[1] = map.get(nums[i]);
            return indexs;
        }
        map.put(target-nums[i],i);
    }
    return null;
}</pre>
```

# 2、有序数组下的两数之和

167

方法一: 二分查找 时间复杂度: O(n \log n)] 空间复杂度O(1)

方法二: 双指针时间复杂度: O(n) 空间复杂度: O(1)

初始时两个指针分别指向第一个元素位置和最后一个元素的位置。每次计算两个指针指向的两个元素之和,并和目标值比较。如果两个元素之和等于目标值,则发现了唯一解。如果两个元素之和小于目标值,则将左侧指针右移一位。如果两个元素之和大于目标值,则将右侧指针左移一位。移动指针之后,重复上述操作,直到找到答案

```
class Solution {
  public int[] twoSum(int[] numbers, int target) {
    for(int i = 0,j = numbers.length-1;i < j;){
        int sum = numbers[i]+numbers[j];
        if(target == sum)
        return new int[]{i+1,j+1};
        else if(sum > target) j--;
        else i++;
    }
    return null;
}
```

# 3、只出现一次的数

26

#### hash法

我们可以使用一个哈希映射统计数组中每一个元素出现的次数。

在统计完成后, 我们对哈希映射进行遍历, 将所有只出现了一次的数放入答案中。

时间复杂度: O(n)

空间复杂度: O(n)

位运算法 时间复杂度: O(n), 空间复杂度: O(1)

```
class Solution {
   public int[] singleNumber(int[] nums) {
      int xorsum = 0;
       for (int num : nums) {
           xorsum ∧= num;
       // 防止溢出
       int lsb = (xorsum == Integer.MIN_VALUE ? xorsum : xorsum & (-xorsum));
       int type1 = 0, type2 = 0;
       for (int num : nums) {
          if ((num & lsb) != 0) {
              type1 ^= num;
          } else {
              type2 ^= num;
       return new int[]{type1, type2};
   }
//上面是官方写法,下面自写法
//首先将数组异或出来
class Solution {
   public int[] singleNumber(int[] nums) {
      //首先得到异或的值xor
       int xor = 0;
       for(int num : nums){
          xor ∧= num:
       //得到xor中二进制(从右到左的第一个为1的值),将他们分为两组
       int div = 1;
       while ((xor \& div) == 0){
```

```
div =div << 1;
}
//分为两组后, 对数组与运算, 1为一组, 0, 为一组。然后再异或得到的就是我们想要的两个值
int a = 0;
int b = 0;
for (int num1 : nums){
    if((num1 & div) ==0 ){
        a ^= num1;
    }else {
        b ^= num1;
    }
}
return new int[]{a,b};
}
```

#### 3.1数组中重复的数字

在一个长度为 n 的数组 nums 里的所有数字都在  $0 \sim n-1$  的范围内。数组中某些数字是重复的,但不知道有几个数字重复了,也不知道每个数字重复了几次。请找出数组中任意一个重复的数字。

```
//自己写的
class Solution {
   public int findRepeatNumber(int[] nums) {
       HashMap<Integer,Integer> map = new HashMap<Integer,Integer>();
        for(int num : nums){
           map.put(num, map.getOrDefault(num, 0)+1);
       for(Map.Entry<Integer,Integer> entry :map.entrySet()){
           if(entry.getValue() > 1){
               return entry.getKey();
       }
        return 0:
   }
}
//官方题解HashSet
class Solution {
   public int findRepeatNumber(int[] nums) {
       Set<Integer> set = new HashSet<Integer>();
       int repeat = -1;
        for (int num : nums) {
           if (!set.add(num)) {
               repeat = num;
               break;
           }
        return repeat;
   }
class Solution {
   public int findRepeatNumber(int[] nums) {
       Set<Integer> dic = new HashSet<>();
       for(int num : nums) {
           if(dic.contains(num)) return num;
           dic.add(num);
       return -1;
   }
}
//排序
//原地置换(效率最高)
class Solution {
   public int findRepeatNumber(int[] nums) {
       int i = 0;
       while(i < nums.length) {</pre>
           if(nums[i] == i) {
               i++;
               continue;
           if(nums[nums[i]] == nums[i]) return nums[i];
           int tmp = nums[i];
nums[i] = nums[tmp];
           nums[tmp] = tmp;
       return -1;
   }
作者: jyd
链接: https://leetcode-cn.com/problems/shu-zu-zhong-zhong-fu-de-shu-zi-lcof/solution/mian-shi-ti-03-shu-zu-zhong-zhong-fu-de-
shu-zi-yua/
来源: 力扣(LeetCode)
著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权,非商业转载请注明出处。
```

