

【第十九周】月度刷题测试题

1673. 找出最具竞争力的子序列

<https://leetcode-cn.com/problems/find-the-most-competitive-subsequence/>

- 1、维护单调递增的栈，若当前的元素小于栈顶，则弹出栈顶至空或栈顶元素小于当前元素
- 2、n-i: 当前剩下的元素个数，k-stk.length: 仍需要的元素个数。若 $n-1 < k - \text{stk.length}$ 即当前所剩元素个数小于需要的个数，则全部放进栈里，无须进入while 循环
- 3、若栈内元素个数多于k个，则弹出至只剩k个。样例：【1, 2, 3, 4】，k = 2

```
/**
 * @param {number[]} nums
 * @param {number} k
 * @return {number[]}
 */
// 维护单调递增栈
var mostCompetitive = function(nums, k) {
    let stack = [], n = nums.length;
    for(let i = 0; i < n; i++){
        while(stack.length > 0 && nums[i] < stack[stack.length-1] && n - i > k - stack.length){
            stack.pop();
        }
        stack.push(nums[i]);
    }
    while(stack.length > k) stack.pop();
    return stack;
};
```

66. 加一

<https://leetcode-cn.com/problems/plus-one/>

- 1.数组是非空的,且每个数组元素都是非负的
- 2.每个数组元素的取值在 0~9之间
- 3.我们要返回一个数组让其是原数组的最后一位加上1

在这里将会出现3种情况

- (1)如 $123 + 1 = 124$, 数组长度不变,数组最后一位元素加一且不需要进一位
- (2)如 $129 + 1 = 130$, 数组长度不变,数组最后一位元素加一且需要进一位
- (3)如 $99 + 1 = 100$, 数组长度加一,数组最后一位元素加一且需要进一位

递归

- 4.我们一般的思路是先让数组最后一个元素 +1 若不等于10则在此基础上 +1 并return,反之则保留个位并进一,再判断倒数第二位元素 +1 是否等于10,以此类推

5.我们只需要判断 $\text{digits}[i] + 1$ 是否等于0,若等于则传入倒数第二个下标进入递归,直到 $\text{digits}[j] + 1 \neq 10$ || $i == -1$ 结束递归

```
/**
 * @param {number[]} digits
 * @return {number[]}
 */
// 用算法模拟加1往前是否进位的操作逻辑
var plusOne = function(digits) {
  // 找到当前数组的最后一个元素的下标
  let index = digits.length - 1;
  // 进入递归,传入数组,和数组的倒数第一个数
  addOne(digits, index);
  return digits;
};
function addOne(arr, index){
  // 如果数组的第一位+1,也等于10,在数组的头部插入1; 例子: 99+1= 100
  if(index === -1) return arr.unshift(1);
  // 当前个位 +1 等于10 往前进一位,个位等于0; 例子: 129+1= 130
  if(arr[index] + 1 === 10){
    arr[index] = 0;
    addOne(arr, index - 1)
  }else{ //加完1 不等于10,照常加1 返回; 例子: 123+1=124
    arr[index] += 1;
    return arr;
  }
}
```

268. 丢失的数字

<https://leetcode-cn.com/problems/missing-number/>

- 1.计算数组总和sum
- 2.遍历数组, sum减去每个数组值,剩下的值就是结果。

```
/**
 * @param {number[]} nums
 * @return {number}
 */
var missingNumber = function(nums) {
  let n = nums.length;
  let dis = (1+n) * n / 2;
  for(let i = 0; i < n; i++){
    dis = dis - nums[i];
  }
  return dis;
};
```

面试题 17.12. BiNode

<https://leetcode-cn.com/problems/binode-lcci/>

利用的二叉树的遍历

- 1、新建一个节点
- 2、中序遍历二叉搜索树
- 3、边遍历边操作一次，改变一次位置
- 4、操作一次有3个步骤：
 - (1) 当前根节点的左节点赋为null;
 - (2) 上一个节点的右节点指向当前节点;
 - (3) 更新上一个节点，以便下次操作
- 5、最后返回新建节点的右节点

```
/**
 * Definition for a binary tree node.
 * function TreeNode(val) {
 *     this.val = val;
 *     this.left = this.right = null;
 * }
 */
/**
 * @param {TreeNode} root
 * @return {TreeNode}
 */
// 1.将当前根节点的左节点 赋值为null;
// 2.上一个节点的右节点指向当前节点
// 3.更新上一个节点，方便我们下一步操作
var convertBiNode = function(root) {
    //新建一个节点，作为初始空节点的上一个节点
    let preNode = new TreeNode(0);
    const res = preNode;
    const inOrder = root =>{
        if(!root) return null;
        inOrder(root.left);
        // 将当前根节点的左节点 赋值为null;
        root.left = null;
        // 上一个节点的右节点指向当前节点
        preNode.right = root;
        // 更新上一个节点，方便我们下一步操作
        preNode = root;
        inOrder(root.right);
    }
    inOrder(root);
    return res.right;
};
```

