

# 2020/07/18-2020/07/24周报

## 团队训练

2020.7.18 [牛客多校第三场](#)

2020.7.20 [牛客多校第四场](#)

## 李元恺

### 比赛

[百度之星初赛第一场](#) rk:158 pros:5/5/8

### 题目

CR655E

[链接](#)

tag[]dp

题意：

一个  $n \times m$  的表格，每个行分为若干段（不重不漏、长度和数量无限制），每段可以选一个位置放1，其他位置放0，定义  $f(i)$  为第  $i$  列1的数量，求最大化的  $\sum_{i=1}^m f(i)^2$

解法：观察性质：可以发现答案一定有一列是全1的（如果没有，则选一个1最多的列，将该列上非1格子全变成1，价值一定更大），由此可以构建dp状态  $dp[i][j]$  表示从第  $i$  行到第  $j$  列，只考虑包含在  $[i,j]$  中的段的最大价值，转移是枚举全放1的行（只考虑包含区间），即  $dp_{i,j} = \max_{i \leq k \leq j} \{dp_{i,k-1} + dp_{k+1,j} + g(k,i,j)\}^2$ ，其中  $g$  表示第  $k$  列中完全包含在  $[i,j]$  间的区间个数。时间复杂度  $O(n^4)$

comments[]思路我做的时候完全没想到，全1列的性质在经过  $n$  小时冥思苦想后发现了，但是想不到可以对完全包含的区间来构建状态，思路很巧妙

## 姜维翰

### 专题

没有专题

## 比赛

没有比赛

## 题目

## 袁熙

## 专题

没有专题

## 比赛

没有比赛

## 题目

补题，本周牛客第四场的C[]广义SAM[]题解)做法

[链接](#)

题意：求一个串( $n \sim 1e5$ )的所有子串 $s_i$ ，经过 $f(s_i)$ 后产生的所有不同子串数量，字符集大小 $|T|=10$ 记

$s_i = S_x \sim S_y, f(s_i)$ 返回一个字符串，第 $i$ 位为 $\max\{S_x, \dots, S_i\}$

思路：题意等价于找所有后缀的 $f(s_i)$ 的不同子串数量。考虑到长度更长的后缀会使整个串变化，变化的位数 $O(n)$ 变化最大次数=字符集大小 $|T|$ 因此SAM上结点数量 $O(n|T|^2)$ 可以用广义SAM跑下来。每次记录一下不同类结点最初插入自动机的位置，变化时直接从该位置向后插入

## 本周推荐

## 李元恺

## 袁熙

# 姜维翰

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

Permanent link:  
[https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:acm\\_life\\_from\\_zero:7.18-7.24&rev=1595563020](https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:acm_life_from_zero:7.18-7.24&rev=1595563020)

Last update: **2020/07/24 11:57**

