腾讯50题(按照提交通过率高 -->低排)

链表问题

如果是单链表遍历

```
while(p != null) {
    p = p.next;
}
// 这样会遍历到最后一个节点的下一个节点,即空节点。
while(p.next != null) {
    p = p.next;
}
//这样会遍历到最后一个节点,p 不会指向空节点
```

对于快慢指针指向链表,一定要记住判断条件

```
对于快慢指针一起走,一定要记住这个!!!
```

开始的时候相同

进入循环后,开始走,走完之后再判断

```
ListNode quick = head;
ListNode slow = head;
while (true) {
   if (quick == null || quick.next == null)
        return null;
   slow = slow.next;
   quick = quick.next.next;
   if (quick == slow) {
        break;
   }
}
```

快排

- 要有递归出口 (left < right)
- 判断的时候 i < j && nums[j] >= pivot

二分法

二分法有两种形式, 一种是 while() { }形式, 另外一个就是自身调用自身的形式

对于二分法,只要记住,一般都是 <= 、>=

只有在寻找最开始出现目标值左侧的下标、寻找最开始出现目标值右侧的下标 这种情况下才是使用的 < > 不使用等于。

```
// 最普通的二分法查找
private static int myBinarySearch(int[] nums, int target) {
   int left = 0;
   int right = nums.length - 1;
   while (left <= right) {</pre>
       int mid = left + (right - left) / 2;
       if (nums[mid] == target) {
           return mid;
       }else if (nums[mid] > target) {
           right = mid - 1;
       }else if (nums[mid] < target) {</pre>
           left = mid + 1;
       }
   // 因为是 <= , 所以会找遍所有的值,都不符合条件,那么跳出循环
   // 直接返回 -1 即可
   return -1;
}
```

```
// 寻找最开始出现目标值左侧的下标
private static int myBinarySearchByLeft(int[] nums, int target) {
    int left = 0;
    int right = nums.length - 1;
    while (left < right) {
        int mid = left + (right - left) / 2;

        if (nums[mid] == target) {
            right = mid;
        }else if (nums[mid] > target) {
            right = mid - 1;
        }else if (nums[mid] < target) {
            left = mid + 1;
        }
    }
}</pre>
```

```
// 因为 right = mid 这一行语句的存在,所以不能够 使用 while (left <= right),否则可能会进入死循环
    // 当跳出循环的时候,就是 left == right,此时再判断 left 下标值是否等于 target 值
    if (nums[left] == target) {
        return left;
    } else {
        return -1;
    }
}</pre>
```

栈 队列

java 中的队列

```
Queue queue = new LinkedList();
// 入队
queue.offer(e);
// 出队
queue.poll();
// 查看队首元素
queue.peek();
Queue queue = new LinkedList();
queue.offer(2);
queue.offer(21);
queue.offer(3);
queue.offer(4);
                                     // [2, 21, 3, 4]
System.out.println(queue);
                                      // 2
System.out.println(queue.peek());
                                       // 2
System.out.println(queue.poll());
System.out.println(queue.peek());
                                       // 21
```

java 中的栈

```
// 入栈
stack.push(x);
// 出栈
stack.pop();
// 查看栈项元素
stack.peek();

Deque stack = new LinkedList();
stack.push(1);
stack.push(2);
stack.push(3);

System.out.println(stack); // [3, 2, 1]
System.out.println(stack.pop()); // 3
System.out.println(stack.peek()); // 2
```

子序列和子数组

- 1 子序列 是不要求连续的
- 2 子数组和子串一样, 是需要连续的

StringBuilder类

```
public static void main(String[] args) {
    StringBuilder sb = new StringBuilder();
    String s = "aaa";

    sb.append(s);
    sb.append("bbb"); // 在末尾添加

    sb.deleteCharAt(sb.length() - 1); // 删除最后一个字符

    System.out.println(sb.toString()); // 转化为 String 类型
}
```

