

2020/07/18 -- 2020/07/24 周报

团队

2020.07.18 [2020牛客暑期多校训练营（第三场）](#)

2020.07.20 [2020牛客暑期多校训练营（第四场）](#)

个人

todoist(补题)

2020牛客暑期多校训练营（第三场）c j y J/K xx H z r x l

Codeforces Round #657 xx F z r x E

2020牛客暑期多校训练营（第四场）c j y E/J xx A z r x l

Codeforces Round #658 xx C z r x D c j y E

CJY

专题

比赛

题目

ZRX

专题

比赛

题目

XX

专题

编辑了AC自动机初稿

编辑了后缀数组初稿

编辑了笛卡尔树初稿

比赛

2020.07.19 Codeforces Round #657 (Div. 2)

题目

本周推荐

zrx

cjy

XX

Sort the Strings Revision

2020牛客暑期多校第3场H题

笛卡尔树

题意

给一个串 s 一个排列 p 一个数组 d 第 i 次操作为：将 s_{i-1} 的第 p_{i-1} 位换成 d_{i-1} 求 $s_0 \sim s_{n-1}$ 的排名。

思路

对于原串的第 i 位，假设它是在第 k 次操作中被改变的，如果：

1. $d[k] > s[i]$ 那么 $s_{k-1} \dots s_{n-1}$ 排在 $s_0 \dots s_{k-1}$ 后面

2. $d[k] < s[i]$ 那么 $s[k \sim n]$ 排在 $s[0 \sim k-1]$ 前面

3. $d[k] > s[i]$ 那就当什么都没发生过

所以我们可以从第一位开始考虑，看它是在什么时候被改变的就可以了。但是，我们如何处理才能做到 $O(n)$ 呢？按照笛卡尔树dfs序！

[题目](#)

[代码](#)

[笛卡尔树](#)

笛卡尔树的查询操作是 $O(\log n)$ 的，如果是用来在线查找区间最值的话并不占优势，所以以前一直觉得它没什么用。这不就真香了.....

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

Permanent link:
https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:running_chicken:2020_summer_week2_report&rev=1595514868

Last update: 2020/07/23 22:34