```
class Solution {
          public int search(int[] nums, int target) {
                      HashMap<Integer,Integer> map = new HashMap<Integer,Integer>();
                       for(int num : nums){
                                   {\tt map.put(num,map.getOrDefault(num,0)+1);}
                      if(map.containsKey(target)){
                                return map.get(target);
                       return 0;
}
//二分查找
class Solution {
          public int search(int[] nums, int target) {
                      int leftIdx = binarySearch(nums, target, true);
                      int rightIdx = binarySearch(nums, target, false) - 1;
                       \text{if (leftIdx <= rightIdx \& rightIdx < nums.length \&\& nums[leftIdx] == target \&\& nums[rightIdx] == target) } \\ \{ \text{leftIdx <= rightIdx } \} \\ \text{if (leftIdx <= rightIdx & nums[rightIdx] == target) } \\ \{ \text{leftIdx <= rightIdx } \} \\ \text{leftIdx <= rightIdx <= rightIdx } \} \\ \text{leftIdx <= rightIdx <= rightIdx } \} \\ \text{leftIdx <= rightIdx <= rightIdx } \} \\ \text{leftIdx <= rightIdx <= r
                                   return rightIdx - leftIdx + 1;
                      return 0;
          public int binarySearch(int[] nums, int target, boolean lower) {
                       int left = 0, right = nums.length - 1, ans = nums.length;
                       while (left <= right) {
                                   int mid = (left + right) / 2;
                                  if (nums[mid] > target || (lower && nums[mid] >= target)) {
                                             right = mid - 1;
                                             ans = mid;
                                 } else {
                                             left = mid + 1;
                       return ans;
作者: LeetCode-Solution
链接: https://leetcode-cn.com/problems/zai-pai-xu-shu-zu-zhong-cha-zhao-shu-zi-lcof/solution/zai-pai-xu-shu-zu-zhong-cha-zhao-
shu-zi-wl6kr/
来源: 力扣(LeetCode)
著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权,非商业转载请注明出处。
```

# 4、用两个栈实现队列

通过两个栈, 实现队列功能, 从尾部插入, 从头部删除

```
class CQueue {
    LinkedList<Integer> stack1;
    LinkedList<Integer> stack2;

public CQueue() {
        stack1 = new LinkedList ();
        stack2 = new LinkedList ();
}

public void appendTail(int value) {
        stack1.add(value);
}

public int deleteHead() {
        if(stack2.isEmpty()){
            if(stack1.isEmpty()) return -1;
            while(!stack1.isEmpty()) {
                 stack2.add(stack1.pop());
            }
            return stack2.pop();
        }
}
```

#### 5、包含min函数的栈

定义栈的数据结构,请在该类型中实现一个能够得到栈的最小元素的 min 函数在该栈中,调用 min、push 及 pop 的时间复杂度都是 O(1)。

```
class MinStack {
   Stack<Integer> A, B;
   public MinStack() {
       A = new Stack<>();
        B = new Stack<>();
   public void push(int x) {
       A.add(x);
        if(B.empty() \mid \mid B.peek() >= x)
           B.add(x);
   public void pop() {
       if(A.pop().equals(B.peek()))
           B.pop();
   public int top() {
       return A.peek();
   public int min() {
       return B.peek();
}
```

#### 6、从尾到头打印链表

输入一个链表的头节点,从尾到头反过来返回每个节点的值(用数组返回)。

#### 辅助栈法

push入栈, pop出栈 可用数据类型: LinkedList (addLast入栈) (removeLast出栈)

```
class Solution {
   public int[] reversePrint(ListNode head) {
      LinkedList<Integer> stack = new LinkedList<Integer>();
      while(head != null){
            stack.addLast(head.val);
            head = head.next;
      }
      int[] arrs = new int[stack.size()];
      for(int i = 0;i<arrs.length;i++){
            arrs[i] = stack.removeLast();
      }
      return arrs;
   }
}</pre>
```

# 7、键盘行

给你一个字符串数组 words,只返回可以使用在美式键盘 同一行的字母打印出来的单词。键盘如下图所示。

美式键盘中:

第一行由字符 "qwertyuiop" 组成。 第二行由字符 "asdfghjkl" 组成。 第三行由字符 "zxcvbnm" 组成。

# 示例 1:

```
输入: words = ["Hello","Alaska","Dad","Peace"]
输出: ["Alaska","Dad"]
```

```
class Solution {
   public string[] findwords(string[] words) {
      String s1 = "qwertyuiopQWERTYUIOP";
      String s2 = "asdfghjklASDFGHJKL";
      String s3 = "zxcvbnmZXCVBNM";
      List<string> list = new ArrayList<>();
      for(string word swords){
        int n1 = 0,n2 = 0,n3 = 0,leng = word.length();
        for(int i = 0;i < leng;i++){
            if(s1.contains(word.charAt(i)+"")) n1++;
            else if(s2.contains(word.charAt(i)+"")) n2++;
            else n3++;
        }
        if(n1==leng || n2==leng || n3==leng) list.add(word);
}</pre>
```

```
return list.toArray(new String[list.size()]);
}
```

# 8、复杂链表的复制

我题都看不懂,【剑指offer35题】

拼接+拆分法

```
class Solution {
   public Node copyRandomList(Node head) {
       if(head == null){
           return head;
       //完成链表节点复制
       Node cur = head:
       while(cur != null){
           Node copyNode = new Node(cur.val);
           copyNode.next = cur.next;
           cur.next = copyNode;
           cur = cur.next.next;
       //完成链表复制节点的随机指针复制
       cur = head;
       while(cur != null){
           if(cur.random != null){
              cur.next.random = cur.random.next;
           cur = cur.next.next;
       // 将链表一分为二
       Node copyHead = head.next;
       cur = head;
       Node curCopy = head.next;
       while (cur != null) {
           cur.next = cur.next.next;
           cur = cur.next;
           if (curcopy.next != null) {
               curCopy.next = curCopy.next.next;
               curCopy = curCopy.next;
       return copyHead;
   }
}
```

hash表法

