

团队

2020.05.03 [2019-2020 ICPC Asia Taipei-Hsinchu Regional Contest](#) pro: 11/11/13 rk: 9/488

个人

zzh

2020.05.06 [Codeforces Round 639 \(Div. 1\)](#) pro: 6/6 **DONE**

补题：

2020.04.15 [Codeforces Round 635 \(Div. 1\)](#) pro: 6/7

pmxm

jsh

- 5/2 - Codeforces Round #393 (Div. 1): pro: 4/6
- 5/4 - AtCoder Beginner Contest 165: pro: 6/6
- 5/5 - 杂题 1000、1800 , 6 题一小时: pro: 6/6
- 5/6 - Codeforces Round #639 (Div. 1): pro: 4/6
- 5/7 - Codeforces Round #613 (Div. 2): pro: 5/6

详细：[2020.05.01-2020.05.07 周报](#)

本周推荐

zzh

[Codeforces Round 635 \(Div. 1\): E. Chiori and Doll Picking](#)

很新颖的 Xor-Walsh-Hadamard 变换（并不需要 Fast² 题，不过根本想不到。

[Codeforces Round 639 \(Div. 1\): E. Train Tracks](#)

cf 上难得一见的码农题，有兴趣可以练练码力。

[Codeforces Round 639 \(Div. 1\): F. Piet's Palette](#)

非常有趣的线性代数构造题。

pmxm

jsh

Codeforces Round #393 (Div. 1): D. Bacterial Melee

题目链接

题意

给一个字符串，字符可以把相邻的字符变得和自己一样，随便进行这样的操作若干次，问最后有多少种不同的字符串。

题解

会发现最终的字符串中，字符的顺序应当和给定的字符串中字符的顺序一样，只不过给定的字符串有的字符跳过去了（吞没了）。问题就可以视为，每次插一个字符，该字符可以作为后缀出现 $0, 1, \dots$ 若干次，维护方案数。

那我们可以记 $f(c, i)$ 为以字符 c 作为最后一个字符的情况下，长度为 i 的字符串有多少种。记当前插入的字符是 u ，那么 $f(u, i)$ 只有 $f(u, *)$ 被改变了，值变为 $f(u, i) = \sum_{v \neq u} f(v, i-1)$ 。再记一下 $f(*, i)$ 的前缀和 $S(i)$ ，就可以每次以 $O(n)$ 的时间复杂度更新 $f(u, i)$ 。

答案是 $\sum_{u} f(u, n)$ ，总时间复杂度 $O(n^2)$ 。

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

Permanent link:
https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:intrepidword:2020.05.01-2020.05.07_%E5%91%A8%E6%8A%A5

Last update: 2020/05/16 22:22