

# 凌逸教育 NOIP 模拟训练

## LingYi OI-Rule Round 2

### 一、题目概况

中文题目名称	最值数列	统计数对	分配边权 2
英文题目名称	array	pair	distr
可执行文件	array.exe	pair.exe	distr.exe
输入文件名	array.in	pair.in	distr.in
输出文件名	array.out	pair.out	distr.out
每个测试点时限	1000MS	1000MS	1000MS
测试点个数	10	10	10
测试点分值	10	10	10
附加样例文件	有	有	有
比较方式	全文比较（过滤行末空格及文末回车）		
题目类型	传统	传统	传统
运行内存上限	256MB	256MB	256MB

### 二、提交源程序名

对于 C 语言	array.c	pair.c	distr.c
对于 C++语言	array.cpp	pair.cpp	distr.cpp
对于 Pascal 语言	array.pas	pair.pas	distr.pas

### 三、注意事项

1. 文件名（程序名和输入输出文件名）必须使用英文小写。
2. 所有程序的源代码文件应该放在以你名字命名的文件夹里，即一个以你名字命名的文件夹内，应该有且只有三个源代码文件。
3. C/C++中函数 `main()` 的返回值类型必须是 `int`，程序正常时的返回值必须是 0。
4. 统一评测时采用的机器配置为：Intel(R) Atom(TM) CPU D425 @ 2.80GHz 2.80GHz，内存 4GB，上述时限以此配置为准。

# 最值数列

(array.cpp/c/pas)

时空限制: 1000ms/256MB

## 【问题描述】

现有一个最值数列  $\{a_n\}$  满足如下递推式:

$$a_n = \begin{cases} A, (n=1) \\ a_{n-1} + f(a_n), (n>1) \end{cases}, n \in \mathbb{Z}^+$$

其中,  $f(x)$  的定义: 令  $x = \overline{d_1 d_2 \cdots d_k}$ ;

则  $f(x) = d_i \cdot d_j$  且  $\forall p (p \in [1, k]), \neg \exists d_p (d_p > d_i \vee d_p < d_j)$

给定  $T$  组测试数据, 对于每组数据给定正整数  $A$  和  $m$ , 你被要求得到  $a_m$  的值。

## 【输入描述】

第一行一个正整数  $T$ , 表示当前测试点测试数据的组数; 接下去  $T$  行每行两个正整数  $A$  和  $m$ 。

## 【输出描述】

$T$  行, 每行一个正整数表示  $a_m$  的值。

**【输入输出样例】**

输入 1	输出 1
5	487
487 1	519
487 2	528
487 3	544
487 4	1
1 1	

**【样例解释】**

对于第一组样例中的前四组数据，可以得到如下数列：

$$a_1 = 487 ;$$

$$a_2 = a_1 + f(a_1) = 487 + 8 \times 4 = 519 ;$$

$$a_3 = a_2 + f(a_2) = 519 + 9 \times 1 = 528 ;$$

$$a_4 = a_3 + f(a_3) = 528 + 8 \times 2 = 544 。$$

对于第五组数据， $a_m = a_1 = A = 1 。$

**【数据保证】**

测试点编号	$T$	$A$	$m$
1	11	$\leq 10^2$	$= 1$
2	12	$\leq 10^2$	$= 2$
3	13	$\leq 10^2$	$\leq 10^2$
4	14	$\leq 10^9$	$= 2$
5	15	$\leq 10^9$	$\leq 10^5$
6	16	$\leq 10^{18}$	$\leq 5$
7	17	$\leq 10^{18}$	$\leq 10^5$
8	18	$\leq 10^{1000}$	$\leq 5$
9	19	$\leq 10^{1000}$	$\leq 10^{18}$
10	20	$\leq 10^{1000}$	$\leq 10^{18}$

# 统计数对

(pair.cpp/c/pas)