```
class Solution {
   public Node copyRandomList(Node head) {
      if(head == null) return null;
       Node cur = head:
       Map<Node, Node> map = new HashMap<>();
       // 3. 复制各节点,并建立"原节点 -> 新节点"的 Map 映射
       while(cur != null) {
          map.put(cur, new Node(cur.val));
           cur = cur.next;
       cur = head;
       // 4. 构建新链表的 next 和 random 指向
       while(cur != null) {
           map.get(cur).next = map.get(cur.next);
           map.get(cur).random = map.get(cur.random);
          cur = cur.next;
       // 5. 返回新链表的头节点
       return map.get(head);
   }
}
作者: jyd
链接: https://leetcode-cn.com/problems/fu-za-lian-biao-de-fu-zhi-lcof/solution/jian-zhi-offer-35-fu-za-lian-biao-de-fu-zhi-ha-
来源: 力扣 (LeetCode)
著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权,非商业转载请注明出处。
```

#### 9、三数之和为0

排序+双指针

找到三个数和为0,但数不相同的值

```
class Solution {
   public List<List<Integer>> threeSum(int[] nums) {// 总时间复杂度: O(n^2)
       List<List<Integer>> ans = new ArrayList<>();
       if (nums == null || nums.length <= 2) return ans;</pre>
       Arrays.sort(nums); // O(nlogn)
        for (int i = 0; i < nums.length - 2; i++) { // O(n^2)
           if (nums[i] > 0) break; // 第一个数大于 0, 后面的数都比它大, 肯定不成立了
           if (i > 0 && nums[i] == nums[i - 1]) continue; // 去掉重复情况
           int target = -nums[i];
           int left = i + 1, right = nums.length - 1;
           while (left < right) {</pre>
               if (nums[left] + nums[right] == target) {
                   ans.add(new ArrayList<>(Arrays.asList(nums[i], nums[left], nums[right])));
                   // 现在要增加 left, 減小 right, 但是不能重复, 比如: [-2, -1, -1, 3, 3, 3], i = 0, left = 1, right = 6, [-2,
-1, 3] 的答案加入后,需要排除重复的 -1 和 3
                   left++; right--; // 首先无论如何先要进行加减操作
                   while (left < right && nums[left] == nums[left - 1]) left++;</pre>
                   while (left < right && nums[right] == nums[right + 1]) right--;
               } else if (nums[left] + nums[right] < target) {</pre>
                   left++;
               } else { // nums[left] + nums[right] > target
                   right--;
           }
       return ans;
   }
}
```

#### 10、四数之和

四个不同, 和为目标值

```
class Solution {
    public List<List<Integer>> fourSum(int[] nums, int target) {
        List<List<Integer>> result = new ArrayList<>();
        Arrays.sort(nums):
        for (int i = 0; i < nums.length; i++) {
            if (i > 0 \& nums[i - 1] == nums[i]) {
               continue:
            for (int j = i + 1; j < nums.length; j++) {
                if (j > i + 1 \& nums[j - 1] == nums[j]) {
                    continue;
                int left = j + 1;
                int right = nums.length - 1;
                while (right > left) {
                   int sum = nums[i] + nums[j] + nums[left] + nums[right];
                    if (sum > target) {
                       right--;
                    } else if (sum < target) {
                       left++;
                    } else {
                       result.add(Arrays.asList(nums[i], nums[j], nums[left], nums[right]));
                        while (right > left && nums[right] == nums[right - 1]) right--;
                        while (right > left && nums[left] == nums[left + 1]) left++;
                        left++;
                        right--;
                   }
               }
           }
        return result:
   }
}
```

#### 11、分糖果

575

Alice 有 n 枚糖,其中第 i 枚糖的类型为 candyType[i]。Alice 注意到她的体重正在增长,所以前去拜访了一位医生。

医生建议 Alice 要少摄入糖分,只吃掉她所有糖的 n / 2 即可(n 是一个偶数)。Alice 非常喜欢这些糖,她想要在遵循医生建议的情况下,尽可能吃到最多不同种类的糖。

给你一个长度为 n 的整数数组 candy Type ,返回: Alice 在仅吃掉 n / 2 枚糖的情况下,可以吃到糖的最多种类数。

示例1:

```
输入: candyType = [1,1,2,2,3,3]
输出: 3
解释: Alice 只能吃 6 / 2 = 3 枚糖,由于只有 3 种糖,她可以每种吃一枚。
```

```
class Solution {
  public int distributeCandies(int[] candyType) {
    Set<Integer> set = new HashSet<Integer>();
    for(int candy : candyType) set.add(candy);
    return Math.min(set.size(),candyType.length>>1);
  }
}
```

#### 12、斐波那契数

斐波那契数,通常用 F(n)表示,形成的序列称为 斐波那契数列。该数列由 0 和 1 开始,后面的每一项数字都是前面两项数字的和。也就是:

