提高组3

中文题目名称	回文	快速排序	混乱邪恶	校门外歪脖树上的鸽子
英文题目名称	palin	qsort	chaoticevil	pigeons
每个测试点建议时限	1500	3000	4000	3000
每个测试点空间限制	128 M	128 M	128 M	512 M
测试点数目	20	25	25	25
每个测试点分值	5	4	4	4
比较方式	逐行比较	逐行比较	特判程序	逐行比较
浮点输出误差精度	-	-	-	-

注意:

- 英文题目名称即文件名,若文件名为 filename,则提交的文件为filename.pas/c/cpp,程序输入输出文件名分别为 filename.in filename.out。
- 建议时限仅供参考, 具体按照评测机上标程运行时间的2-3倍设置。
- 建议将栈大小设为64m, 并打开编译参数O2。

回文

题目限制

1500 ms 128 M

题目描述

给定一个 n 行 m 列的只包含小写字母的矩阵 A ,请求出从 (1,1) 到 (n,m) 只向下或向右走,且路径上的所有字符按照顺序排列可以构成一个回文串的路径条数。

由于答案可能很大,请输出答案在模 993244853 意义下的结果。

输入格式

第一行输入两个正整数 n, m。 (1≤n,m≤500)

之后 n 行,每行输入一个长为 m 的字符串,其中只包含英文小写字母,描述矩阵 A 的内容。

输出格式

输出一行一个非负整数,表示满足条件的路径数模 993244853 后的值。

数据范围

对于 20% 的数据, $1 \le n, m \le 10$ 。

对于 35% 的数据, $1 \le n, m \le 20$ 。

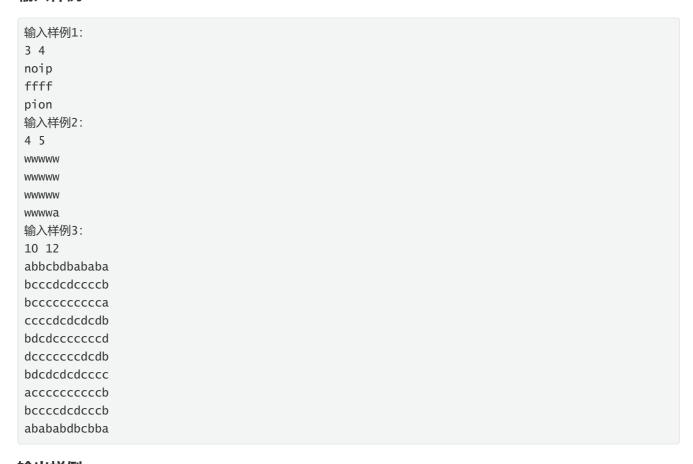
对于 50% 的数据, $1 \le n, m \le 80$ 。

另有 15% 的数据, $1 \le n \le 80$ 。

另有 15% 的数据,保证对任意 $$1 \le i, j$

对于 100% 的数据, $1 \le n, m \le 500$,输入的矩阵仅包含小写英文字母。

输入样例



输出样例

输出样例1:		
2		
输出样例2:		
0		
输出样例3:		
20046		

样例解释

样例1: 满足条件的路径为 $(1^*,1) \rightarrow (2,1) \rightarrow (2,2) \rightarrow (2,3) \rightarrow (2,4) \rightarrow (3,4)$ 和 $(1,1) \rightarrow (1,2) \rightarrow (2,2) \rightarrow (2,3) \rightarrow (3,3) \rightarrow (3,*4)$ 。

样例2:由于左上角和右下角的字符不同,任何路径上的字符都不可能构成回文串。

快速排序

题目限制

3000 ms 128 M

题目描述

namespace_std 在 E++ 课上学会了快速排序。

这天的模拟赛上,第一题是一道排序的板子。他写了一个快速排序的代码,很快通过了样例并交了上去。

然而,比赛结束前的两分钟,他意识到自己的快排忘记随机化了,并且他来不及修改了。

出成绩后, namespace_std 发现自己爆零了。

"按理说至少有暴力分啊,为什么会爆零啊......"