时空限制：1000ms/256MB

## 【问题描述】

定义一组十进制无前导零的数对  $(a,b,c)$ ，其合法条件如下：

- 1)  $a$  的末尾数字与  $b$  的开头数字相同；
- 2)  $b$  的末尾数字与  $c$  的开头数字相同；
- 3)  $c$  的末尾数字与  $a$  的开头数字相同。

例如： $(123,35,501)$ 、 $(6,6,6)$ 、 $(17,7,71)$  都为合法数对，而  $(12,21,12)$ 、 $(12,23,34)$ 、 $(10,01,11)$  都不合法。

现在给定一个正整数  $n$ ，对于所有数对  $(x,y,z), 1 \leq x,y,z \leq n$ ，你需要统计出合法数对的个数。

## 【输入描述】

一行一个正整数  $n$ 。

## 【输出描述】

一行一个非负整数，即符合要求的合法数对的个数，注意答案可能非常巨大，所以对 998244353 取模后再输出。

**【输入输出样例】**

输入 1	输出 1
2	2
输入 2	输出 2
12	16
输入 3	输出 3
123456789	59258559

**【样例解释】**

对于第一组样例，合法的数对为：(1,1)、(2,2)共 2 个；

对于第二组样例，合法的数对为：(1,1)、(2,2)、(3,3)、(4,4)、(5,5)、(6,6)、(7,7)、(8,8)、(9,9)、(11,1)、(1,11)、(1,11)、(11,11,1)、(11,11)、(1,11,11)、(11,11,11)共 16 个；

对于第三组样例，合法的数对个数太过于庞大，样例输出为答案对 998244353 取模后的值。

**【数据保证】**

测试点编号	$n$
1	8
2	11
3	50
4	67
5	12345
6	23333
7	200000
8	$\leq 10^{1000000}$
9	$\leq 10^{1000000}$
10	$\leq 10^{1000000}$

# 分配边权 2

(distr.cpp/c/pas)

时空限制: 1000ms/256MB

## 【问题描述】

注意本题与 LingYi 01-Rule Round #1 的第三题题意完全不同!

给定一棵大小为  $n$  的树, 即它总共有  $n$  个结点和  $n-1$  条边, 结点的编号从  $1 \sim n$ 。你需要给每条边分配边权, 即赋值, 并满足如下要求:

1) 对于任意两个叶子结点 (树的叶子结点即为度数为 1 的结点), 这两点之间的唯一路径上的所有边的异或值为 0。

2) 所有边的权值不得超过  $10^{100000}$ 。

现有一个多元函数  $f(a_1, a_2, \dots, a_k)$  的定义如下:

令  $\lambda = 2^{a_1} \text{ or } 2^{a_2} \text{ or } \dots \text{ or } 2^{a_k}$ , 则  $f(a_1, a_2, \dots, a_k) = \sum_{2^p \leq \lambda} \lambda \text{ and } 2^p$ 。(其中  $\text{or}$  是

二进制或运算;  $\text{and}$  是二进制与运算)

现在若这棵给定树的  $n-1$  条边分别为:  $e_1, e_2, \dots, e_{n-1}$ , 你的任务是求下列表达式的值:  $n^{f_{\max}(e_1, e_2, \dots, e_{n-1})} + n^{f_{\min}(e_1, e_2, \dots, e_{n-1})}$ 。

为了方便理解,  $f_{\min}(e_1, e_2, \dots, e_{n-1})$  表示满足上述题意描述条件下该多元函数的最小值;  $f_{\max}(e_1, e_2, \dots, e_{n-1})$  表示满足上述题意描述条件下该多元函数的最大值。

## 【输入描述】

第一行一个正整数  $n$ , 接下去  $n-1$  行, 每行两个正整数  $u$  和  $v$ , 表示树上一条连接着  $u$  和  $v$  的边。

### 【输出描述】

一行一个非负整数，即表达式  $n^{f_{\max}(e_1, e_2, \dots, e_{n-1})} + n^{f_{\min}(e_1, e_2, \dots, e_{n-1})}$  的值，注意答案可能非常巨大，所以对 998244353 取模后再输出。

