## 面试题 08.03. 魔术索引

#### 分支+剪叶

```
class Solution {
   public int findMagicIndex(int[] nums) {
      return getAnswer(nums, 0, nums.length - 1);
   public static int getAnswer(int[] nums, int left, int right){
       if(left > right)
           return -1;
       int mid = (left + right) / 2;
       int leftAnswer = getAnswer(nums, left, mid - 1);
       if(leftAnswer != -1){ //如果在左边能够搜索到(必须首先搜索左半部分, 因为即使
mid点符合,也有可能左边仍有最小的)
           return leftAnswer;
       else if(nums[mid] == mid){ //左边不能搜索到则判断mid点
           return mid;
       }
       else{ //左半部分 和 mid点都不符合 则搜索右半部分
           return getAnswer(nums, mid + 1, right);
       }
   }
}
```

## 剑指 Offer 39. 数组中出现次数超过一半的数字

```
class Solution {
       必然会存在这么一个元素,而且只有一个,且超过一半,所以这样遍历一定会遍历到这一个
   public int majorityElement(int[] nums) {
      int flag = nums[0], times = 1;
      for(int i = 1; i < nums.length; <math>i++){
          if(times == 0){
             flag = nums[i];
              times = 1;
          }
          else{
              if(nums[i] == flag)
                  times++;
              else
                  times--;
          }
      }
```

```
return flag;
}
}
```

### 剑指 Offer 40. 最小的k个数

#### 子烁

```
class Solution {
    public int[] getLeastNumbers(int[] arr, int k) {
        if(arr.length \langle k | | k \langle 1 \rangle
            return new int[k];
        PriorityQueue<Integer> queue = new PriorityQueue<>((o1, o2) -> o2 - o1);
        PriorityQueue<Integer> queue = new PriorityQueue<>(new Comparator<Integer>
() {
            @Override
            public int compare(Integer o1, Integer o2) {
                return o2 - o1;
            }
        });
        for(int num : arr){
            if(queue.size() < k){</pre>
                queue.add(num);
                continue;
            if(queue.peek() > num){ //如果小于堆中的最大值,则放入堆中
                queue.poll();
                queue.add(num);
            }
        int[] res = new int[k];
        int n = 0;
        for(int num : queue){
            res[n] = num;
            n++;
        return res;
   }
}
```

# 剑指 Offer 45. 把数组排成最小的数

```
public class Test {
   public static void main(String[] args) {
    int[] nums = {3, 30, 34, 5, 9};
}
```

```
public static String Solution(int[] nums) {
        String[] arr = new String[nums.length];
        for (int i = 0; i < arr.length; i++) {
            arr[i] = String.valueOf(nums[i]);
        Arrays.sort(arr, new Comparator<String>() {
            @Override
            public int compare(String o1, String o2) {
                return (o1 + o2).compareTo(o2 + o1);
            }
        });
        StringBuilder builder = new StringBuilder();
        for (String s : arr) {
            builder.append(s);
        }
        return builder.toString();
    }
}
```

## 剑指 Offer 49. 丑数

```
class Solution {
    public int nthUglyNumber(int n) {
        int[] uglyNumbers = new int[n];
        uglyNumbers[0] = 1;
        int p2 = 0, p3 = 0, p5 = 0;
        for(int i = 1; i < n; i++){
            int lastUglyNumber = uglyNumbers[i - 1];
            while(lastUglyNumber >= uglyNumbers[p2] * 2){
                p2++;
            while(lastUglyNumber >= uglyNumbers[p3] * 3){
                p3++;
            while(lastUglyNumber >= uglyNumbers[p5] * 5){
                p5++;
            uglyNumbers[i] = Math.min(uglyNumbers[p2] * 2,
Math.min(uglyNumbers[p3] * 3, uglyNumbers[p5] * 5));
        return uglyNumbers[n - 1];
    }
}
```

```
class Solution {
    public int nthUglyNumber(int n) {
         if(n == 1)
             return 1;
        int n1 = 1, m = 2;
        while(true){
             if(isUglyNumber(m)){
                 n1++;
                 if(n1 == n)
                      break;
                 m++;
             }
             else{
                 m++;
             }
        return m;
    public boolean isUglyNumber(int num){
        while(num \% 2 == \emptyset){
             num = 2;
        }
        while(num \% 3 == \emptyset){
             num /= 3;
        while(num \% 5 == \emptyset){
             num = 5;
         }
        return num == 1;
    }
}
```