328. 奇偶链表

<https://leetcode-cn.com/problems/odd-even-linked-list/>

这个题类似于 讲过的第一节课【链表】里面的【分隔链表】，做法参考分隔链表

```
/**
 * Definition for singly-linked list.
```

```

* function ListNode(val, next) {
*   this.val = (val===undefined ? 0 : val)
*   this.next = (next===undefined ? null : next)
* }
*/
/**
* @param {ListNode} head
* @return {ListNode}
*/
var oddEvenList = function(head) {
  if(head === null) {
    return head;
  }
  let evenHead = head.next;
  let odd = head, even = evenHead;
  while(even !== null && even.next !== null){
    odd.next = even.next;
    odd = odd.next;
    even.next = odd.next;
    even = even.next;
  }
  odd.next = evenHead;
  return head;
};

```

第二种方法:

时间复杂度为 $O(1/2n)$ 也就是 $O(n)$ 解法:

- 1.使用快慢指针;每次更新快慢指针跳过1个节点
- 2.用奇数指针的最后一项连接偶数指针
- 3.最终就得到原来的结果

```

var oddEvenList = function (head) {
  if (!head || !head.next) return head;
  let odd = head; // 当前项为奇数项
  let even = head.next; // 当前项为偶数项
  let targetOdd = new ListNode(); // 当前为奇数链表
  let oddNode = targetOdd; // 当前为奇数链表当前的节点
  let targetEven = new ListNode(); // 当前为偶数链表
  let evenNode = targetEven; // 当前为偶数链表
  // 这里的时间复杂度 $O(1/2n)$ 
  while (odd || even) {
    // 分别增加奇数链表以及偶数链表的节点
    if (odd) {
      oddNode.next = new ListNode(odd.val);
      oddNode = oddNode.next;
    }
    if (even) {
      evenNode.next = new ListNode(even.val);
      evenNode = evenNode.next;
    }
    // 查找下一个奇数或者偶数节点,当下一个节点的时为null时
    // 把当前的节点置为null防止死循环
    if (odd) {
      if (odd.next) {
        odd = odd.next.next;
      }
    }
  }
  oddNode.next = evenNode.next;
  return targetOdd;
};

```

```

    } else {
        odd = null;
    }
}
if (even) {
    if (even.next) {
        even = even.next.next;
    } else {
        even = null;
    }
}
}
// 剩下的为最后一个节点连接偶数节点最终返回的就是所需要的
oddNode.next = targetEven.next;
return targetOdd.next;
};

```

781. 森林中的兔子

<https://leetcode-cn.com/problems/rabbits-in-forest/>

解题思路：

- 1.如果一只兔子说还有n只兔子与它有相同颜色，那么必然存在n + 1只兔子。
- 2.answers中并不包含所有兔子，也就是说[2]、[2, 2]、[2, 2, 2]三种情况其实是一样的。
- 3.如果answers = [2, 2, 2]，只有当兔子数量为3只时，才能满足任意一只告诉你还有2只与它有相同颜色。
- 4.如果answers = [2, 2, 2, 2]，此时回答可以拆分成两组，分别是[2, 2, 2]和[2]，共有6只兔子。
- 5.因此问题就转换为，将answers按照回答数量分类，并统计所有分类的兔子数量。
- 6.如果每类回答ans的数量有count个，那么兔子一共可以分为 $\text{Math.ceil}(\text{count} / (\text{ans} + 1))$ 组，每组ans + 1只。
- 7.因此每类回答对应的兔子数量为 $\text{Math.ceil}(\text{count} / (\text{ans} + 1)) * (\text{ans} + 1)$ 。

```

/**
 * @param {number[]} answers
 * @return {number}
 */
var numRabbits = function(answers) {
    // 用map缓存每一种回答的数量
    let map = new Map();
    // 缓存结果 最少的兔子数量
    let result = 0;
    // 遍历所有回答，统计每一种回答出现的次数
    for(const ans of answers){
        map.set(ans, map.has(ans) ? map.get(ans) + 1 : 1);
    }
    // 根据每一种回答的次数，计算兔子🐰的数量
    for(const [ans, count] of map){
        // 统一每一类回答对应的兔子的数量
        result +=
        // 计算每一类回答可以分为几组
        Math.ceil(count / (ans + 1)) *
        // 每一组兔子🐰的数量
        (ans + 1)
    }
}