```
F(0) = 0, F(1) = 1
F(n) = F(n - 1) + F(n - 2), 其中 n > 1
给你 n ,请计算 F(n) 。
```

```
//递归
class Solution {
   public int fib(int n) {
      if(n == 0 || n == 1){
           return n;
       return fib(n - 1) + fib(n - 2);
   }
}
//动态规划
class Solution {
   public int fib(int n) {
       if (n < 2) {
           return n;
       int p = 0, q = 0, r = 1;
       for (int i = 2; i <= n; ++i) {
           p = q:
           q = r;
           r = p + q;
       return r;
   }
}
```

# 13、爬楼梯

```
class Solution {
   public int climbStairs(int n) {
     int p = 0, q = 0, r = 1;
     for (int i = 1; i <= n; ++i) {
        p = q;
        q = r;
        r = p + q;
     }
     return r;
   }
}</pre>
```

#### 14、替换空格

```
class Solution {
  public String replaceSpace(String s) {
     StringBuilder sb = new StringBuilder();
     for(int i = 0 ; i < s.length(); i++) {
          char c = s.charAt(i);
          if(c == ' ') sb.append("%20");
          else sb.append(c);
     }
     return sb.toString();
}</pre>
```

#### 15、删除链表中的节点

请编写一个函数,用于删除单链表中某个特定节点。在设计函数时需要注意,你无法访问链表的头节点 head ,只能直接访问 要被删除的节点。 题目数据保证需要删除的节点 不是末尾节点。

输入: head = [4,5,1,9], node = 5

输出: [4,1,9]

解释:指定链表中值为5的第二个节点,那么在调用了你的函数之后,该链表应变为4->1->9

```
class Solution {
   public void deleteNode(ListNode node) {
      node.val = node.next.val; //将自己变成下一个(例霉蛋)节点
      node.next = node.next.next; //然后将倒霉蛋干掉
   }
}
```

#### 16、提莫攻击

输入: timeSeries = [1,4], duration = 2

输出: 4

解释:提莫攻击对艾希的影响如下:

- 第1秒,提莫攻击艾希并使其立即中毒。中毒状态会维持2秒,即第1秒和第2秒。
- 第4秒,提莫再次攻击艾希,艾希中毒状态又持续2秒,即第4秒和第5秒。 艾希在第1、2、4、5秒处于中毒状态,所以总中毒秒数是4。

```
class Solution {
    public int findPoisonedDuration(int[] timeSeries, int duration) {
        int ans = 0;
        int prev = timeSeries[0];
        \quad \text{for(int i=1;i<timeSeries.length;i++)} \{
            int cur = timeSeries[i];
            if(prev + duration-1 < cur){</pre>
                ans += duration;
            }else{
                ans += (cur - prev);
            }
            prev = cur;
        ans += duration:
        return ans:
   }
}
```

```
class Solution {
   public int findPoisonedDuration(int[] timeSeries, int duration) {
      int miao = 0;
      int length = timeSeries.length;
      for(int i = 1;i < length;i++){
        if(timeSeries[i] >= timeSeries[i-1] + duration){
            miao = miao + duration;
      }else {
            miao = miao + (timeSeries[i] - timeSeries[i-1]);
      }
    }
   return miao + duration;
}
```

#### 17、最大子序和

给定一个整数数组 nums , 找到一个具有最大和的连续子数组 (子数组最少包含一个元素) , 返回其最大和。

示例1:

```
输入: nums = [-2,1,-3,4,-1,2,1,-5,4]
输出: 6
解释:连续子数组 [4,-1,2,1] 的和最大,为 6。
暴力法(超出时间限制哈哈哈)时间复杂度O(n^2)
```

```
class Solution {
  public int maxsubArray(int[] nums) {
    int max = Integer.MIN_VALUE;
    int numsSize = nums.length;
    for(int i = 0 ;i<numsSize;i++){
        int sum = 0;
        for(int j = i;j<numsSize;j++){
            sum += nums[j];
            if(sum > max){
                max = sum;
            }
        }
    }
    return max;
}
```

动态规划

```
public class Solution {
   public int maxSubArray(int[] nums) {
      int len = nums.length;
       // dp[i] 表示: 以 nums[i] 结尾的连续子数组的最大和
       int[] dp = new int[len];
       dp[0] = nums[0];
       for (int i = 1; i < len; i++) {
          if (dp[i - 1] > 0) {
              dp[i] = dp[i - 1] + nums[i];
           } else {
              dp[i] = nums[i];
          }
       }
       // 也可以在上面遍历的同时求出 res 的最大值,这里我们为了语义清晰分开写,大家可以自行选择
       int res = dp[0];
       for (int i = 1; i < len; i++) {
          res = Math.max(res, dp[i]);
       return res;
   }
}
//上面的代码简写为下面
public class Solution {
   public int maxSubArray(int[] nums) {
      int pre = 0;
       int res = nums[0];
       for (int num : nums) {
          pre = Math.max(pre + num, num);
          res = Math.max(res, pre);
       return res;
   }
}
作者: liweiwei1419
链接: https://leetcode-cn.com/problems/maximum-subarray/solution/dong-tai-gui-hua-fen-zhi-fa-python-dai-ma-java-dai/
来源: 力扣 (LeetCode)
著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权,非商业转载请注明出处。
```

#### 18、分割等和子集

给你一个只包含正整数的 非空 数组 nums。请你判断是否可以将这个数组分割成两个子集,使得两个子集的元素和相等。