# 【位运算】剑指 Offer 56 - I. 数组中数字出现的次数

#### 解答

```
int a = 0, b = 0;
      for(int num : nums){
         if((num & mark) == ∅){ //与mark异或为0的则必然是在那一位为0的一组中
            a ^= num;
                           //与mark异或为1的则必然是在那一位为1的另外一组中
         }else{
            b ^= num;
      int[] res = {a,b};
      return res;
   }
   关键点在分组上: 4 ->100 ; 1 ->001; 6 ->110; 4 ->100 ; 所有数字异或值为 k (这里
是111) , 只要找到一个k中, 位数为1的任意位号mask ( 这里用的是 while((k & mask) == 0) {
mask <<= 1; } ) ,显然第一位就是mask,mask这个位号表示的是那两个不重复数的二进制 (001、
110) 在这个位号上不同时为0或1的位置,那么锁定这样的位置后,以同样方法(使用(num & mask)
== 0) ,将mask位不为1的剔出来为一组,而另一组中必然会有mask位为1的数,这样就实现了不重复
的两个数分到了不同组,而那些重复数必然被分到相同的组中,最终被抵消。
}
```

### 剑指 Offer 53 - I. 在排序数组中查找数字 I

#### 子烁

```
class Solution {
  public int search(int[] nums, int target) {
    int index = Arrays.binarySearch(nums, target); //二分查找位置
    if(index >= nums.length || index < 0)
        return 0;
    int n = 1, left = index - 1, right = index + 1;
    while(left >= 0 && nums[left--] == target) //向左边搜索
        n++;
    while(right < nums.length && nums[right++] == target) //向右边边搜索
        n++;
    return n;
}
</pre>
```

### 【滑动窗口】剑指 Offer 57 - II. 和为s的连续正数序列

#### 子烁

输入一个正整数 target ,输出所有和为 target 的连续正整数序列(至少含有两个数)。 序列内的数字由小到大排列,不同序列按照首个数字从小到大排列。

```
class Solution {
   public int[][] findContinuousSequence(int target) {
      List<List<Integer>> res = getResList(target);
```

```
int[][] result = new int[res.size()][];
       int n = 0;
       for(List<Integer> m : res){
           int[] level = new int[m.size()];
           for(int i = 0; i < m.size(); i++){}
               level[i] = m.get(i);
           result[n] = level;
           n++;
       return result;
   }
   private List<List<Integer>> getResList(int sum){
       List<List<Integer>> result = new ArrayList<>();
       int left = 1, right = 2, currSum = left + right;
       while(left < right && right < sum){</pre>
           //如果当前值大于目标值,则左移窗口以减小当前值
           while(currSum > sum && left < sum / 2){ //这里不用判断left < right, 因
为即使这样,最终left < sum / 2也会退出循环,而且此时就算不满足left < right,那么运行到
外训最后一位时候, 也会判定停止循环
               currSum -= left;
               left++;
           }
           if(currSum == sum){
               result.add(getFence(left, right));
           //如果当前值小于目标值,则右移动窗口以增加当前值
           right++;
           currSum += right;
       return result;
   }
   private List<Integer> getFence(int a, int b){
       List<Integer> res = new ArrayList<>();
       for(int i = a; i <= b; i++){
           res.add(i);
       return res;
   }
}
```

## 【滑动窗口】剑指 Offer 57. 和为s的两个数字

#### 子烁

输入一个递增排序的数组和一个数字s,在数组中查找两个数,使得它们的和正好是s。如果有多对数字的和等于s,则输出任意一对即可。

```
class Solution {
    public int[] twoSum(int[] nums, int target) {
        Arrays.sort(nums);
        int left = 0, right = nums.length - 1;
        while(left < right && right < target){</pre>
            if(nums[left] + nums[right] == target){
                 int[] res = {nums[left], nums[right]};
                 return res;
            if(nums[left] + nums[right] < target){</pre>
                left++;
            }
            else{
                 right--;
            }
        return new int[2];
    }
}
```

### 剑指 Offer 03. 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~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。

```
class Solution {
  public int findRepeatNumber(int[] nums) {
     int[] arr = new int[nums.length + 1];
     for(int num : nums){
        arr[num]++;
     }
     for(int i = 0; i <= arr.length; i++){
        if(arr[i] > 1)
            return i;
     }
     return 0;
}
```

## 剑指 Offer 04. 二维数组中的查找

#### 子烁

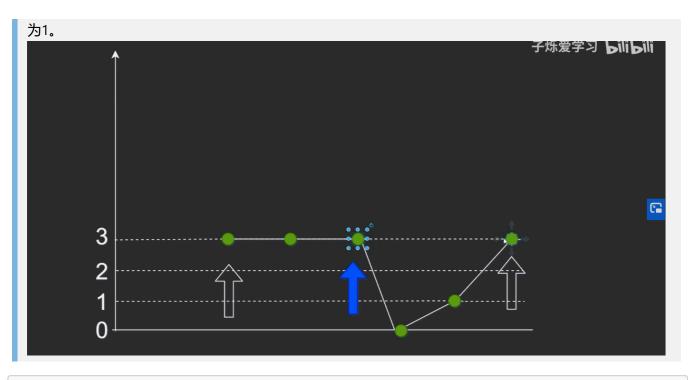
在一个 n \* m 的二维数组中,每一行都按照从左到右递增的顺序排序,每一列都按照从上到下递增的顺序排序。请完成一个函数,输入这样的一个二维数组和一个整数,判断数组中是否含有该整数。

```
*/
class Solution {
    public boolean findNumberIn2DArray(int[][] matrix, int target) {
        if(matrix == null || matrix.length == ∅)
            return false;
        int rows = matrix.length, cols = matrix[0].length;
        int x = 0, y = cols - 1;
        while(x < rows && y >= 0){
            if(matrix[x][y] == target)
                return true;
            if(matrix[x][y] > target)
                y--;
            else
                X++;
        return false;
    }
}
```