```

```
    }  
    return result;  
};
```

136. 只出现一次的数字

<https://leetcode-cn.com/problems/single-number/>

- 1.用sort方法对原数组里面各个元素的出现的次数，做一个从小到大的升序
- 2.接着去遍历数组里面每一个元素的值，如果当前元素值等于当前元素值的下一个，累加；否则返回就是我们想要的结果

```
/**  
 * @param {number[]} nums  
 * @return {number}  
 */  
var singleNumber = function(nums) {  
    nums.sort((a,b) => a - b);  
    for(let i = 0,len = nums.length;i < len; i++){  
        if(nums[i] === nums[i+1]) i++;  
        else return nums[i];  
    }  
};
```

543. 二叉树的直径

<https://leetcode-cn.com/problems/diameter-of-binary-tree/>

做法：DFS

```
/**  
 * Definition for a binary tree node.  
 * function TreeNode(val, left, right) {  
 *     this.val = (val===undefined ? 0 : val)  
 *     this.left = (left===undefined ? null : left)  
 *     this.right = (right===undefined ? null : right)  
 * }  
 */  
/**  
 * @param {TreeNode} root  
 * @return {number}  
 */  
// dfs  
var diameterOfBinaryTree = function(root) {  
    // 默认为1 是因为默认根节点自身的路径长度  
    let ans = 1;  
    function depth(rootNode){  
        if(!rootNode){  
            // 因为不存在根节点，所以深度即是0  
            return 0;  
        }  
    }  
};
```

```

    let L = depth(rootNode.left);
    let R = depth(rootNode.right);
    // 获取树的最长路径
    // L + R + 1 = 左子树深度（节点个数） + 右子树深度（节点个数） + 1个根节点；
    ans = Math.max(ans, L + R + 1);
    // 已经知道因为根节点的左右子树的深度，则左右子树深度的最大值+1，即是以根节点为主的最
    大深度
    return Math.max(L, R) + 1;
}
depth(root);
// 由于depth函数中已经默认加上自身跟节点路径，所以最后减去1
return ans - 1;
};

```

剑指 Offer 38. 字符串的排列

<https://leetcode-cn.com/problems/zi-fu-chuan-de-pai-lie-lcof/>

长度为n的字符串全排列的全部情况共n!种，循环遍历每个字符，并把该字符当成接下来结果中的字符串首个字符，然后递归找到剩余字符的所有排列组合情况再进行拼接

```

/**
 * @param {string} s
 * @return {string[]}
 */
var permutation = function (s) {
    let set = new Set();//set集合去重
    if (s.length == 1)
        return [s]
    for (let i = 0; i < s.length; i++) {
        let char = s[i]
        let ss = s.slice(0, i) + s.slice(i + 1, s.length)//拼接其余字符
        let l = permutation(ss)//递归找到其余元素的所有排列方式
        for (let j = 0; j < l.length; j++) {
            set.add(char + l[j])//将遍历的字符char拼接到剩余字符全排列的头部并存储到集合
            中
        }
    }
    return [...set]//集合转化为数组
};

```

169. 多数元素

<https://leetcode-cn.com/problems/majority-element/>

当元素和栈顶元素相等 或 空栈 时入栈，则出栈，最后栈中剩下的必然都是是大于一半的那个元素

```

/**
 * @param {number[]} nums

```

```
* @return {number}
*/
var majorityElement = function(nums) {
  let stack = [];
  for(let n of nums){
    // let m = stack.length;
    // if(stack[m-1] === n || !m){
    // 注释的两行等于下一行的if条件
    if(!stack.length || n === stack[stack.length - 1]){
      stack.push(n);
    }else{
      stack.pop();
    }
  }
  return stack[0];
};
```

