

## 关于矩阵乘法对于 DP 转移的优化

[如果有人讲过，那么下面的内容你就可以不用看了...而且 NOIP 正解考这个的概率，嗯，不是很大。但是如果你的暴力是一个 DP 而且你可以用这个优化的话...说不定能多拿很多分]

不知道矩阵乘法运算定义的自己百度吧。

知道矩阵乘法，但是不知道快速幂的自己百度吧。

不知道矩阵乘法结合快速幂的...

可以看看标程，然后结合两者的基本思想应该是可以看懂的。

主要的例题来自今天的考试题目《小澳的坐标系》

$$F[i][0] = F[i-1][0] + F[i-1][1] + F[i-1][2]$$

$$F[i][1] = F[i-1][0] + F[i-1][1]$$

$$F[i][2] = F[i-1][0] + F[i-1][2]$$

因为  $F[i][1]$  和  $F[i][2]$  明明就是相等的。

我们可以把它们缩成一个，于是转移方程变成了。

$$F[i][0] = F[i-1][0] + F[i-1][1] * 2$$

$$F[i][1] = F[i-1][0] + F[i-1][1]$$

因为看到他们的转移都只和上一步有关。

所以可以构造出一个转移矩阵。

$$\begin{bmatrix} A & B \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A+2*B & A+B \end{bmatrix}$$

例如我们构造的  $\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 1 \end{bmatrix}$  这个矩阵就满足了我们的要求。

然后使用结合律就可以结合快速幂来快速计算了。

时间复杂度  $O(\log n * k^3)$ ， $k$  表示方阵的大小

关于矩阵乘法优化转移的其他例子。

### 1. 斐波那契数列

$$\begin{bmatrix} A & B \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A+B & A \end{bmatrix}$$

2. 斐波那契数列的拓展

$F[i]=a_1 \cdot F[i-1]+a_2 \cdot F[i-2]+a_3 \cdot F[i-3]+\dots+a_k \cdot F[i-k]$

A1  A2  A3  ...  AK

?

=

$a_1 \cdot A_1+a_2 \cdot A_2+\dots+a_k \cdot A_k$   A1  A2  A3  ...  AK-1

?

=

a1	1	0	0	0	0	...	0
a2	0	1	0	0	0	...	0
a3	0	0	1	0	0	...	0
a4	0	0	0	1	0	...	0
...	...	...	...	...	...	...	...
ak-1	0	0	0	0	0	...	1
ak	0	0	0	0	0	...	0