# 剑指 Offer 11. 旋转数组的最小数字

#### 子烁

把一个数组最开始的若干个元素搬到数组的末尾,我们称之为数组的旋转。输入一个递增排序的数组的一个旋转,输出旋转数组的最小元素。例如,数组 [3,4,5,1,2] 为 [1,2,3,4,5] 的一个旋转,该数组的最小值



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

# 492. 构造矩形

作为一位web开发者,懂得怎样去规划一个页面的尺寸是很重要的。 现给定一个具体的矩形页面面积,你的任务是设计一个长度为 L 和宽度为 W 且满足以下要求的矩形的页面。要求:

- 1. 你设计的矩形页面必须等于给定的目标面积。
- 2. 宽度 W 不应大于长度 L, 换言之, 要求 L >= W。
- 3. 长度 L 和宽度 W 之间的差距应当尽可能小。 你需要按顺序输出你设计的页面的长度 L 和宽度 W。

```
class Solution {
  public int[] constructRectangle(int area) {
    int a = (int)Math.ceil(Math.sqrt(area));
    double b = 0;
    while(a <= area){</pre>
```

```
b = (double)(area) / (double)(a);
            if((b \% 1) == 0){
                break;
            }
            a++;
        int row = a, col = (int)b;
        int[] result = {row, col};
        return result;
    }
}
class Solution {
    public int[] constructRectangle(int area) {
        int width = (int) Math.sqrt(area);
        while (area % width != 0) {
            width--;
        return new int[]{area / width, width};
    }
}
```

# 全排列

```
class Solution {
   List<List<Integer>> resultList;
    public List<List<Integer>> permute(int[] nums) {
        resultList = new ArrayList<>();
        List<Integer> arr = new LinkedList<>();
        for(int num : nums){
           arr.add(num);
        helper(arr, new ArrayList<>(), nums.length, ∅);
       return resultList;
   }
    private void helper(List<Integer> arr, ArrayList<Integer> res, int length, int
index){
        if(index == length){
            resultList.add(new ArrayList<>(res)); //此处必须重新构建new ArrayList<>
(res), 不能add(res)不要问为啥~
            return;
         }
        for(int i = 0; i < arr.size(); i++){}
             int num = arr.get(i);
             res.add(num);
             arr.remove(i);
             helper(arr, res, length, index + 1);
             arr.add(i, num);
```

```
res.remove(res.size() - 1);
}
}
}
```

#### 回溯

```
class Solution {
   List<List<Integer>> res = new LinkedList<>();
   public List<List<Integer>> permute(int[] nums) {
       LinkedList<Integer> track = new LinkedList<>();
       backtrack(nums, track);
       return res;
   }
   // 路径: 记录在 track 中
   // 选择列表: nums 中不存在于 track 的那些元素
   // 结束条件: nums 中的元素全都在 track 中出现
   private void backtrack(int[] nums, LinkedList<Integer> track){
       if(track.size() == nums.length){
           res.add(new LinkedList<>(track));
           return;
       for(int i = 0; i < nums.length; i++){</pre>
           // 排除不合法的选择
           if(track.contains(nums[i]))
               continue;
           // 做选择
           track.add(nums[i]);
           // 进入下一层决策树
           backtrack(nums, track);
           // 取消选择
           track.removeLast();
       }
   }
}
```

# 【动态规划】[0-1背包问题]

```
/**

* Description

* Author cloudr

* Date 2020/8/31 18:32

* Version 1.0

**/

public class bag0_1 {
    public static int solution(int Capacity, int N, int[] weights, int[] values) {
        int[][] dp = new int[N + 1][Capacity + 1]; //dp[i][c]: 在前i件物品、背包的容量为c时,这种情况下可以装下的最大价值是dp[i][c]。
```

```
for (int i = 1; i <= N; i++) {
            for (int c = 1; c \leftarrow Capacity; c++) {
                if (c - weights[i - 1] < 0) {
                    //当前背包容量装不下,只能选择不装入背包
                   dp[i][c] = dp[i - 1][c];
                   continue;
                dp[i][c] = Math.max(dp[i - 1][c], dp[i - 1][c - weights[i - 1]] +
values[i - 1]);
                                      不放入
                                                       放入当前物品
               //
            }
       return dp[N][Capacity];
    }
    public static void main(String[] args) {
        int[] weights = {2, 1, 3};
        int[] values = {4, 2, 3};
        int Capacity = 4;
        int N = 3;
       System.out.println(solution(Capacity, N, weights, values));
   }
}
```

