### 题目描述

有一个考古学家发现一个石碑,但是很可惜,发现时其已经断成多段,原地发现n个断口整齐的石碑碎片。为了破解石碑内容,希望有程序能帮忙计算复原后的石碑文字。<mark>组合数 Q</mark>,你能帮忙吗?

# 输入描述

第一行输入n, n表示石碑碎片的个数。

第二行依次输入石碑碎片上的文字内容s, 共有n组。

### 输出描述

输出石碑文字的组合(按照升序排列Q),行末无多余空格。

## 用例

输入	3 a b c
輸出	abc acb bac bca cab cba
说明	无

输入	3 a b a	
輸出	aab aba baa	
说明	无	

## 题目解析

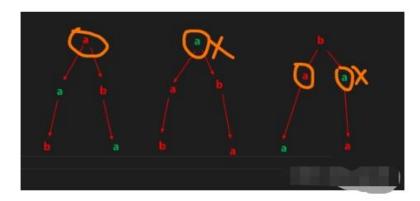
### 本题其实就是

上面这篇博客提供了一种去重计数后求全排列口的方案。

这里我介绍另一种方案,即树层去重。

如果我们将输入的数组进行排序,比如 [a,b,a] 升序后为 [a,a,b]

那么此时求全排列,必然会有如下过程:



我们发现, 第二颗树和第一颗树完全重复, 第三颗树的第二层的两个分支重复。

因此, 按照本题要求, 我们需要将上面两处重复去除。

其实这就是树层去重。

即全排列树的某一层兄弟节点重复了,则其以下分支必然重复。

因此,我们需要判断,如果全排列树的某一层兄弟节点发生重复,则不进行后续树枝生成。

那么如何判断同一层兄弟节点呢?

dfs的for循环中的操作就是当前树层的操作,而for循环中的递归dfs调用就是对下一树层的操作。

因此,我们判断当前树层的节点是否何其同一层的兄弟节点重复,即判断arr[i] === arr[i-1]

```
function dfs(arr, n, used, path) {
    if (path.length === n) {
        return console.log(path.join(""));
    }
}

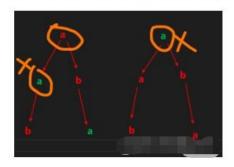
for (let i = 0: i < n: i++) {
    if (i > 0 && arr[i] === arr[i - 1]) continue;
    if (lused[i]) {
        path.push(arr[i]);
        used[i] = true;
        dfs(arr, n, used, path);
        used[i] = false;
        path.pop();
    }
}

}

}

38
```

但是这种方式,不仅会判断同一树层的兄弟节点,还会判断相邻树层的父子节点,如下图所示



因此, 为了只对树层进行操作, 我们需要增加一个过滤条件:

树枝父节点arr[i-1] 的 used[i-1] 是使用过的

而树层兄弟节点arr[i-1] 的 used[i-1]是未使用的

因此, 最终判断如下

```
function dfs(arr, n, used, path) {
   if (path.length === n) {
      return console.log(path.join(""));
   }

   for (let i = 0; i < n; i++) {
      if (i > 0 && arr[i] === arr[i - 1] && !used[i - 1]) continue;
      if (iuseu[i]) {
            path.push(arr[i]);
            used[i] = true;
            dfs(arr, n, used, path);
            used[i] = false;
            path.pop();
      }
}
```

2023.01.28, 根据网友指正, 本题中一个碎片上可能出现多个字母, 比如下面用例:

```
3
a b ab
```

此时,单纯依靠树层去重就不行了,还需缓存每一个排列结果到set中,利用set去重。

## JavaScript算法源码

```
6
7
8
      const lines = [];
rl.on("line", (line) => {
  lines.push(line);
        if (lines.length === 2) {
  const n = parseInt(lines[0]);
               dfs(arr, n, used, path, set);
used[i] = false;
```

```
leport java.util.HashSet;
leport java.util.LinkedList;
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13
14
      String[] are = now String[n];
for (int i = 8; i < n; i++) {
    arr[i] = sc.next();</pre>
          HashSetcStrings set = new HashSetco();
dfs(arr, n, new boolean[n], new LinkedListco(), set);
          if (path.size() -- n) (
   StringBuilder sb = new StringBuilder();
            for (String node : path) {
   sb.append(node);
}
            Systom.out.println(ans);
set.add(ans);

          path.addLast(arr[i]);
used[i] = true;
              dfs(arr, n, used, path, set);
used[1] = false;
path.removeLast();
```

# Python算法源码