

# 题目选讲

丁尧尧

August 27, 2018

## Problem

没有兄弟的舞会 给你一棵  $n$  个点有根树，每个点有个权值，如果两个点有相同的父亲，则他们是兄弟。你现在需要找一个点集，其中最多有一对点是兄弟关系，问这个点集的权值和是多少？

$1 \leq n \leq 10^5$ .

# 百度之星 2018 复赛 T1

## Problem

没有兄弟的舞会 给你一棵  $n$  个点有根树，每个点有个权值，如果两个点有相同的父亲，则他们是兄弟。你现在需要找一个点集，其中最多有一对点是兄弟关系，问这个点集的权值和是多少？

$1 \leq n \leq 10^5$ .

## Solution

贪心或树型  $DP$

## Problem (序列期望)

令  $X_1, X_2, \dots, X_n$  是整数随机变量, 其中  $X_i$  是从  $[l_i, r_i]$  中随机选择的一个整数, 令

$$h = \max(X_1, X_2, \dots, X_n) \quad (1)$$

$$Y = \prod_{i=1}^n (h + 1 - X_i) \quad (2)$$

问模  $10^9 + 7$  意义下  $\mathbb{E}[Y]$ .

$$1 \leq n \leq 100, 1 \leq l_i \leq r_i \leq 10^4.$$

# 百度之星 2018 复赛 T2

## Problem (序列期望)

令  $X_1, X_2, \dots, X_n$  是整数随机变量, 其中  $X_i$  是从  $[l_i, r_i]$  中随机选择的一个整数, 令

$$h = \max(X_1, X_2, \dots, X_n) \quad (1)$$

$$Y = \prod_{i=1}^n (h + 1 - X_i) \quad (2)$$

问模  $10^9 + 7$  意义下  $\mathbb{E}[Y]$ .

$1 \leq n \leq 100, 1 \leq l_i \leq r_i \leq 10^4$ .

## Solution

枚举  $h$

# 百度之星 2018 复赛 T3

## Problem (带劲的 and 和)

给你一个  $n$  个点  $m$  条边的无向图，每个点有一个非负权值，点  $i$  的权值用  $v_i$  表示，令

$$f(i, j) = \mathbb{1}_{i \text{ 和 } j \text{ 连通}}$$

求：

$$\sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n f(i, j) \times \max(v_i, v_j) \times (v_i \& v_j)$$

$$1 \leq n \leq 10^5$$

# 百度之星 2018 复赛 T3

## Problem (带劲的 and 和)

给你一个  $n$  个点  $m$  条边的无向图，每个点有一个非负权值，点  $i$  的权值用  $v_i$  表示，令

$$f(i, j) = \mathbb{1}_{i \text{ 和 } j \text{ 连通}}$$

求：

$$\sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n f(i, j) \times \max(v_i, v_j) \times (v_i \& v_j)$$

$$1 \leq n \leq 10^5$$

## Solution

先求连通块，对于同一个连通块的所有权值从小到大排序，然后从前往后算，其中  $v_i \& v_j$  需要记录每一位出现多少次。

## Problem (Character Encoding)

求

$$\sum_{i=1}^m x_i = k \quad (0 \leq x_i < n)$$

的方案数 (模  $10^9 + 7$ )。

$1 \leq m, k, n \leq 10^5$ .



## Problem (Character Encoding)

求

$$\sum_{i=1}^m x_i = k \quad (0 \leq x_i < n)$$

的方案数 (模  $10^9 + 7$ )。

$1 \leq m, k, n \leq 10^5$ .

## Solution

容斥

## Problem (Card Game)

给定  $n$  张卡片，每张卡片正反面各有一个数。问至少要翻转多少张卡片，才能使正面向上的数互不相同，并求方案数。

## Problem (Card Game)

给定  $n$  张卡片，每张卡片正反面各有一个数。问至少要翻转多少张卡片，才能使正面向上的数互不相同，并求方案数。

## Solution

首先建图：每个数字为一个节点，每张卡片反面数字向正面数字连一条有向边。问题转化为：至少要反转多少条边的方向，才能使得每个点的入度不会超过 1。我们对每个弱连通分量分别处理。易知，当底图是树或基环树时，才可能有解。对于基环树，先把环找出来，然后将环上的边的方向统一一下；非环边的方向则是唯一确定的，从环上的点向外做一遍 *dfs* 即可。对于树，可以正反两次 *dfs* 处理出每个点作为根时所需要的反向次数，并统计出最小值以及方案数。最后将答案合并即可。

# 2018 Multi-University Training Contest 8

## Problem (Taotao Picks Apples)

对于一个序列，从前往后看，每次当手上没有数或者手上的数小于当前的数，就把手上的数替换成当前的数，定义手上出现的数的个数为这个序列的可见度。给定一个长为  $n$  的序列，有  $m$  个询问，每个询问两个数  $(p, q)$ ，表示如果把  $p$  位置的数换成  $q$ ，这个序列的可见度为多少？  
 $1 \leq n, m \leq 10^5$