### 【动态规划】面试题 17.13. 恢复空格

#### 子烁

哦,不!你不小心把一个长篇文章中的空格、标点都删掉了,并且大写也弄成了小写。像句子"I reset the computer. It still didn't boot!"已经变成了"iresetthecomputeritstilldidntboot"。在处理标点符号和大小写之前,你得先把它断成词语。当然了,你有一本厚厚的词典dictionary,不过,有些词没在词典里。假设文章用sentence表示,设计一个算法,把文章断开,要求未识别的字符最少,返回未识别的字符数。

```
class Solution {
   public int respace(String[] dictionary, String sentence) {
       int[] dp = new int[sentence.length() + 1]; //可已经匹配的单词的最大长度
       dp[0] = 0;
       for(int i = 1; i <= sentence.length(); i++){ //因为substring() 左闭右开
           dp[i] = dp[i - 1];
           for(String word : dictionary){
               if(i < word.length())</pre>
                    continue;
                String temp = sentence.substring(i - word.length(), i);
                if(!temp.equals(word))
                    continue;
                dp[i] = Math.max(dp[i], dp[i - word.length()] + word.length());
           }
       return sentence.length() - dp[sentence.length()];
   }
```

### 【动态规划】322. 零钱兑换

给定不同面额的硬币 coins 和一个总金额 amount。编写一个函数来计算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。

```
class Solution {
   public int coinChange(int[] coins, int amount) {
       int[] dp = new int[amount + 1]; //当目标金额为 i 时, 至少需要 dp[i] 枚硬币凑
出。
      Arrays.fill(dp, amount + 1); //最大值时不要使用Integer.MAX_VALUE,否则dp[i
- coin] + 1有可能会出现负值
      dp[0] = 0; //总金额为0必不需要硬币
      for(int i = 0; i \leftarrow amount; i++){
          for(int coin : coins){
              if(i - coin < 0)
                 continue;
              dp[i] = Math.min(dp[i], dp[i - coin] + 1); //如果不符合, dp[i] 还是
为amount + 1
       return (dp[amount] == amount + 1) ? -1 : dp[amount];
   }
}
为啥 dp 数组初始化为 amount + 1 呢, 因为凑成 amount 金额的硬币数最多只可能等于 amount
(全用 1 元面值的硬币), 所以初始化为 amount + 1 就相当于初始化为正无穷, 便于后续取最小
值。 不能设置为 -1,否则恒为-1
*/
```

### 【动态规划】983. 最低票价

在一个火车旅行很受欢迎的国度,你提前一年计划了一些火车旅行。在接下来的一年里,你要旅行的日子将以一个名为 days 的数组给出。每一项是一个从 1 到 365 的整数。

#### 火车票有三种不同的销售方式:

```
一张为期一天的通行证售价为 costs[0] 美元;
一张为期七天的通行证售价为 costs[1] 美元;
一张为期三十天的通行证售价为 costs[2] 美元。
```

通行证允许数天无限制的旅行。例如,如果我们在第2天获得一张为期7天的通行证,那么我们可以连着旅行7天:第2天、第3天、第4天、第5天、第6天、第7天和第8天。

返回你想要完成在给定的列表 days 中列出的每一天的旅行所需要的最低消费。

```
class Solution {
   public int mincostTickets(int[] days, int[] costs) {
       //判断
       if(days == null || days.length == 0 ||
              costs == null || costs.length == 0) {
          return 0;
       }
       //dp表示到了当天花的最低票价
       int[] dp = new int[days[days.length - 1] + 1];
       //base case: 第0天一定不用买票 则花费0元
       dp[0] = 0;
       //标记一下需要买票的日子
       for(int day: days) {
          dp[day] = Integer.MAX_VALUE;
       }
       for(int i = 1; i < dp.length; i++) {</pre>
          //不需要买票
          if(dp[i] == 0) {
              //不需要买票花费的钱就是前一天的花费
              dp[i] = dp[i - 1];
              continue;
          }
          int n1 = dp[i - 1] + costs[0];//当天需要买票
          /**如果今天距离第一天已经超过7天了
          * 则花费: dp[i-7](7天前已经花费的钱)+cost[1](7天前买了一张7天的票)
          * 否则就是直接第一天买了一张7天票
          int n2 = i > 7? dp[i - 7] + costs[1]; costs[1];
          //30天与7天 同理
          int n3 = i > 30 ? dp[i - 30] + costs[2] : costs[2];
          dp[i] = Math.min(n1, Math.min(n2, n3));
       }
       //最后一天花费多少钱
       return dp[days[days.length - 1]];
   }
}
作者: eddieVim
链接: https://leetcode-cn.com/problems/minimum-cost-for-tickets/solution/dong-tai-
gui-hua-jie-ti-xiang-xi-zhu-shi-by-eddiev/
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。
```

