D题题解报告:

题意: 求交互式按某顺序击打按键的机械臂移动最短距离

首先要明确,当我们击打两个按键以后,三**个机械臂中有两个机械臂分别指在当前处理的按键和上一次处理的**按键,

极端情况,第三条机械臂一直没有使用过,处于原来摆放的位置。

拨动第 i (i >= 2) 个按键后,有一个机械臂指向第 i 个按键,另一个机械臂指向第 i - 1 个按键,还有一个机械臂指向未知按键。

我们先假装能写出 dp 转移方程,由于是交互式拨动按键,因此处理下一个按键时,要么从当前指向第 i - 1 个按键的机械臂转移,要么从第三个机械臂,指向未知按键的机械臂转移。

由以上,令 dp[i][j] 表示拨动第 i 个案件后, 第三个机械臂指向 j 号按键时的最小距离。

注意,实际上机械臂是不分第一第二的,这里的第三个是指,已经连续两次没有用到的那个机械臂。为了方便,下 文第二个机械臂指上上次拨动时用到的机械臂。

有两种转移方式

假如是第二个机械臂拨动新按键,那么有:

```
dp[i+1][j] = min (dp[i][j] + dis (a[i-1], a[i+1]), dp[i+1][j])
```

因为这里我们并没有使用第三个机械臂,所以该机械臂仍是第三个机械臂。 假如时第三个机械臂拨动新按键,注 意,此时原本的第二个机械臂变成了第三个机械臂。 转移方程有:

```
dp[i+1][a[i-1]] = min (dp[i][j] + dis(j, a[i+1]), dp[i+1][j]);
```

理解这里时,要牢牢抓住 dp[i][j] 中 j 的含义:处理完 i 个按键后,第三条机械臂(连续两次未使用的机械臂)指向 j 号按键时的方案。

这里的转移方程要在 i >= 2 的情况下才能使用,

对于 i == 2 的情况,暴力枚举,前两次,第三条机械臂放不到的地方的距离初始化为无限大。

时间复杂度O(nm)

要处理 n 个按键,每次处理的时候转移 m 次