一般使用 StringBuilder 类来对字符串操作, 这样比较方便

```
StringBuffer reverse();// 字符串反转string substring(start,end);// 返回start至end-1的子串
```

字符串操作

```
String substring(int start,int end);// 从start开始到end为止。// 包含start位,不包含end位。// 字符串中包含指定的字符串吗?boolean contains(String substring);// 覆盖了Object中的方法,判断字符串内容是否相同。String substring(start,end);// 返回start至end-1的子串s.charAt(i)// 查看下标 i 的值
```

java中的字符、字符串及数字之间的转换(转)

```
    一、string 和int之间的转换
    1、string转换成int :Integer.valueOf("12")
    2、int转换成string : String.valueOf(12)
    二、char和int之间的转换
```

```
      1、首先将char转换成string

      String str=String.valueOf('2')

      2、转换

      Integer.valueof(str) 或者Integer.PaseInt(str)

      Integer.valueof返回的是Integer对象, Integer.paseInt返回的是int
```

59、螺旋矩阵

按照从左到右,从上到下,从右到左,从下到上的顺序分别看上、右、下、左四条边

46、78. 全排列

按照回溯的标准模板来写。

344、557. 反转字符串

最好将字符串变成字符数组,这样比较好操作

切记: 不可出现下面错误

```
char tmp = s.charAt(start);
s.charAt(start) = s.charAt(end);
s.charAt(end) = tmp;  // 因为s.charAt(start)、s.charAt(end)都是值类型的,
不是变量,不可以这样赋值
```

两个比较重要的转换类型:

```
char [] arr = s.toCharArray(); // 字符串转数组
String.valueOf(arr); // 数组转字符串
```

230、求二叉搜索树中倒数第 k 个元素

```
// 求树节点的总数
```

```
private int deepth(TreeNode root) {
    if (root == null) {
        return 0;
    }
    int lCount = deepth(root.left);
    int rCount = deepth(root.right);
    return lCount + rCount + 1;
}
// 求树的最大深度
public int maxDepth(TreeNode root) {
    if (root == null) {
        return 0;
   }
    int lHeight = maxDepth(root.left);
    int rHeight = maxDepth(root.right);
    return Math.max(lHeight, rHeight) + 1;
}
```

215、数组中倒数第 k 个最大元素

快速排序

- 1、首先一个 if 判断, 递归出口
- 2、再循环的时候, 需要保证 i < j 这个条件
- 3、判断的时候是 >= 或者 <=

```
private int quickSort(int[] nums, int begin, int end, int k) {
     if (begin < end) {</pre>
         // 如果区间不止一个数
         int i = begin;
         int j = end;
         int pivot = nums[begin];
         while (i < j) {
             while (i < j && pivot <= nums[j]) {</pre>
             }
             nums[i] = nums[j];
             while (i < j && pivot >= nums[i]) {
                 i++;
             }
             nums[j] = nums[i];
         nums[i] = pivot;
         if (i == nums.length - k) {
             return nums[i];
         } else if (i < nums.length - k) {</pre>
             // 在右边
             quickSort(nums, i+1, end, k);
         } else {
             quickSort(nums, begin, i-1, k);
     return nums[nums.length-k];
```

148、排序链表

23、合并K个升序链表

他们用的方法都是一样的,都是二分法找到两个链表,然后将这两个链表进行排序。

前端

树

递归遍历

```
var inorderTraversal = function(root) {
    var res = []

function inorder(root) {
        if(root == null) {
            return null
        }
        inorder(root.left)
        res.push(root.val)
        inorder(root.right)
    }
    inorder(root)
    return res
};
```

非递归遍历

先序遍历 (144)

```
var preorderTraversal = function(root) {
   var res = []
   var stack = []
   // 先进行判断根是否为空
   if(root != null) {
       stack.push(root)
   }
   while(stack.length > 0) {
       root = stack.pop()
       res.push(root.val)
       // 先右孩子 后左孩子
       if(root.right != null) {
           stack.push(root.right)
       }
       if(root.left != null) {
           stack.push(root.left)
       }
   }
```

```
return res
};
```