# 【动态规划】[航班票价最低]

从一个城市飞往另一个城市有很多条航班路线,在做好规划的情况下,为了保证票价最低,允许通过中转的方式来乘坐飞机。假设从A城市到B城市的航班价格为N,给你W个城市的航班信息R,输入任意的A城市和B城市,求最便宜的转机价格M.

```
W = 3, R ={{0, 1, 600}, {1, 2, 800}, {0, 2, 1300}}, A = 0, B = 2;
返回: M = 1100
```

```
public class CVTE_0907 {
   public static void main(String[] args) {
        int[][] R = {{0, 1, 600}, {1, 2, 800}, {0, 2, 1300}};
       int W = 3;
       int A = 0;
       int B = 2;
       System.out.println(findMin(W, R, A, B));
   }
   public static int findMin(int W, int[][] R, int A, int B){
        int[] dp = new int[B - A + 1]; //dp[i] : 到达当前路径时的最小花费
       Arrays.fill(dp, Integer.MAX_VALUE);
        dp[0] = 0;
       for(int i = A + 1; i \le B; i++){
            for(int[] trace : R){
                int from = trace[0];
               int to = trace[1];
                int cost = trace[2];
                if(i == to \&\& from >= A){
                    dp[i] = Math.min(dp[i], dp[i - (to - from)] + cost);
            }
       return dp[B - A];
   }
}
```

## 【动态规划】121. 买卖股票的最佳时机

给定一个数组,它的第 i 个元素是一支给定股票第 i 天的价格。 如果你最多只允许完成一笔交易(即买入和卖出一支股票一次),设计一个算法来计算你所能获取的最 大利润。

注意: 你不能在买入股票前卖出股票。

```
class Solution {
  public int maxProfit(int[] prices) {
    if(prices.length == 0)
        return 0;
  int n = prices.length;
}
```

```
class Solution {
    public int maxProfit(int[] prices) {
        if(prices.length == 0)
            return 0;
        int n = prices.length;
        int dp_0 = 0, dp_1 = Integer.MIN_VALUE;
        for(int i = 0; i < n; i++){
            dp_0 = Math.max(dp_0, dp_1 + prices[i]);
            // dp_1 = Math.max(dp_1, dp_0 - prices[i]); dp_0 始终为0, 而且如果装出现

连续几个dp_0不为空,则错误
            dp_1 = Math.max(dp_1, - prices[i]);
        }
        return dp_0;
    }
}
```

### 【动态规划】122. 买卖股票的最佳时机 ||

给定一个数组,它的第i个元素是一支给定股票第i天的价格。

设计一个算法来计算你所能获取的最大利润。你可以尽可能地完成更多的交易(多次买卖一支股票)。

注意: 你不能同时参与多笔交易(你必须在再次购买前出售掉之前的股票)。

#### 贪心算法

```
class Solution {
  public int maxProfit(int[] prices) {
    int n = prices.length, sum = 0;
    for(int i = 1; i < n; i++){
        if(prices[i] > prices[i - 1])
            sum += prices[i] - prices[i - 1];
    }
    return sum;
}
```

```
}
```

DP

```
class Solution {
   public int maxProfit(int[] prices) {
      int n = prices.length;
      int dp_0 = 0, dp_1 = Integer.MIN_VALUE;
      for(int i = 0; i < n; i++){
        int temp = dp_0;
        dp_0 = Math.max(dp_0, dp_1 + prices[i]);
        dp_1 = Math.max(dp_1, dp_0 - prices[i]);
    }
   return dp_0;
}</pre>
```

# 【动态规划】123. 买卖股票的最佳时机 Ⅲ

```
class Solution {
   public int maxProfit(int[] prices) {
       int len = prices.length;
       if (len < 2) { //为1也不行, 否则只能买入不能卖出
           return 0;
       }
       // 为了使得第 2 维的数值 1 和 2 有意义, 这里将第 2 维的长度设置为 3
       int[][][] dp = new int[len][3][2];
       // 理解如下初始化
       // 第 3 维规定了必须持股, 因此是 -prices[0]
       dp[0][1][1] = -prices[0];
       // 还没发生的交易, 持股的时候应该初始化为负无穷
       dp[0][2][1] = Integer.MIN_VALUE;
       for (int i = 1; i < len; i++) {
           // 转移顺序先持股, 再卖出
           dp[i][1][1] = Math.max(dp[i - 1][1][1], -prices[i]);
           dp[i][1][0] = Math.max(dp[i - 1][1][0], dp[i - 1][1][1] + prices[i]);
           dp[i][2][1] = Math.max(dp[i - 1][2][1], dp[i - 1][1][0] - prices[i]);
//dp[i - 1][1][0]
           dp[i][2][0] = Math.max(dp[i - 1][2][0], dp[i - 1][2][1] + prices[i]);
       return Math.max(dp[len - 1][1][0], dp[len - 1][2][0]);
}
```

```
class Solution {
    public int maxProfit(int[] prices) {
        int len = prices.length;
        if (len < 2) {
            return 0;
        }
        int dp_10 = 0, dp_11 = Integer.MIN_VALUE;
        int dp_20 = 0, dp_21 = Integer.MIN_VALUE;
        for(int i = 0; i < len; i++){}
            dp_10 = Math.max(dp_10, dp_11 + prices[i]);
            dp_11 = Math.max(dp_11)
                                       - prices[i]);
            dp_20 = Math.max(dp_20, dp_21 + prices[i]);
            dp_21 = Math.max(dp_21, dp_10 - prices[i]);
        }
        return Math.max(dp_10, dp_20);
   }
}
```

