## 题目描述

有M(1<=M<=10)个端口组, 每个端口组是长度为N(1<=N<=100)的整数数组, 如果端口组间存在2个及以上不同端口相同,则认为这2个端口组互相关联,可以合并。 第一行输入端口组个数M,再输入M行,每行逗号分隔,代表端口组。 输出合并后的端口组,用二维数组表示。

## 输入描述

第一行输入一个数字M 第二行开始输入M行,每行是长度为N的整数数组,用逗号分割

#### 输出描述

合并后的二维数组

## 用例

输入	4 2,3,2 1,2 5
输出	[[4],[2,3,2],[1,2],[5]]
说明	仅有一个端口2相同,不可以合并。
输入	3 2,3,1 4,3,2 5
输出	[[1,2,3,4],[5]]
说明	无

输入	6 10 4,2,1 9 3,6,9,2 6,3,4 8						
输出	[[10],[1,2,3,4,6,9],[9],[8]]						
说明 无							

输入	11
输出	[[]]
说明	无

# 题目解析

这道题看上去平平无奇,但是如果看用例得话,似乎大有深意。

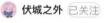
比如用例3,如果只进行一次匹配得话,则只有3,6,9,2和6,3,4可以合并,但是用例结果显示,3,6,9,2和6,3,4合并后得结果还要继续和4,2,1合并,这就意味着一个双重for是不够的,比如

matrix = [arr1, arr2, arr3, arr4, arr5]

我们首先基于arr1,将arr1和它后面的arr2合并,如果可以合并,则先将arr1合并入arr2,再将arr1.length = 0 ,然后结束本轮,如果不可以合并,则接着分别和arr3、arr4、arr5合并。

然后基于arr2,将arr2和它后面的arr3合并,同上逻辑。

但是我们需要注意的是,如果第一轮时 arr1无法和其他端口组合并,那么arr1将保留,然后第二轮arr2和尝试和其他端口组合并,那么arr1将保留,然后第二轮arr2和尝试和其他端口组合并,是如果它的是是可以合并的





#### 题目解析

这道题看上去平平无奇,但是如果看用例得话,似乎大有深意。

比如用例3,如果只进行一次匹配得话,则只有3,6,9,2和6,3,4可以合并,但是用例结果显示,3,6,9,2和6,3,4合并后得结果还要继续和4,2,1合并,这就意味着一个双重for是不够的,比如

matrix = [arr1, arr2, arr3, arr4, arr5]

我们首先基于arr1,将arr1和它后面的arr2合并,如果可以合并,则先将arr1合并入arr2,再将arr1.length = 0 ,然后结束本轮,如果不可以合并,则接着分别和arr3、arr4、arr5合并。

然后基于arr2,将arr2和它后面的arr3合并,同上逻辑。

但是我们需要注意的是,如果第一轮时 arr1无法和其他端口组合并,那么arr1将保留,然后第二轮arr2和尝试和其他端口组合并,比如arr2和arr3可以合并,且合并后的arr3和arr1是可以合并的。

那么双重for的逻辑可以支持arr3再回头和arr1合并吗?答案是不可以的,因为外层for循环是不可逆的,因此我们必须再在双重for外面套一层循环。

我觉得使用while比较好,我们可以定义一个flag变量,初始为true,作为while的循环条件,当进入while循环后,立即将flag=false,然后进行上面双重for逻辑,只要有端口组发生合并,则将flag=true,如果双重for结束了,也没有端口组发生合并,那么就说明真的没有端口组可以合并了,因此flag保持为false,while结束。

这是端口组合并的大逻辑。

接下来就是端口组什么条件下合并?

如果端口组间存在2个及以上不同端口相同,则认为这2个端口组互相关联,可以合并。

按照题目意思,只要两个端口组之间有>=2个的相同端口,即可合并。

此时,我们应该尽量让合并判断的时间复杂度降低,因为外面已经有三层循环嵌套Q了。

这里,我们可以先将两个尝试合并的端口组,先进行升序排序,然后一层循环即可统计出相同端口的对数

	arr1				arr2			
2	3	6	9	3	4	6		如果arr1[i] < arr2[j],则i++
1				1				
2	3	6	9	3	4	6		如果arr1[i] === arr2[j],则统计到一队相同端口。 i++,j++
	1			1				
2	3	6	9	3	4	6		如果arr1[i] > arr2[j],则j++
		1			1			
2	2 3	6	9	3	4	6		如果arr1[i] === arr2[j],则统计到一队相同端口。 i++,j++
		1				1		
2	3	6	9	3	4	6		如果:越界,或者;越界,则结束统计
			1				1	
								CSDN @伏城之

这样的话,就可以用O(n)的时间复杂度来判断两个端口组是否可以合并了。

接下来就是具体合并策略了,根据用例3可以发现,合并后的端口组是去重的,升序的,因此我们也要对合并后的端口进行去重升序。

但是,根据用例1输出的2,3,2来看,未合并的端口组是不能去重和排序的。

最终时间复杂度可以达到 O(m^3 \* n),其中1<=m<=10,1<=n<=100,差不多10万次循环,还可以接受。

## JavaScript算法源码

### Java算法源码

```
import java.util.*;

public class Main {
   public static void main(String[] args) {
    Scanner sc = new Scanner(System.in);
   int m = Integer.parseInt(sc.nextLine());
}
```

```
m = m.clone();
n = n.clone();
59
60
61
62
63
64
65
```

## Python算法源码

```
1 import copy
2 3 4 # #法人口
5 def getResult(matrix):
6 flag = True
7 while flag:
9 flag = False
10 for i in range(len(matrix) - 1, 0, -1): # python反序通历实现. 步长-1
11 if matrix(i) is None or len(matrix[i]) <= 1:
12 continue
13 for i in range(i = 1, -1, -1):
```

```
5
54
```