中序遍历 (94)

```
var inorderTraversal = function(root) {
  var res = []
  var stack = []
  // 只有一个 while
  while(stack.length > 0 || root != null) {
     if(root != null) {
        stack.push(root)
        root = root.left
     } else {
        root = stack.pop()
        res.push(root.val)
        root = root.right
     }
  }
  return res
};
```

后续遍历

层次遍历 (102)

```
var levelOrder = function(root) {
   var res = []
   var queue = []
   // // 先进行判断根是否为空
   if(root != null) {
        queue.push(root)
   while(queue.length > 0) {
        var currentLen = queue.length
        var tmp = []
        while(currentLen > 0) {
            var node = queue.shift()
            tmp.push(node.val)
            if(node.left != null) {
                queue.push(node.left)
            }
            if(node.right != null) {
                queue.push(node.right)
           currentLen--
        }
        res.push(tmp)
   }
    return res
};
```

滑动窗口

滑动窗口

滑动窗口题型

- 一般找最大窗口,那么直接找可行解即可(3、寻找无重复的最长子串)
- 找最小值,分为两步,第一步:找到可行解;第二步:找到最优解

包含目标字符串的最小连续子串

```
// 统计的区间是【left,right】
var lengthOfLongestSubstring = function(s) {
   var set = new Set()
   var max = 0
   var left = 0
   var right = -1
   while (right < s.length && left < s.length) {</pre>
       // 第一步: 找到可行解
       // 第二步: 找到最优解(本题不需要)
       // 为什么是 right + 1?
       // 因为right 是已经放进来的,需要看下一个字符是否在里面,当然,他的下标也要小于 n
       while (right + 1 < s.length && !set.has(s.charAt(right + 1))) {</pre>
           set.add(s.charAt(right + 1))
           right++
       }
       // 要在删除之前统计
       max = Math.max(max, right - left + 1)
       set.delete(s.charAt(left++))
   }
   return max
};
// 方法二(推荐)
// 统计的区间是 【left, right)
var lengthOfLongestSubstring = function(s) {
   var set = new Set()
   var left = 0
   var right = 0
   var maxLen = 0
   while (right < s.length) {</pre>
       // 第一步: 找到可行解
       // 第二步: 找到最优解(本题不需要)
       while(right < s.length && !set.has(s.charAt(right))) {</pre>
           set.add(s.charAt(right))
           right++
       }
       // 开始出现重复的子串了,但是还没有加进去
       // 因为统计的是最长的, 所以要先计算
       maxLen = Math.max(maxLen, right - left)
       set.delete(s.charAt(left++))
   }
```

```
return maxLen
};
```

209、长度最小的子数组

```
var minSubArrayLen = function(target, nums) {
   var left = 0
   var right = 0
   var sum = 0
   var min = Infinity
    while(right < nums.length) {</pre>
        sum += nums[right]
        right++
       // 注意: 这里是 >=
        while(sum >= target) {
            min = Math.min(min, right-left)
            sum -= nums[left]
            left++
        }
   }
    if(min === Infinity) {
       min = 0
    }
    return min
};
```

动态规划

买卖股票的最佳时机

```
// max{之前的最大利润, 第 i 天的价格 - 最底价格}

var maxProfit = function(prices) {
  var max = 0
  minPrice = prices[0]
  for(var i = 0; i < prices.length; i++) {
     max = Math.max(max, prices[i] - minPrice)
     minPrice = Math.min(minPrice, prices[i])
  }
  return max
};</pre>
```

最大子序和

```
var maxProfit = function(prices) {
  var max = 0
  minPrice = prices[0]
  for(var i = 0; i < prices.length; i++) {
     max = Math.max(max, prices[i] - minPrice)
     minPrice = Math.min(minPrice, prices[i])
  }
  return max
};</pre>
```

