# 牛客练习赛83

#### 比赛链接

## F - 音游家的谱面(Hard version)

#### 题意

给定 \$n\$ 条轨道和一个含有 \$m\$ 个音符的谱,每个音符出现的轨道为 \$p\_i\$[]

玩家有两个手指,一开始分别位于轨道 \$1\$ 和轨道 \$n\$ 的底部,且两个手指每秒可以向左右移动一格。

玩家的任务是在音符恰好到达底部时用手指敲击音符。

现要求构造每个音符到达底部的时刻,使得谱中每个音符依次出现的时刻不早于上一个音符,且玩家可以 顺利完成任务。

要求最小化最后一个音符达到底部的时刻,如果有多种方案,任意输出一种即可门\$(n,m\le 5000)\$

### 个人口胡

设 \$f(i,j)\$ 表示第 \$i\$ 个音符到达底部且左右手位于 \$(p\_i,j)\$ 的最小时刻□\$g(i,j)\$ 表示第 \$i\$ 个音符到达底部且左右手位于 \$(j,p\_i)\$ 的最小时刻。

于是不难得到 \$f,g\$ 的状态转移,这里仅列举一种

 $f(i,j)=\min\left(f(i-1,k)+\max(|p_i-p_{i-1}|,|j-k|),g(i-1,k)+\max(|p_i-k|,|j-p_{i-1}|)\right)$ 

暴力做法时间复杂度 \$O(n^2m)\$□方案输出用回溯即可。

考虑两棵线段树维护序列  $f(i-1,k)+\max(|p_i-p_{i-1}|,|j-k|)$  和  $f(i-1,k)+\max(|p_i-k|,|j-p_{i-1}|)$  的最小值。

\$j\to j+1\$ $\square$ 不难发现对上述两个序列都可以通过分类讨论后用区间加操作维护,于是时间复杂度 \$ $O(nm\log n)$ \$ $\square$ 

### 官方题解

From

https://wiki.cvbbacm.com/ - CVBB ACM Team

Permanent lini

https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal\_string:jxm2001:contest:%E7%89%9B%E5%AE%A2%E7%BB%83%E4%B9%A0%E8%B5%9B85&rev=162493601:

Last update: 2021/06/29 11:06

