

# 简况

## 比赛链接

AC 5题, Rank 18th

# 总结与反思

## cmx

学了这么久广义后缀自动机还是不会C题（最后用其他方法勉强过了），思维还是需要训练。

## lpy

## xsy

# 题解

## C. Count New String

先说正解。

首先这题等价于求 $f(S, i, n)$ 这 $n$ 个串的不同子串的个数。

假设当前字符位置是 $i$ 最近的大于等于它的字符位置是 $j$ 那么我们可以在 $j$ 的基础上修改后缀自动机，插入的字符个数是 $j-i$ 所有的 $j-i$ 相加的个数不会超过 $10N$ 这是因为，如果把 $j$ 的条件弱化为等于 $S_i$ 的位置，那么这样的累和也不会超过 $10N$ 这是一个非常重要的性质。赛场上直观感受过，但是没有求出其上界。

这样，我们相当于是在一棵节点数最多为 $10N$ 的字典树上，走一遍广义后缀自动机。效率是 $O(N*10*10)$ 每插入一个节点，答案加上 $m_{len}[cur] - m_{len}[lnk[cur]]$ 即可。

by cmx

# 补题

From:  
<https://wiki.cvbbacm.com/> - **CVBB ACM Team**

Permanent link:  
[https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:alchemist:2020\\_nowcoder\\_multiuniversity\\_4&rev=1595308177](https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:alchemist:2020_nowcoder_multiuniversity_4&rev=1595308177)

Last update: **2020/07/21 13:09**