```
示例 1:
```

```
输入: nums=[1,5,11,5]
输出: true
解释: 数组可以分割成[1,5,5]和[11]。
```

```
二维动态规划
class Solution {
   public boolean canPartition(int[] nums) {
       int n = nums.length;
       if (n < 2) {
           return false;
        int sum = 0, maxNum = 0;
       for (int num : nums) {
           sum += num;
           maxNum = Math.max(maxNum, num);
       if (sum % 2 != 0) {
           return false;
       int target = sum / 2;
       if (maxNum > target) {
           return false;
       boolean[][] dp = new boolean[n][target + 1];
       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 \leftarrow target; j++) {
               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];
}
作者: LeetCode-Solution
链接: https://leetcode-cn.com/problems/partition-equal-subset-sum/solution/fen-ge-deng-he-zi-ji-by-leetcode-solution/
来源: 力扣(LeetCode)
著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权,非商业转载请注明出处。
```

```
优化为一维动态规划。不会啊!!
class Solution {
   public boolean canPartition(int[] nums) {
       int n = nums.length;
       if (n < 2) {
           return false;
       int sum = 0, maxNum = 0;
       for (int num : nums) {
          SUM += NUM:
           maxNum = Math.max(maxNum, num);
       if (sum % 2 != 0) {
           return false;
       int target = sum / 2;
       if (maxNum > target) {
          return false;
       boolean[] dp = new boolean[target + 1];
       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];
```

# 19、零钱兑换

给你一个整数数组 coins ,表示不同面额的硬币;以及一个整数 amount ,表示总金额。 计算并返回可以凑成总金额所需的 最少的硬币个数 。如果没有任何一种硬币组合能组成总金额,返回 -1 。 你可以认为每种硬币的数量是无限的。

```
示例 1:
```

```
输入: coins = [1, 2, 5], amount = 11
输出: 3
解释: 11 = 5 + 5 + 1
```

```
//记忆化搜索
public class Solution {
   public int coinChange(int[] coins, int amount) {
       if (amount < 1) {
            return 0;
        return coinChange(coins, amount, new int[amount]);
   }
    private int coinChange(int[] coins, int rem, int[] count) {
        if (rem < 0) {
            return -1;
        if (rem == 0) {
           return 0;
        if (count[rem - 1] != 0) {
            return count[rem - 1];
        int min = Integer.MAX_VALUE;
        for (int coin : coins) {
           int res = coinChange(coins, rem - coin, count);
           if (res >= 0 && res < min) {
                min = 1 + res;
        count[rem - 1] = (min == Integer.MAX_VALUE) ? -1 : min;
        return count[rem - 1];
   }
//动态规划
public class Solution {
    public int coinChange(int[] coins, int amount) {
       int max = amount + 1;
       int[] dp = new int[amount + 1];
       Arrays.fill(dp, max);
       dp[0] = 0;
        for (int i = 1; i \le amount; i++) {
            for (int j = 0; j < coins.length; <math>j++) {
               if (coins[j] <= i) {
                   dp[i] = Math.min(dp[i], dp[i - coins[j]] + 1);
           }
        return dp[amount] > amount ? -1 : dp[amount];
   }
}
```

# 20、下一个更大元素

给定一个只包括 '(', ')', '{', '}', '[', ']' 的字符串 s , 判断字符串是否有效。

有效字符串需满足:

左括号必须用相同类型的右括号闭合。

左括号必须以正确的顺序闭合。

```
示例 1:
```

```
输入: s="()"
输出: true
示例 2:
输入: s="()[]{}"
输出: true
示例 3:
```

输入: s = "(]" 输出: false

```
class Solution {
   public boolean isvalid(string s) {
        Stack<Character> stack = new Stack<Character>();
        for(char c: s.toCharArray()){
            if(c=='(')stack.push(')');
            else if(c=='[')stack.push(']');
            else if(c=='{')stack.push('}');
            else if(stack.isEmpty()||c!=stack.pop())return false;
        }
        return stack.isEmpty();
   }
}
```

#### 20、下一个更大的元素

给你两个没有重复元素的数组 nums1 和 nums2,其中nums1 是 nums2 的子集。

请你找出 nums1 中每个元素在 nums2 中的下一个比其大的值。

nums1 中数字 x 的下一个更大元素是指 x 在 nums2 中对应位置的右边的第一个比 x 大的元素。如果不存在,对应位置输出 -1 。

示例 1:

输入: nums1 = [4,1,2], nums2 = [1,3,4,2]. 输出: [-1,3,-1] 解释: 对于 num1 中的数字 4,你无法在第二个数组中找到下一个更大的数字,因此输出 -1。 对于 num1 中的数字 1,第二个数组中数字1右边的下一个较大数字是 3。

对于 num1 中的数字 2 ,第二个数组中没有下一个更大的数字,因此输出 -1