### 【动态规划】188. 买卖股票的最佳时机 Ⅳ

给定一个数组,它的第 i 个元素是一支给定的股票在第 i 天的价格。 设计一个算法来计算你所能获取的最大利润。你最多可以完成 k 笔交易。

```
class Solution {
   public int maxProfit(int k, int[] prices) {
       int n = prices.length;
       if(n < 2)
           return 0;
       if(k >= n / 2) //每天交易一次, n天之多交易n/2此, 超过则可认为每一天都可以交易
           return maxProfit_k_inf_1(prices);
       int[][][]] dp = new int[n][k + 1][2];
       for(int i = 0; i < n; i++){
           for(int j = 1; j <= k; j++){
               if(i == 0){
                   dp[i][j][0] = 0;
                   dp[i][j][1] = -prices[0];
                   continue;
               }
               dp[i][j][0] = Math.max(dp[i - 1][j][0], dp[i - 1][j][1] +
prices[i]);
               dp[i][j][1] = Math.max(dp[i - 1][j][1], dp[i - 1][j - 1][0] -
prices[i]);
           }
       int a = 1, res = 0;
       while(a <= k){
           if(dp[n - 1][a][0] > res)
```

```
res = dp[n - 1][a][0];
            a++;
        }
        return res;
    }
    int maxProfit_k_inf_1(int[] prices) {
        int n = prices.length, sum = 0;
        for(int i = 1; i < n; i++){
            if(prices[i] > prices[i - 1])
                sum += prices[i] - prices[i - 1];
        return sum;
    }
    int maxProfit_k_inf(int[] prices) {
        if(prices.length < ∅)
            return 0;
        int dp_i_0 = 0, dp_i_1 = Integer.MIN_VALUE;
        for(int i = 0; i < prices.length; i++){</pre>
            dp_i = Math.max(dp_i , dp_i + prices[i]);
            dp_i_1 = Math.max(dp_i_1, dp_i_0 - prices[i]);
        return dp_i_0;
   }
}
```

### 【动态规划】LCP 07. 传递信息

```
class Solution {
   public int numWays(int n, int[][] relation, int k) {
       dp[i][j] 表示数组的第 i 轮传递给编号 j 的人的方案数
       若能传递给编号 y 玩家的所有玩家编号 x1,x2,x3... , 则第 i+1 轮传递信息给编号 y
玩家的递推方程为
       dp[i+1][y] = sum(dp[i][x1],dp[i][x2],dp[i][x3]...),
       其递推形式即
       dp[i+1][y] += dp[i][x]
       int[][] dp = new int[k + 1][n];
                                        // 第0轮到达编号零,方案数为1
       dp[0][0] = 1;
       for(int a = 1; a <= k; a++){
           for(int b = 0; b < relation.length;b++){</pre>
              dp[a][relation[b][1]] += dp[a - 1][relation[b][0]]; //relation[b]
[0]传递给relation[b][1]
           }
       return dp[k][n - 1];
   }
}
```

### 面试题 10.01. 合并排序的数组

给定两个排序后的数组 A 和 B, 其中 A 的末端有足够的缓冲空间容纳 B。 编写一个方法,将 B 合并入 A 并排序。

初始化 A 和 B 的元素数量分别为 m 和 n。

```
class Solution {
    public void merge(int[] A, int m, int[] B, int n) {
        /*
        int j = 0;
        for(int i = m; i < A.length; i++){</pre>
            A[i] = B[j];
            j++;
        }
        Arrays.sort(A);
        */
        int[] arr = new int[m + n];
        int a = 0, b = 0, k = 0;
        while(a < m \&\& b < n){
             if(A[a] <= B[b])
                 arr[k++] = A[a++];
            else
                 arr[k++] = B[b++];
        while(a < m){</pre>
            arr[k++] = A[a++];
        }
        while(b < n){
            arr[k++] = B[b++];
        }
        int c = 0;
        for(int num : arr){
            A[c] = num;
            C++;
        }
    }
}
```

## 面试题 17.10. 主要元素

```
class Solution {
  public int majorityElement(int[] nums) {
    Arrays.sort(nums);
    int index = nums.length / 2;
    System.out.print(index);
    int left = index - 1, right = index + 1;
    int n = 1;
    while(left >= 0 && nums[left] == nums[index]){
        n++;
        left--;
    }
}
```

```
}
while(right < nums.length && nums[right] == nums[index]){
    n++;
    right++;
}
return n > nums.length / 2 ? nums[index] : -1;
}
}
```

```
class Solution {
    public int majorityElement(int[] nums) {
        if(nums.length == 0)
            return -1;
        if(nums.length == 1)
            return nums[0];
        int flag = nums[0];
        int times = 1;
        for(int i = 1; i < nums.length; i++){</pre>
            if(times == 0){
                flag = nums[i];
                times++;
            }
            else{
                 if(flag == nums[i])
                     times++;
                else
                     times--;
            }
        }
        int n = 0;
        for(int num : nums){
            if(num == flag)
                n++;
        return n > nums.length / 2 ? flag : -1;
    }
}
```