# 2018 Multi-University Training Contest 8

## Problem (Taotao Picks Apples)

对于一个序列，从前往后看，每次当手上没有数或者手上的数小于当前的数，就把手上的数替换成当前的数，定义手上出现的数的个数为这个序列的可见度。给定一个长为  $n$  的序列，有  $m$  个询问，每个询问两个数  $(p, q)$ ，表示如果把  $p$  位置的数换成  $q$ ，这个序列的可见度为多少？  
 $1 \leq n, m \leq 10^5$

## Solution

法一：线段树维护

# 2018 Multi-University Training Contest 8

## Problem (Taotao Picks Apples)

对于一个序列，从前往后看，每次当手上没有数或者手上的数小于当前的数，就把手上的数替换成当前的数，定义手上出现的数的个数为这个序列的可见度。给定一个长为  $n$  的序列，有  $m$  个询问，每个询问两个数  $(p, q)$ ，表示如果把  $p$  位置的数换成  $q$ ，这个序列的可见度为多少？  
 $1 \leq n, m \leq 10^5$

## Solution

法一：线段树维护

法二：考虑每次修改不叠加，因此我们可以从如何对原序列进行预处理着手。通过观察可以发现，将原序列从任意位置断开，我们可以通过分别维护左右段的某些信息来拼接得到答案。对于每次询问：考虑这个数左边的部分加上这个数之后的答案和最大值；再找到右边第一个大于左半部分最大值的数，答案相加即可。

# 2018 Multi-University Training Contest 8

## Problem (Pop the Balloons)

给定一个  $m \times n$  气球矩阵，扎掉一个气球后，同行同列的气球都消失。  
问对于每个  $1 \leq x \leq k$ ，扎恰好  $x$  次能够清除所有气球的方案数。  
 $1 \leq n \leq 20, 1 \leq m \leq 12$ .

## Solution

显然扎掉的气球两两不同行且不同列。只要求出扎  $x$  个气球的集合，然后乘以  $x!$  即可。

由于行数较少，考虑枚举扎掉的行集合，设扎掉的行的 *bitmap* 为  $mask1$ 。设  $dp[r][mask2]$  为考虑前  $r$  列，已经扎掉的气球所在行为  $mask2$  的方案数。考虑状态  $dp[r][mask2]$  的转移：

- 如果第  $i+1$  列的气球被  $mask1$  包含，则  $dp[r+1][mask2] += dp[r][mask2]$ ;
- 对于第  $i+1$  列的每个在  $mask1$  中，但不在  $mask2$  中的气球  $w$ ，我们可以将它扎掉，即为  $dp[r+1][mask2/w] += dp[r][mask2]$ ;

总复杂度:  $O(nm3^m)$

亦可以把最开始枚举的  $mask1$  放到状态里和  $mask2$  合并，复杂度不变。



# A little tricky problem

## Problem

给你  $1 \leq x_1, x_2, \dots, x_k \leq n$ , 请计算:

$$\gcd(2^{F(x_1)} - 1, 2^{F(x_2)} - 1, \dots, 2^{F(x_n)} - 1)$$

其中  $F(n)$  是斐波那契数列:  $F(0) = 0, F(1) = 1, F(2) = 1, \dots$

# A little tricky problem

## Problem

给你  $1 \leq x_1, x_2, \dots, x_k \leq n$ , 请计算:

$$\gcd(2^{F(x_1)} - 1, 2^{F(x_2)} - 1, \dots, 2^{F(x_n)} - 1)$$

其中  $F(n)$  是斐波那契数列:  $F(0) = 0, F(1) = 1, F(2) = 1, \dots$

## Solution

$$ans = 2^{F(\gcd(x_1, x_2, \dots, x_n))} - 1$$

## Problem (bookshelf)

有  $N$  本一模一样的书，有一个共有  $K$  层的书架，现在要把书都放到书架上。放完后假设第  $i$  层书架有  $s_i$  本书，则该层书架的稳固值为  $2^{F(s_i)} - 1$ 。定义整个书架的美观值为所有层书架的稳固值的  $GCD$ 。问现在随机放这些书 ( $N = s_1 + s_2 + \dots + s_K$ ，两个放法不同当且仅当某个  $i$  使得  $s_i \neq s'_i$ )，整个书架的美观值的期望值是多少。  
 $1 \leq N, K \leq 10^5$ ，答案模  $10^9 + 7$ 。

# 2018 Multi-University Training Contest 6

## Problem (bookshelf)

有  $N$  本一模一样的书，有一个共有  $K$  层的书架，现在要把书都放到书架上。放完后假设第  $i$  层书架有  $s_i$  本书，则该层书架的稳固值为  $2^{F(s_i)} - 1$ 。定义整个书架的美观值为所有层书架的稳固值的  $GCD$ 。问现在随机放这些书 ( $N = s_1 + s_2 + \dots + s_K$ ，两个放法不同当且仅当某个  $i$  使得  $s_i \neq s'_i$ )，整个书架的美观值的期望值是多少。  
 $1 \leq N, K \leq 10^5$ ，答案模  $10^9 + 7$ 。

