# 第十四次直播课 习题讲解

李嘉政

Dec 2023

优雅的数字
小熊的困惑
数位魔法
幸运年
十六夜正夜的題目
小蓝玩游戏
苏苏的 01 字符串
小蓝的飞行棋
鳄鱼! 水泡? 大作战!

OO

- 1 小明数
- 2 优雅的数字
- 3 小熊的困惑
- 4 数位魔法
- 5 幸运年
- 6 十六夜 上夜的题目
- 7 小蓝玩游戏
- 8 苏苏的 01 字符串
- 9 小蓝的飞行棋
- 10 鳄鱼! 水泡?大作战!

- 1 小明数
- 2 优雅的数字
- 3 小熊的困恐
- 4 数位魔法
- 5 幸运年
- 6 十六夜 [] 夜的题目
- 7 小蓝玩游戏
- 8 苏苏的 01 字符串
- 9 小蓝的飞行棋
- 10 鳄鱼! 水泡?大作战!

标准的数位 dp。数位 dp 的重点是什么?是面对多组数据时的记忆化。 数位 dp 的状态比较统一,设 f<sub>dep,up,zero,pre</sub> 表示计算所有有 dep 位,up 和 zero 分别表示此时是否触顶,是否更高位全是 0,满足当 dep + 1位是 pre 也合法的数的个数。转移就是枚举当前这一位填几,和普通 dp 毫无区别地转移下去。可以发现这也可以和正常 dp 一致写成递推 形式,但为什么我们一直使用递归形式?主要原因在干多组数据。 通过对这个 dp 分析可知,我们的状态数差不多是  $10 \times 2 \times 2 \times 10$ ,每 次转移是 $\times 10$ ,而 $T=10^5$ ,与状态数的乘积是远远超时的。我们想要 在不同的数据组中有共用的信息,这个信息就是在 up = zero = 0 的时 候才会是公用的。于是我们记录下 up = zero = 0, K 为确定值下的所 有信息,这里的时间是  $10 \times 10 \times 10 \times 10$ ,而对于不同组的数据而言, 要重新算的时间是  $10 \times 10$ 。这样就是可以通过的了。

- 1 小明到
- 2 优雅的数字
- 3 小熊的困惑
- 4 数位魔法
- 5 幸运年
- 6 十六夜 [ 夜的题目
- 7 小蓝玩游戏
- 8 苏苏的 01 字符串
- 9 小蓝的飞行棋
- 10 鳄鱼! 水泡?大作战!

优雅的数字
小熊的困惑
数位魔法
幸运年
十六夜 E 夜的題目
小蓝玩游戏
苏苏的 01 字符串
小蓝的飞行棋
鳄鱼! 水泡? 大作战

○●
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○○
○

#### Solution

 $f_{dep,up,zero,sum}$  表示计算所有有 dep 位,up 和 zero 分别表示此时是否触顶,是否更高位全是 0,满足当前还可以有 sum 个非零数字。转移就是直接做的。

- 1 小明委
- 2 优雅的数字
- 3 小熊的困惑
- 4 数位魔法
- 5 幸运年
- 6 十六夜 [] 夜的题目
- 7 小蓝玩游戏
- 8 苏苏的 01 字符串
- 9 小蓝的飞行棋
- 10 鳄鱼! 水泡?大作战!

 $f_{dep,up,zero,div}$  表示计算所有有 dep 位,up 和 zero 分别表示此时是否触顶,是否更高位全是 0,满足当前还可以使用的数位 div。转移就是直接做的,div 是  $\lfloor \frac{m}{p} \rfloor$ ,注意到这个东西的数量是根号级别,所以记忆化可以通过。

- 小明致
- 2 优雅的数字
- 3 小熊的困惑
- 4 数位魔法
- 5 幸运年
- 6 十六夜 [] 夜的题目
- 7 小蓝玩游戏
- 8 苏苏的 01 字符串
- 9 小蓝的飞行棋
- 10 鳄鱼! 水泡?大作战!

·明数 优雅的数字 小熊的困惑 **数位魔法** 幸运年 十六夜厄夜的题目 小蓝玩游戏 苏苏的 01 字符串 小蓝的飞行棋 鳄鱼! 水泡 ? 大作战· ·○ ○○ ○○ ○○ ○○ ○○ ○○ ○○ ○○ ○○ ○○

### Solution

 $f_{dep,up,zero,sum}$  表示计算所有有 dep 位,up 和 zero 分别表示此时是否触顶,是否更高位全是 0,满足当前数位和为 sum。转移就是直接做的,记忆化就可以通过。

- 1 小明要
- 2 优雅的数字
- 3 小熊的困惑
- 4 数位魔法
- 5 幸运年
- 6 十六夜 [] 夜的题目
- 7 小蓝玩游戏
- 8 苏苏的 01 字符串
- 9 小蓝的飞行棋
- Ⅲ 鳄鱼! 水泡?大作战!