## 剑指 Offer 21. 调整数组顺序使奇数位于偶数前面

输入一个整数数组,实现一个函数来调整该数组中数字的顺序,使得所有奇数位于数组的前半部分,所有偶数位于数组的后半部分。 **冒泡变种** (数据量大了不行)

```
class Solution {
   public int[] exchange(int[] nums) {
      bubbleSorts(nums);
      return nums;
   }
```

```
private void bubbleSorts(int[] nums){
    for(int i = 0; i < nums.length - 1; i++){
        for(int j = 0; j < nums.length - 1 - i; j++){
            if(nums[j] % 2 == 0 && nums[j + 1] % 2 == 1){
                int temp = nums[j];
                nums[j] = nums[j + 1];
                nums[j] = temp;
            }
        }
    }
}</pre>
```

#### 双指针

```
class Solution {
   public int[] exchange(int[] nums) {
        /* 首尾双指针法
            不保证稳定性
        */
        int left = 0, right = nums.length - 1;
       while(left < right){</pre>
            while(left < right && (nums[left] & 1) == 0){
                left++;
            while(left < right && (nums[right] & ∅) == ∅){
                right--;
            }
            int temp = nums[left];
            nums[left] = nums[right];
            nums[right] = temp;
       return nums;
   }
}
```

#### 快慢指针

```
int temp = nums[fast];
    nums[fast] = nums[slow];
    nums[slow] = temp;
}
    slow++;
}
    fast++;
}
    return nums;
}
```

#### 排序后有序

```
class Solution {
   public int[] exchange(int[] nums) {
        //稳定性
        int i = 0;
       int temp = 0;
       while(i < nums.length){</pre>
            if((nums[i] & 1) == 0){ //偶数
                int j = i + 1;
                while(j < nums.length && (nums[j] & 1) != 1){
                if(j == nums.length)
                   break;
                temp = nums[j];
                for(int k = j; k > i; k--){ //整体右移一个位置
                    nums[k] = nums[k - 1];
                nums[i] = temp; //奇偶交换
            }
            i++;
       return nums;
   }
}
```

# 剑指 Offer 29. 顺时针打印矩阵

```
class Solution {
   public int[] spiralOrder(int[][] matrix) {
     List<Integer> resList = new ArrayList<>();
   int m = matrix.length; //行
```

```
if(m == 0)
            return new int[0];
        int n = matrix[0].length; //列
        int times = (int)Math.ceil(Math.min(m, n) / 2.0);
        int c1 = 0, c2 = n - 1;
        int r1 = 0, r2 = m - 1;
       for(int i = 0; i < times; i++){
            for(int c = c1; c <= c2; c++){
                resList.add(matrix[r1][c]);
            }
            for(int r = r1 + 1; r <= r2; r++){
               resList.add(matrix[r][c2]);
            }
            if(r1 < r2 && c1 < c2){ //如果不相交的话
                for(int c = c2 - 1; c >= c1; c--){
                    resList.add(matrix[r2][c]);
                }
                for(int r = r2 - 1; r > r1; r--){
                    resList.add(matrix[r][c1]);
                }
            }
            c1++;
            c2--;
            r1++;
            r2--;
        }
       int[] res = new int[m * n];
        int i = 0;
        for(int num : resList){
           res[i] = num;
            i++;
       return res;
   }
}
```

# 【动态规划】【滑动窗口】滑动窗口的最大值

子烁

给定一个数组 nums 和滑动窗口的大小 k,请找出所有滑动窗口里的最大值。

#### 双端队列

```
class Solution {
   public int[] maxSlidingWindow(int[] nums, int k) {
     List<Integer> resList = new ArrayList<>();
     Deque<Integer> deque = new LinkedList<>();
```

```
for(int i = 0; i < nums.length; i++){</pre>
           //如果当前队列尾部的值比当前nums[i]小, 则弹出末尾元素,将当前序列添加到尾部
(如果都比当前序列小,那他自然就成为队首元素了)
           while(!deque.isEmpty() && nums[deque.getLast()] < nums[i]){</pre>
              deque.pollLast();
           }
           deque.addLast(i);
           //如果当前队列首部元素(最大值)不在滑动窗口范围内,则弹出
           while(!deque.isEmpty() && deque.getFirst() <= i - k){</pre>
              deque.pollFirst();
           }
           if(i >= k - 1){
              resList.add(nums[deque.getFirst()]);
       }
       int[] res = new int[resList.size()];
       int n = 0;
       for(int num : resList){
           res[n] = num;
           n++;
       }
       return res;
   }
}
```