## Solution

我们本质要求  $d = \gcd(s_1, s_2, \dots, s_K)$  的分布，枚举  $d$ ，然后求  $\gcd$  是  $d$  倍数的方案的个数，然后容斥。

## Problem (Shoot Game)

平面上，有  $n$  个障碍物，每个障碍物由  $(H, L, R, w)$  描述，表示障碍物是一条在高度是  $H$ ， $x$  坐标从  $L$  到  $R$  的闭线段，强度为  $w$ 。

你现在可以从原点发射一些射线，每条射线的能量由你定，发射后如果碰到强度小于等于能量的障碍物，则障碍物被清除，射线继续向前，且能量不变；否则射线消失。

请问最少需要发射多少能量的射线才能清除所有障碍物？

$1 \leq n \leq 300$ ,  $1 \leq H \leq 10^9$ ,  $-10^9 \leq L, R \leq 10^9$ ,  $0 \leq w \leq 10^9$ .

## Solution

任何一种方案都可以转化成射向端点的方案，然后我们就考虑向这  $2n$  个端点发射射线。

然后用  $dp[l][r]$  表示，消灭所有完全包含在  $l$  到  $r$  这段的线段最少需要多少能量，因为每个区间中，能量最大的一定会被消灭，只需要枚举我们消灭能量最大的障碍在哪个节点就行。

## Problem

先来道水题轻松一下.

对于一个字符串, 我们可以有两种操作:

- 在最后加  $B$ .
- 将字符串翻转后, 在最后加上  $A$ .

现在给出两个串  $A, B$ , 请你求出最长的一个串  $C$ , 使得  $C$  可以通过不断做以上两种操作变成  $A$  和  $B$ , 输出  $C$ .

## Problem

一  $n$  个点的棵树, 每个点有一个颜色, 请问对于每种颜色而言, 距离最远的一对点的距离是多少?



## Problem

一  $n$  个点的棵树, 每个点有一个颜色, 请问对于每种颜色而言, 距离最远的一对点的距离是多少?

## Solution

一定可以选该颜色最深的点作为一个端点.

## Problem

请你维护一个向量集合，支持以下操作：

- 加入一个向量 (保证现在没有该向量)
- 删除一个向量 (保证以前加入过)
- 询问一个向量是否可以被当前向量集合线性表示

## Problem

请你维护一个向量集合，支持以下操作：

- 加入一个向量 (保证现在没有该向量)
- 删除一个向量 (保证以前加入过)
- 询问一个向量是否可以被当前向量集合线性表示

## Solution

时间线段树

## Problem

一个  $n \times m$  的网格, 上面有些地方是海, 有些地方是陆地, 已知陆地是四连通的, 请问最少删掉几个陆地, 使得陆地不再四连通?

## Problem

一个  $n \times m$  的网格, 上面有些地方是海, 有些地方是陆地, 已知陆地是四连通的, 请问最少删掉几个陆地, 使得陆地不再四连通?

## Solution

*hint1:* 最多删除两个点

## Problem

一个  $n \times m$  的网格, 上面有些地方是海, 有些地方是陆地, 已知陆地是四连通的, 请问最少删掉几个陆地, 使得陆地不再四连通?

## Solution

*hint1:* 最多删除两个点

*hint2:* 双联通

# 随机游走

## Problem

给你一棵  $n$  个点的树, 从 1 号节点开始, 每次随机选择一条边走过去, 请问走到  $n$  号点的期望时间是多少.

# 随机游走

## Problem

给你一棵  $n$  个点的树, 从 1 号节点开始, 每次随机选择一条边走过去, 请问走到  $n$  号点的期望时间是多少.

## Solution

期望的线性性.



## Problem

给你  $n$  个整数  $a_1, a_2, \dots, a_n$ , 你每次操作可以选择一个数, 然后将这个数加 1 或减 1, 请问你最少需要操作多少次, 使得该序列不降?

$1 \leq n \leq 3000, 1 \leq a_i \leq 10^9$ .

## Problem

给你  $n$  个整数  $a_1, a_2, \dots, a_n$ , 你每次操作可以选择一个数, 然后将这个数加 1 或减 1, 请问你最少需要操作多少次, 使得该序列不降?

$1 \leq n \leq 3000, 1 \leq a_i \leq 10^9$ .

提示: 一定存在一种最小方案, 使得最终序列的每个数在一开始出现过.

## Problem

给你  $n$  个整数  $a_1, a_2, \dots, a_n$ , 你每次操作可以选择一个数, 然后将这个数加 1 或减 1, 请问你最少需要操作多少次, 使得该序列不降?

$1 \leq n \leq 3000, 1 \leq a_i \leq 10^9$ .

提示: 一定存在一种最小方案, 使得最终序列的每个数在一开始出现过. 如果将问题改成 "使得该序列严格递增", 应该怎么做?