```
通过Stack、HashMap解决
先遍历大数组nums2,首先将第一个元素入栈;
继续遍历,当当前元素小于栈顶元素时,继续将它入栈:当当前元素大于栈顶元素时,栈顶元素出栈,此时应将该出栈的元素与当前元素形成key-value键值对,存入HashMap
当遍历完nums2后,得到nums2中元素所对应的下一个更大元素的hash表;
遍历nums1的元素在hashMap中去查找'下一个更大元素',当找不到时则为-1。
class Solution {
   public int[] nextGreaterElement(int[] nums1, int[] nums2) {
       Stack<Integer> stack = new Stack<Integer>():
       HashMap<Integer, Integer> hasMap = new HashMap<Integer, Integer>();
       int[] result = new int[nums1.length];
       for(int num : nums2) {
           while(!stack.isEmpty() && stack.peek()<num){</pre>
              hasMap.put(stack.pop(), num);
           stack.push(num):
       for(int \ i = 0; \ i < nums1.length; \ i++) \ result[i] = hasMap.getOrDefault(nums1[i], \ -1);
       return result:
}
```

# 21、132模式

给你一个整数数组 nums ,数组中共有 n 个整数。132 模式的子序列 由三个整数 nums[i]、nums[j] 和 nums[k] 组成,并同时满足:i < j < k 和 nums[i] < nums[k] < nums[j] 。

如果 nums 中存在 132 模式的子序列 ,返回 true; 否则,返回 false 。

输入: nums = [-1,3,2,0] 输出: true

解释:序列中有3个132模式的的子序列:[-1,3,2]、[-1,3,0]和[-1,2,0]。

```
class Solution {
  public boolean find132pattern(int[] nums) {
    int n = nums.length;
    int last = Integer.MIN_VALUE; // 132中的2
    Stack<Integer> sta = new Stack<>();// 用来存储132中的3
    if(nums.length < 3)
        return false;
    for(int i=n-1; i>=0; i--){
```

#### 22、杨辉三角II

给定一个非负索引 rowIndex , 返回「杨辉三角」的第 rowIndex 行。

在「杨辉三角」中,每个数是它左上方和右上方的数的和。

```
输入: rowIndex = 3
输出: [1,3,3,1]
```

```
class Solution {
   public List<Integer> getRow(int rowIndex) {
        List<List<Integer>> C = new ArrayList<List<Integer>>();
        for (int i = 0; i \leftarrow rowIndex; ++i) {
            List<Integer> row = new ArrayList<Integer>();
            for (int j = 0; j \le i; ++j) {
                if (j == 0 || j == i) {
                   row.add(1);
                } else {
                    row.add(C.get(i - 1).get(j - 1) + C.get(i - 1).get(j));
            }
            C.add(row);
        return C.get(rowIndex);
   }
3
优化
class Solution {
   public List<Integer> getRow(int rowIndex) {
       List<Integer> pre = new ArrayList<Integer>();
        for (int i = 0; i \leftarrow rowIndex; ++i) {
            List<Integer> cur = new ArrayList<Integer>();
            for (int j = 0; j \le i; ++j) {
                if (j == 0 || j == i) {
                   cur.add(1);
                } else {
                    cur.add(pre.get(j - 1) + pre.get(j));
            }
            pre = cur;
        return pre;
   }
}
再优化
class Solution {
   public List<Integer> getRow(int rowIndex) {
       List<Integer> row = new ArrayList<Integer>();
        row.add(1);
        for (int i = 1; i <= rowIndex; ++i) \{
            row.add(0);
            for (int j = i; j > 0; --j) {
                row.set(j, row.get(j) + row.get(j - 1));
           }
        return row;
   }
}
```

#### 23、完全平方数

给定正整数 n, 找到若干个完全平方数 (比如 1,4,9,16,...) 使得它们的和等于 n。你需要让组成和的完全平方数的个数最少。

给你一个整数 n ,返回和为 n 的完全平方数的 最少数量 。

完全平方数是一个整数,其值等于另一个整数的平方;换句话说,其值等于一个整数自乘的积。例如,1、4、9 和 16 都是完全平方数,而 3 和 11 不是。

```
示例 1:
输入: n = 12
输出: 3
解释: 12 = 4 + 4 + 4
示例 2:
输入: n = 13
输出: 2
解释: 13 = 4 + 9
```

```
//动态规划
class solution {
    public int numSquares(int n) {
        int[] f = new int[n + 1];
        for (int i = 1; i <= n; i++) {
            int minn = Integer.MAX_VALUE;
            for (int j = 1; j * j <= i; j++) {
                minn = Math.min(minn, f[i - j * j]);
            }
            f[i] = minn + 1;
            }
        return f[n];
    }
```

#### 24、路径总和

```
//题: 112 广度优先算法
class Solution {
   public boolean hasPathSum(TreeNode root, int sum) {
       if (root == null) {
           return false;
       Queue<TreeNode> queNode = new LinkedList<TreeNode>();
       Queue<Integer> queVal = new LinkedList<Integer>();
       queNode.offer(root);
       queVal.offer(root.val);
       while (!queNode.isEmpty()) {
           TreeNode now = queNode.poll();
           int temp = queval.poll();
           if (now.left == null && now.right == null) {
               if (temp == sum) {
                  return true;
               }
               continue;
           if (now.left != null) {
               queNode.offer(now.left);
               queVal.offer(now.left.val + temp);
           if (now.right != null) {
               queNode.offer(now.right);
               queVal.offer(now.right.val + temp);
       return false;
   }
}
作者: LeetCode-Solution
链接: https://leetcode-cn.com/problems/path-sum/solution/lu-jing-zong-he-by-leetcode-solution/
来源: 力扣(LeetCode)
著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权,非商业转载请注明出处。
```

# 25、二叉树的中序遍历