·明数 优雅的数字 小熊的困惑 数位魔法 幸运年 十六夜厄夜的题目 小蓝玩游戏 苏苏的 01 字符串 小蓝的飞行棋 鳄鱼! 水泡 ? 大作战· ·O OO OO OO OO OO OO

#### Solution

 $f_{dep,up,zero,tag}$  表示计算所有有 dep 位,up 和 zero 分别表示此时是否触顶,是否更高位全是 0,满足当前数的结构为 tag。转移就是直接做的,记忆化就可以通过。

- 1 小明安
- 2 优雅的数字
- 3 小熊的困惑
- 4 数位魔法
- 5 幸运年
- 6 十六夜 [ 夜的题目
- 7 小蓝玩游戏
- 8 苏苏的 01 字符串
- 9 小蓝的飞行棋
- 10 鳄鱼! 水泡?大作战!

上课一边做一边讲。

- 小明变
- 2 优雅的数字
- 3 小熊的困惑
- 4 数位魔法
- 5 幸运年
- 6 十六夜 [] 夜的题目
- 7 小蓝玩游戏
- 8 苏苏的 01 字符串
- 9 小蓝的飞行棋
- 10 鳄鱼! 水泡?大作战!

 $f_{i,j}$  表示当前玩了 i 种职业,j 种阵营,到玩 n 种职业 m 种阵营的期望步数。转移就是枚举当前步玩了那些职业或者阵营,那么它会从  $f_{i,j}$  ,  $f_{i+1,j}$  ,  $f_{i,j+1}$  ,  $f_{i+1,j+1}$  四个地方转移过来。虽然转移成环,但可以解出  $f_{i,j}$  与  $f_{i+1,j}$  ,  $f_{i,j+1}$  ,  $f_{i+1,j+1}$  相关的表达式,直接继续转移即可。时间复杂 度  $\mathcal{O}(nm)$  。

- 小明变
- 2 优雅的数字
- 3 小熊的困惑
- 4 数位魔法
- 5 幸运年
- 6 十六夜 [] 夜的题目
- 7 小蓝玩游戏
- 8 苏苏的 01 字符串
- 9 小蓝的飞行棋
- 10 鳄鱼! 水泡?大作战!

设  $X_i$  为以位置 i 为结尾,前面有连着  $X_i$  个 1 的随机变量。注意到  $n^2=1+3+5+\cdots+2n-1$ ,于是等价于要求  $\sum E[X_i]$ 。注意到如果  $s_i=0$ ,则  $P[X_i=0]=1$ ;否则如果  $s_i=1$ ,则  $X_i=X_{i-1}+1$ ;否则  $X_i=\frac{X_{i-1}+1+0}{2}$ 。此时我们要求  $E[X_i]$ ,根据上述则有递推式,时间复杂度  $\mathcal{O}(n)$ 。

- 1 小期数
- 2 优雅的数字
- 3 小熊的困惑
- 4 数位魔法
- 5 幸运年
- 6 十六夜 [] 夜的题目
- 7 小蓝玩游戏
- 8 苏苏的 01 字符串
- 9 小蓝的飞行棋
- 10 鳄鱼! 水泡?大作战!

·明数 优雅的数字 小熊的困惑 数位魔法 幸运年 十六夜厄夜的題目 小蓝玩游戏 苏苏的 01 字符串 **小蓝的飞行棋** 鳄鱼! 水泡 ? 大作战! ·O ○O ○O ○O ○O ○O **○●** ○O

### Solution

 $f_i$  表示从 i 走到终点所需的期望步数,转移就是暴力的,发现可以前缀和优化。时间复杂度  $\mathcal{O}(n)$ 。

- 1 小期数
- 2 优雅的数字
- 3 小熊的困惑
- 4 数位魔法
- 5 幸运年
- 6 十六夜 [] 夜的题目
- 7 小蓝玩游戏
- 8 苏苏的 01 字符串
- 9 小蓝的飞行棋
- 10 鳄鱼! 水泡? 大作战!

好像有点小问题。