#### 普通滑动窗口

```
class Solution {
    public int[] maxSlidingWindow(int[] nums, int k) {
        if(nums.length == ∅)
            return new int[0];
        if(nums.length <= k)</pre>
            return new int[]{CalMax(0, nums.length - 1, nums)};
        List<Integer> resList = new ArrayList<>();
        int left = 0, right = k - 1;
        while(right < nums.length){</pre>
            resList.add(CalMax(left, right, nums));
            left++;
            right++;
        int[] res = new int[resList.size()];
        int n = 0;
        for(int num : resList){
            res[n] = num;
            n++;
        return res;
```

```
private int CalMax(int left, int right, int[] nums){
    int max = nums[left];
    for(int i = left + 1; i <= right; i++){
        if(nums[i] > max)
            max = nums[i];
    }
    return max;
}
```

#### 动态规划

```
class Solution {
    public int[] maxSlidingWindow(int[] nums, int k) {
        int right = k - 1;
        int[] dp = new int[nums.length - k + 1];
        dp[0] = nums[0];
        for(int i = 0; i < k; i++){
            dp[0] = Math.max(dp[0], nums[i]);
        }
        int p = k;
        for(int i = 1; i < dp.length; i++, p++){
            if(dp[i - 1] == nums[i - 1]){
                dp[i] = nums[i];
                for(int j = i + 1; j < p; j++){
                    dp[i] = Math.max(dp[i], nums[j]);
            }
            else{
                dp[i] = Math.max(dp[i - 1], nums[p]);
            }
        }
        return dp;
    }
}
class Solution {
    public int[] maxSlidingWindow(int[] nums, int k) {
        int right = k - 1;
        int[] dp = new int[nums.length - k + 1];
        for(int i = 0; i < k; i++){
            dp[0] = Math.max(dp[0], nums[i]);
        }
        int p = k;
        for(int i = 1; i < dp.length; i++, p++){
            //如果前一个元素就是 dp[i - 1]
            if(nums[i - 1] == dp[i - 1]){
                //重新寻找最大值
```

```
      dp[i] = nums[i];
      for(int j = i + 1; j <= p; j++){</td>
      dp[i] = Math.max(dp[i], nums[j]);
      }

      dp[i] = Math.max(dp[i], nums[j]);
      }
      }

      else{
      //如果dp[i - 1] != nums[i - 1]说明dp[i - 1]一定在当前窗口内,而且当前窗口只是比前一个窗口多一个nums[p]
      //前一个窗口多一个nums[p]

      dp[i] = dp[i - 1] > nums[p] ? dp[i - 1] : nums[p];
      }

      return dp;
      }

      return dp;
      }
```

### 【动态规划】面试题 17.16. 按摩师

一个有名的按摩师会收到源源不断的预约请求,每个预约都可以选择接或不接。在每次预约服务之间要有休息时间,因此她不能接受相邻的预约。给定一个预约请求序列,替按摩师找到最优的预约集合(总 预约时间最长),返回总的分钟数。

```
输入: [1,2,3,1]
输出: 4
解释: 选择 1 号预约和 3 号预约,总时长 = 1 + 3 = 4。
```

```
class Solution {
    public int massage(int[] nums) {
        int n = nums.length;
        if(n == 0){
            return 0;
        }
        if(n == 1){
            return nums[0];
        }
        int[] dp = new int[n];
        dp[0] = nums[0];
        dp[1] = Math.max(nums[0], nums[1]);
        for(int i = 2; i < n; i++){
            dp[i] = Math.max(dp[i - 1], dp[i - 2] + nums[i]);
        }
        return dp[n - 1];
    }
}</pre>
```

## 剑指 Offer 12. 矩阵中的路径

```
class Solution {
    private int[][] visited;
    public boolean exist(char[][] board, String word) {
        char[] str = word.toCharArray();
        int rows = board.length; //行数
        int cols = board[0].length; //列数
        visited = new int[rows][cols];
        for(int x = 0; x < rows; x++){
            for(int y = 0; y < cols; y++){
                if(findNext(board, rows, cols, x, y, str, 0)){
                     return true;
                }
            }
        return false;
    }
    public boolean findNext(char[][] matrix, int rows, int cols, int x, int y,
char[] str, int k){
        if(k == str.length)
            return true;
        if(x < 0 \mid | y < 0 \mid | x >= rows \mid | y >= cols \mid | visited[x][y] == 1)
            return false;
        if(str[k] != matrix[x][y])
            return false;
        visited[x][y] = 1;
        if(findNext(matrix, rows, cols, x + 1, y, str, k + 1))
            return true;
        if(findNext(matrix, rows, cols, x, y + \frac{1}{2}, str, k + \frac{1}{2}))
            return true;
        if(findNext(matrix, rows, cols, x-1, y, str, k+1))
            return true;
        if(findNext(matrix, rows, cols, x, y - \frac{1}{1}, str, k + \frac{1}{1}))
            return true;
        //因为在递归的过程中如果不恢复,会对其他分支产生干扰
        visited[x][y] = ∅; //匹配的, 即都没有访问到
        return false;
    }
}
```