```
94
递归法
class Solution {
   public List<Integer> inorderTraversal(TreeNode root) {
       List<Integer> res = new ArrayList<Integer>();
       inorder(root, res);
       return res;
   public void inorder(TreeNode root, List<Integer> res) {
       if (root == null) {
           return;
       inorder(root.left, res);
       res.add(root.val);
       inorder(root.right, res);
   }
}
作者: LeetCode-Solution
链接: https://leetcode-cn.com/problems/binary-tree-inorder-traversal/solution/er-cha-shu-de-zhong-xu-bian-li-by-leetcode-
solutio/
来源: 力扣(LeetCode)
著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权,非商业转载请注明出处。
```

#### 26、检测大写字母

我们定义,在以下情况时,单词的大写用法是正确的:

全部字母都是大写,比如 "USA"。

单词中所有字母都不是大写,比如 "leetcode"。

如果单词不只含有一个字母,只有首字母大写,比如 "Google"。

给你一个字符串 word 。如果大写用法正确,返回 true;否则,返回 false 。

```
class Solution {
   public boolean detectCapitalUse(String word) {
       char[] cs = word.toCharArray();
        int upper = 0,lower = 0;
       for(int i = 0;i<cs.length;i++){</pre>
          if(cs[i]>='a') lower++;
           else upper++;
       if(upper == cs.length) return true;
        if(lower == cs.length) return true;
        if(upper == 1 && cs[0]<'a') return true;</pre>
        return false;
   }
class Solution {
   public boolean detectCapitalUse(String word) {
       // 若第 1 个字母为小写,则需额外判断第 2 个字母是否为小写
       if (word.length() >= 2 && Character.isLowerCase(word.charAt(0)) && Character.isUpperCase(word.charAt(1))) {
       // 无论第 1 个字母是否大写, 其他字母必须与第 2 个字母的大小写相同
        for (int i = 2; i < word.length(); ++i) {
           if (Character.isLowerCase(word.charAt(i)) ^ Character.isLowerCase(word.charAt(1))) {
               return false;
           }
       3
        return true;
}
```

#### 27、二位数组中的查找

在一个 n \* m 的二维数组中,每一行都按照从左到右递增的顺序排序,每一列都按照从上到下递增的顺序排序。请完成一个高效的函数,输入这样的一个二维数组和 一个整数,判断数组中是否含有该整数。

```
示例:
```

```
现有矩阵 matrix 如下:
```

```
[
[1, 4, 7, 11, 15],
[2, 5, 8, 12, 19],
[3, 6, 9, 16, 22],
```

```
[10, 13, 14, 17, 24],
[18, 21, 23, 26, 30]
]
给定 target = 5,返回 true。
给定 target = 20,返回 false。
```

```
//暴力查找
class Solution {
    public boolean findNumberIn2DArray(int[][] matrix, int target) {
       if(matrix == null || matrix.length == 0) {
           return false;
       int m = matrix.length, n = matrix[0].length;
       int row = 0, col = n - 1;
        while(row < m \&\& col >= 0) {
           if(matrix[row][col] > target) {
               col--:
           }else if(matrix[row][col] < target) {</pre>
               row++;
           }else {
               return true;
        return false;
   }
}
```

#### 28、第一个出现一次的字符

在字符串 s 中找出第一个只出现一次的字符。如果没有,返回一个单空格。 s 只包含小写字母。

```
//字典表
class Solution {
    public char firstUniqChar(String s) {
        int[] target = new int[26];
        for(int i = 0;i<s.length();i++) {
            target[s.charAt(i) - 'a']++;
        }

        for(int i = 0;i<s.length();i++) {
            if(target[s.charAt(i)-'a'] == 1) return s.charAt(i);
        }
        return ' ';
    }
}
```

#### 29、最大单词长度乘积

给定一个字符串数组 words,找到 length(word[i]) \* length(word[j]) 的最大值,并且这两个单词不含有公共字母。你可以认为每个单词只包含小写字母。如果不存在这样的两个单词,返回 0。

示例 1:

输入: ["abcw","baz","foo","bar","xtfn","abcdef"] 输出: 16 解释: 这两个单词为 "abcw", "xtfn"。

来源: 力扣 (LeetCode)

链接: https://leetcode-cn.com/problems/maximum-product-of-word-lengths

著作权归领扣网络所有。商业转载请联系官方授权,非商业转载请注明出处。

```
//暴力法
// 暴力解法
// m 表示单词的平均长度, n 表示单词的个数
// 时间复杂度: O(n^2 * m)
// 空间复杂度: 0(1)
public int maxProduct1(String[] words) {
    int ans = 0;
    for (int i = 0; i < words.length; i++) {
        String word1 = words[i];
        for (int j = i + 1; j < words.length; j++) {
           String word2 = words[j];
// 每个单词的 bitMask 会重复计算很多次
            if (!hasSameChar(word1, word2)) {
                ans = Math.max(ans, word1.length() * word2.length());
        }
    }
    return ans;
```