爬楼梯

```
var climbStairs = function(n) {
    if(n <= 2) {
        return n
    }
    var dp = []
    dp[0] = 0
    dp[1] = 1
    dp[2] = 2
    for(var i = 3; i <= n; i++) {
        dp[i] = dp[i-1] + dp[i-2]
    }
    return dp[n]
};</pre>
```

最长递增子序列

```
// dp[i] 表示以 nums[i] 结尾的最长上升子序列的长度
int dp[] = new int[nums.length];
// 使用 res 来存储最大的 dp[i]
int res = dp[0];
// 将每个 dp 的值 初始化为 1 , 因为最小值有一个
for(int i = 0; i < nums.length; i++) {</pre>
   dp[i] = 1;
}
for(int i = 0; i < nums.length; i++) {</pre>
           for(int j = 0; j < i; j++) {
              if(nums[j] < nums[i]) {</pre>
                  // 不判断的话最后dp[i]的值可能是偏小的。
                  // 比如说 当前元素的Index是100。遍历dp[j]的时候(此时nums[i] >
nums[j])
                  // j =88时, dp[88]是较大值; j=99, dp[99]是较小值。
                  // 如果直接将 dp[i] = dp[j] + 1 的话, 那最后取得是dp[99] + 1,而不
是dp【88】,就错了
                  // 遍历前面值的时候,都会记录下来,和之前的值比较,取最大
                  dp[i] = Math.max(dp[i], dp[j] + 1);
              }
           }
```

```
res = Math.max(res, dp[i]);
}
return res;
}
```

最长重复子数组

```
if (A.length == 0 || B.length == 0) {
    return 0;
}
int res = 0;
int[][] dp = new int[A.length + 1][B.length + 1];
for (int i = 1; i <= A.length; i++) {
    for (int j = 1; j <= B.length; j++) {
        if (A[i-1] == B[j-1]) {
            dp[i][j] = dp[i-1][j-1] + 1;
            res = Math.max(dp[i][j], res);
        }
}
return res;</pre>
```

最小路径和

```
if (grid.length == 0) {
   return 0;
}
int row = grid.length;
int column = grid[0].length;
int[][] dp = new int[row][column];
dp[0][0] = grid[0][0];
for(int i = 1; i < row; i++) {
   // 沿着列走的,取每一个数组的第一个元素
   dp[i][0] = dp[i-1][0] + grid[i][0];
}
for(int i = 1; i < column; i++) {
   dp[0][i] = dp[0][i-1] + grid[0][i];
}
for(int i = 1; i < row; i++) {
   for(int j = 1; j < column; j++) {
       dp[i][j] = Math.min(dp[i-1][j], dp[i][j-1]) + grid[i][j];
    }
}
return dp[row-1][column-1];
```

不同路径

```
public int uniquePaths(int m, int n) {
    int [][] arr = new int [m][n];
    for(int i = 0; i < m; i++) {
        arr[i][0] = 1;
    }
    for(int i = 0; i < n; i++) {
        arr[0][i] = 1;
    }
    for(int i = 1; i < m; i++) {
        for(int j = 1; j < n; j++) {
            arr[i][j] = arr[i-1][j] + arr[i][j-1];
        }
    }
    return arr[m-1][n-1];
}</pre>
```

打家劫舍

```
if (nums.length == 0)
    return 0;
if (nums.length == 1)
    return nums[0];

int[] dp = new int[nums.length];
dp[0] = nums[0];
dp[1] = Math.max(nums[0], nums[1]);

for(int i = 2; i < nums.length; i++) {
    dp[i] = Math.max(nums[i] + dp[i-2], dp[i-1]);
}
return dp[nums.length-1];</pre>
```

二分查找

常见的排序算法及其时间复杂度

- 1、快排
- 2、堆排序
- 3、归并排序
- 4、冒泡排序