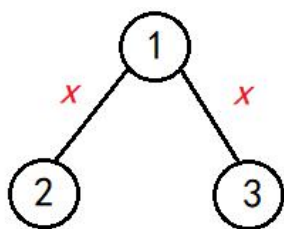
### 【输入输出样例】

输入 1	输出 1
3 1 2 1 3	6
输入 2	输出 2
6 1 2 1 3 1 4 2 5 2 6	432

输入 3	输出 3
7	117656
1 2	
1 3	
1 4	
2 5	
3 6	
4 7	

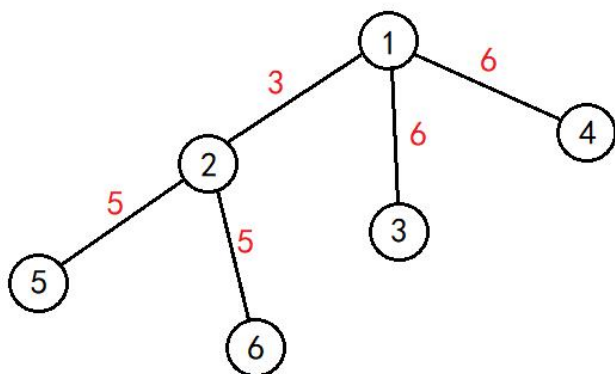
### 【样例解释】

对于第一组样例，任意一条边赋值给  $x$  的大小，为了保证唯一的两个叶子结点 2 号到 3 号经过的两条边异或值为 0，另一条边将不得不得不被赋值上  $x$ ，如下图：



由于只有这一种方案，且  $f(x,x)$  恒等于 1，所以答案为  $n^1 + n^1 = 6$ 。

对于第二组样例，依然不存在两种可以使得多元函数  $f$  取值不同的方案，下图是一种分配边权的方案：

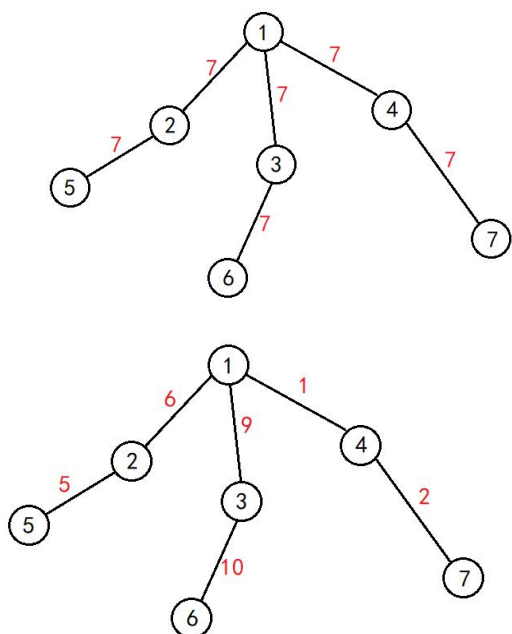


其中  $f(3,6,5,5,6) = 3$ ;

且对于任意符合条件的分配方案  $f(e_1, e_2, \dots, e_5) = 3$ ;

所以答案为  $n^3 + n^3 = 432$ 。

对于第三组样例，给定下图两种方案：



左图中  $f(7,7,7,7,7,7) = 1$ ；右图中  $f(6,5,1,9,10,1,2) = 6$ ；

此时达到最大值，所以答案为： $7^6 + 7^1 = 117642$ 。

**【数据保证】**

测试点编号	$n$	特殊性质
1	3	无
2	4	无
3	100	树的形态是一条链
4	100	树上叶子结点个数为 3
5	1000	树上叶子结点个数为 $n-1$
6	100000	树的形态是一条链
7	100000	树上叶子结点个数为 $n-2$
8	100000	树上叶子结点个数不超过 1000
9	100000	无
10	100000	无