

1. K 个一组翻转链表

题目描述

给出一个链表，每 k 个节点一组进行翻转，并返回翻转后的链表。

k 是一个正整数，它的值小于或等于链表的长度。如果节点总数不是 k 的整数倍，那么将最后剩余节点保持原有顺序。

示例：

给定这个链表：1→2→3→4→5

当 $k = 2$ 时，应当返回：2→1→4→3→5

当 $k = 3$ 时，应当返回：3→2→1→4→5

说明：

你的算法只能使用常数的额外空间。

你不能只是单纯的改变节点内部的值，而是需要实际的进行节点交换。

思路

其实这个题，是从尾到头开始反转的。

对每一个段，我们先反转其后的段，然后将该段反转后与反转后段的头节点连接。

在这里，其后段返回的头结点作为当前段的 `pre` 初始值

`head` 随 `currentNode` 而走，作为 `mid` 节点。提前保存 `next` 以免断链

最后，务必记得将 `head` 重新置为 `next` 的前一个节点。因为最后一个 `next` 指向的必定是下一个段未反转前的开头

WechatIMG56.jpeg

```
import java.util.Scanner;
```

```
/**
```

```
 * @author wuyafang
```

```
 * @Title: L1stReverse
```

```
 * @ProjectName ZHAO
```

```
 * @Description: TODO
```

```
 * @date 18/9/15 下午 3:07
```

```
 */
```

```
public class ListReverse {
```

```
    public class ListNode{
```

```
        int val;
```

```
        ListNode next;
```

```
        public ListNode(int val){
```

```
            this.val = val;
```

```
        }
```

```
    }
```

```
    public ListNode createList(String[] strArray){
```

```

        if(strArray.length==0)return null;
        ListNode head = new ListNode(Integer.valueOf(strArray[0]));
        ListNode temp = head;
        for(int i=1;i<strArray.length;i++){
            int tempVal = Integer.valueOf(strArray[i]);
            temp.next = new ListNode(tempVal);
            temp = temp.next;
        }
        temp.next = null;
        return head;
    }

    public ListNode reverseList(ListNode head,int k) {
        ListNode currentNode = head;
        int count =0;
        //遍历 k 个数字，找到下一个反转段开始的节点;如果不足的话，直接
        返回原 head，说明没有被反转
        while(currentNode!=null&&count!=k){
            count++;
            currentNode = currentNode.next;
        }
        //如果满足 k 个长度了
        if(count==k){
            //先反转后面的链表，返回后面反转完成后链表的头节点
            currentNode = reverseList(currentNode,k);
            while(count>0){
                count--;
                ListNode next = head.next;
                head.next = currentNode;
                currentNode = head;
                head = next;
            }
            //末尾的 head 连接到了下一个段开头(段最后元素提前保存的
            next，指向下一个段未反转前的开头)。
            //所以需要恢复到上一个节点，才是该段头节点
            head = currentNode;
        }
        return head;
    }

    public static void main(String[] args) {
        Scanner in = new Scanner(System.in);
        String line = in.nextLine();
        String[] strArray = line.split(" ");
    }

```

```

        int k = in.nextInt();
        ListReverse reverse = new ListReverse();
        ListNode head = reverse.createList(strArray);
        ListNode reverseList = reverse.reverseList(head, k);
        while(reverseList!=null&&reverseList.next!=null){
            System.out.print(reverseList.val + " ");
            reverseList=reverseList.next;
        }
        System.out.print(reverseList.val);
    }
}

```

2. 求 $1! * 2! * 3! * \dots * n!$ 末尾有多少连续的 0

http://blog.sina.com.cn/s/blog_14784lead0102vehv.html

题目描述

求 $1! * 2! * 3! * \dots * n!$ 末尾有多少连续的 0

输入 n，输出末尾 0 的个数

思路：

其实就是转化成求因子中有多少个 5。

1. 可以找规律

其实简单分析一下，数字相乘时，末尾每有一个 0 都表示有一个因数 10。而 10 可以转化成 $2*5$ ，分解一下阶乘，我们发现 2 的个数远远超过 5，所以 $n!$ 末尾有多少 0 的问题转化成求因数中有多少个 5

2. 从单个阶乘入手，先求出单个阶乘因数中 5 的个数再相加。

比如 $100!$ 中有 24 个 5 做因数，5，10，15，……，100 都有 5，其中 25，50，75，100 中都有 2 个 5，所以一共 24 个 5。即 n 中 5 的个数为：

$n/5 + n/5/5 + \dots + 1 + 0$

最终代码如下

```

import java.util.Scanner;

/**
 * @author wuyafang
 * @Title: JieCheng
 * @ProjectName ZHAO
 * @Description: TODO
 * @date 18/9/15 下午 4:04
 */
public class JieCheng {
    public static void main(String[] args) {