```
// O(m^2)
private boolean hasSameChar1(String word1, String word2) {
    for (char c : word1.toCharArray()) {
       if (word2.index0f(c) != -1) return true;
    return false:
作者: tangweiqun
链接: https://leetcode-cn.com/problems/maximum-product-of-word-lengths/solution/jian-dan-yi-dong-javac-pythonjsgo-zui-da-ertr/
来源: 力扣(LeetCode)
著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权,非商业转载请注明出处。
//位运算法
class Solution {
   public int maxProduct(String[] words) {
       int[] bits = new int[words.length];
       int res = 0;
       // 将字符串转换为bit数组
       for (int i = 0; i < words.length; i++) {
           char[] chars = words[i].toCharArray();
           for (int j = 0; j < chars.length; j++) {
               bits[i] |= 1 << (chars[j] - 'a');
           }
       //双重for循环找到最大
       for (int i = 0; i < bits.length; <math>i++) {
           for (int j = i + 1; j < bits.length; j++) {
               if((bits[i] \& bits[j]) == 0)
                  res = Math.max(res, words[i].length() * words[j].length());
           }
       }
       return res;
   }
作者: LittleSongFly
链接: https://leetcode-cn.com/problems/maximum-product-of-word-lengths/solution/xiao-song-man-bu-wei-yun-suan-ti-huan-zi-i95k/
来源: 力扣(LeetCode)
著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权,非商业转载请注明出处。
```

#### 30、从上到下打印二叉树

```
class Solution {
   public int[] levelOrder(TreeNode root) {
       if(root == null) return new int[0];
        Queue<TreeNode> queue = new LinkedList<>(){{ add(root); }};
        ArrayList<Integer> ans = new ArrayList<>();
        while(!queue.isEmpty()) {
           TreeNode node = queue.poll():
            ans.add(node.val);
            if(node.left != null) queue.add(node.left);
            if(node.right != null) queue.add(node.right);
        int[] res = new int[ans.size()]:
       for(int i = 0; i < ans.size(); i++)
           res[i] = ans.get(i);
        return res;
   }
}
作者: jyd
链接: https://leetcode-cn.com/problems/cong-shang-dao-xia-da-yin-er-cha-shu-lcof/solution/mian-shi-ti-32-i-cong-shang-dao-xia-
da-yin-er-ch-4/
来源: 力扣(LeetCode)
著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权,非商业转载请注明出处。
class Solution {
   public List<List<Integer>> levelOrder(TreeNode root) {
       Queue<TreeNode> queue = new LinkedList<>();
        List<List<Integer>> res = new ArrayList<>();
        if(root != null) queue.add(root);
        while(!queue.isEmpty()) {
           List<Integer> tmp = new ArrayList<>();
            for(int i = queue.size(); i > 0; i--) {
               TreeNode node = queue.poll();
                tmp.add(node.val);
                if(node.left != null) queue.add(node.left);
                if(node.right != null) queue.add(node.right);
            }
            res.add(tmp);
        return res;
```

```
作者: jyd
链接: https://leetcode-cn.com/problems/cong-shang-dao-xia-da-yin-er-cha-shu-ii-lcof/solution/mian-shi-ti-32-ii-cong-shang-dao-
xia-da-yin-er-c-5/
来源: 力扣(LeetCode)
著作权归作者所有。商业转载请联系作者获得授权,非商业转载请注明出处。
class Solution {
   public List<List<Integer>>> levelOrder(TreeNode root) {
       Queue<TreeNode> queue = new LinkedList<>();
       List<List<Integer>> res = new ArrayList<>();
       if(root != null) queue.add(root);
       while(!queue.isEmpty()) {
           LinkedList<Integer> tmp = new LinkedList<>();
           for(int i = queue.size(); i > 0; i--) {
               TreeNode node = queue.poll();
               if(res.size() % 2 == 0) tmp.addLast(node.val); // 偶数层 -> 队列头部
               else tmp.addFirst(node.val); // 奇数层 -> 队列尾部
               if(node.left != null) queue.add(node.left);
               if(node.right != null) queue.add(node.right);
           res.add(tmp);
       return res;
   }
```

# 31、二叉树的坡度

给定一个二叉树, 计算整个树的坡度。

一个树的 节点的坡度 定义即为,该节点左子树的节点之和和右子树节点之和的 差的绝对值。如果没有左子树的话,左子树的节点之和为 0 ; 没有右子树的话也是一样。空结点的坡度是 0 。

整个树的坡度就是其所有节点的坡度之和。

来源: 力扣 (LeetCode)

链接: <a href="https://leetcode-cn.com/problems/binary-tree-tilt">https://leetcode-cn.com/problems/binary-tree-tilt</a>

著作权归领扣网络所有。商业转载请联系官方授权,非商业转载请注明出处。

```
class Solution {
   int ans = 0;

public int findTilt(TreeNode root) {
     dfs(root);
     return ans;
}

public int dfs(TreeNode node) {
   if (node == null) {
        return 0;
   }
   int sumLeft = dfs(node.left);
   int sumRight = dfs(node.right);
   ans += Math.abs(sumLeft - sumRight);
   return sumLeft + sumRight + node.val;
}
```