```

```

Scanner in = new Scanner(System.in);
int n = in.nextInt();
int count = 0;
int zeronumber = 0;
for(int i=1;i<=n;i++){
    zeronumber = getFiveNumber(i);
    count+=zeronumber;
}
System.out.println(count);
}
//100!里面除了 5, 10, ……., 100 这个 20 个被 5 整除的数, 还有 25,
50, 75, 100 这四个数里还包含 4 个 5。因数里一共 24 个 5.
public static int getFiveNumber(int n){
    int count=0;
    while(n!=0){
        count += n/5;
        n=n/5;
    }
    return count;
}
}

```

测试用例:

输入: 11 输出 9

输入 100, 输出 1124 (100! 中有 24 个 5)

3. 幼儿园分班问题

题目描述

题意大概是幼儿园要分成两个班, 一共有 n 个小朋友, 小朋友提出了 m 个要求, 即不想和谁一个班。输入第一行为 n , 第二行为 m , 接下来是 m 对输入, 比如 1 4 表示 1 不想和 4 同班。问是否可以成功分班。成功输出 1, 不成功输出 0

输入:

```

4
3
1 2
1 3
1 4

```

输出:

```

1

```

输入:

4
4
1 2
1 3
1 4
2 3

输出:

0

思路

这个看论坛上的大佬们说 类似于图染色算法。

也即给定 m 种颜色，相邻两点的颜色不同。

图染色问题一般有两种：

- 给定 m 种颜色，问能不能成功染色（分班问题即这样的问题）
- 给定 m 种颜色，问最少用多少颜色

实际上是 dfs，可以递归或者回溯来做。

其实这道题只要找到一种就可以返回了。不过接下来的解法会返回所有的可能。

Snipaste_2018-09-18_18-25-13.jpg

递归

参考: https://blog.csdn.net/qq_28888837/article/details/53284828

//这种递归的方式，应该是用了贪心的思想。如果不合适，就放弃这种可能。
反正会把所有可能列举，不对的就及时终止。

```
public void sear(int[][] graph, int[] color, int k) {
    for(int i=1;i<=m;i++){
        color[k]=i;
        //符合条件的才继续，否则放弃这种选择
        if(isOk(graph, color, k)) {
            if(k==graph.length-1) {
                ans++;
                //找到符合条件的一个组合了
                ArrayList<Integer> sol = new
ArrayList<Integer>();
                for(int j=0;j<color.length;j++) {
                    sol.add(color[j]);
                }
                result.add(sol);
            }
        }
    }
}
```

```

        }else{
            //向下递归
            sear(graph, color, k+1);
        }
    }
}
}

```

回溯

//dfs+回溯法

```

public void sear1(int[][] graph, int[] color) {
    int i=0;
    //回溯法的终止条件
    while(i>=0) {
        color[i]++;
        while(color[i]<=m) {
            if(isOk(graph, color, i)) {
                break;
            }else{
                color[i]++;
            }
        }
        //已搜索到最后一个节点
        if(color[i]<=m && i==color.length-1) {
            ans++;
            //找到符合条件的一个组合了
            ArrayList<Integer> sol = new ArrayList<Integer>();
            for(int j=0;j<color.length;j++){
                sol.add(color[j]);
            }
            result.add(sol);
        }else if(color[i]<=m && i<color.length-1) { //继续向下搜索
            i++;
        }else { //不符合条件，需要回退
            (isOk(i)==false || i>color.length-1)
            color[i]=0;
            i--;
        }
    }
}
}

```

完整的程序为

```

import java.util.ArrayList;

```

```

import java.util.Scanner;

/**
 * @author wuyafang
 * @Title: SameClass
 * @ProjectName ZHAO
 * @Description: TODO
 * @date 18/9/15 下午 3:39
 */
public class SameClass {
    private static int m;
    private static ArrayList<ArrayList<Integer>> result = new
ArrayList<>();
    private static int ans =0;

    //判断k 节点是否与其相邻节点颜色相同
    private boolean isOk(int[][] graph,int[] color,int k){
        for(int i=0;i<k;i++){
            if(graph[k][i]==1&&color[i]==color[k]){
                return false;
            }
        }
        return true;
    }

    public static void main(String[] args){
        Scanner in = new Scanner(System.in);
        int n = in.nextInt();
        int requestNumber = in.nextInt();
        int[][] graph = new int[n][n]; //邻接矩阵代表图
        int[] color = new int[n];
        for(int i=0;i<requestNumber;i++){
            int first = in.nextInt();
            int second = in.nextInt();
            graph[first-1][second-1] = 1;
            graph[second-1][first-1] = 1;
        }
        SameClass same = new SameClass();
        //设置染色数。这里班级有两个。染色数为2
        m=2;
        //
        same.sear(graph, color, 0);
        same.sear1(graph, color);
        if(result.isEmpty()){
            System.out.println("无法满足所有人的请求进行分班");
        }
    }
}

```

```
        System.out.println(0);
    }else{
        System.out.println("可以分班，一共有"+ans+"种分班方式");
        System.out.println(result.toString());
        System.out.println(1);
    }
}
}
```