查看了一下测试数据,他发现数据损坏了,一些数字被替换为了 nan。

E++ 定义, nan 与 nan、nan 与任何整数、任何整数与 nan 比较的结果均为假。即:(以下为伪代码)

```
boolean operator < (Int x, Int y)

if isnan(x) or isnan(y)

then return false

else return x<y</pre>
```

namespace std 的快排代码实现是: (以下为伪代码)

```
quicksort (Int[] A, int L, int R)
1
2
           if L >= R
3
               then return
          Int Left <- A[L]</pre>
4
          Int[] B
5
          int Mid = L
6
7
           int Bid = 0
8
          for int i L+1 to R by 1 do
9
               if A[i] < Left</pre>
10
                   then A[Mid] <- A[i]
                    Mid <- Mid + 1
11
                else B[Bid] <- A[i]
12
                Bid \leftarrow Bid + 1
13
           end
14
           for int i 0 to Bid - 1 by 1 do
15
                A[Mid + i + 1] \leftarrow B[i]
16
                A[Mid] <- Left
17
           quicksort (A, L, Mid - 1)
18
           quicksort (A, Mid + 1, R)
19
20
```

namespace_std 修好了数据,重测后得到了暴力分。但是他想知道自己的暴力在原来损坏的数据上的输出。

输入格式

输入包含多组数据。第一行输入一个正整数 T,表示数据组数。 之后对于每组数据,第一行是一个正整数 n,代表要排序的数的个数; 接下来一行 n 个字符串,其要么是 [1, 1e9] 内的正整数,要么是字符串 nan。 其中1 \le T \le 10,1 \le n \le 5e5, \sum n \le 1e6。

输出格式

对于每组数据,输出一行 n 个字符串,每个字符串是一个正整数或 nan,代表 namespace_std 的程序排序后的结果。

数据范围

对于 12% 的数据, 1 < n < 10 。

对于 24% 的数据, $1 \leq n \leq 2000$ 。

另有 12% 的数据,输入中不包含 nan。

另有 24% 的数据,输入的每一个字符串有 50% 概率为 nan ,有 50% 概率为一个 $[1,10^9]$ 内均匀随机的正整数。

另有 12% 的数据,每组数据中的字符串只包含至多一种正整数。

对于 100% 的数据, $1 \leq T \leq 10$, $1 \leq n \leq 5 imes 10^5$,各组测试数据的 n 之和不超过 10^6 。

输入样例

输出样例

混乱邪恶

题目限制

4000 ms 128 M

题目描述

namespace_std 这天打开了一本古老的算法书,上面描述了一个经典的 NP 问题:

给定一个集合,其元素为 $\{a[1],a[2],\ldots,a[n]\}$,其中 $a[1]+a[2]+\cdots+a[n]$ 为偶数,你需要找到一组 $c[1],c[2],\ldots,c[n]\in\{-1,1\}$,使得 $\sum a[i]c[i]=0$ 。

namespace_std 发现这是一个很困难的问题,因此他想加一些限制。他限制 $\{a[1],a[2],\ldots,a[n]\}$ 是 $\{1,2,\ldots,m\}$ 的一个子集。

他发现这还是一个很困难的问题,因此他又限制 $\lfloor \frac{2m}{3} \rfloor < n \leq m$ 。

这个问题还是很困难,但他作为一名混乱邪恶的出题人,已经不想再弱化这个问题了.....

因此,这个问题就交给你了。

你需要判断这个问题是否有解,如果有解则还要输出一组合法的 c[i] 。

输入格式

第一行输入两个正整数 n, m。

第二行输入 n 个正整数 a[1], a[2], ..., a[n]。

保证 {a[1], a[2], ..., a[n]} 是 {1, 2, ..., m} 的一个子集, a[1]+a[2]+ ... +a[n] 为偶数, 且L2m/3J<n≤m。

输出格式

如果问题有解,请输出一行 "NP-Hard solved",并在接下来一行输出n个1或-1,表示你找到的解中的 c[i]。如果有多种可行的 c[i],你只需要输出任意一种。

否则只需要输出一行 "Chaotic evil"。

数据范围

对于 12% 的数据, $m \leq 20$ 。

对于 28% 的数据, $m \leq 300$ 。

对于 44% 的数据, $m \leq 1000$ 。

对于 56% 的数据, $m \leq 10^5$ 。

另有 8% 的数据, n=m 。

另有 16% 的数据,保证 $n \leq m-5$ 。

对于 100% 的数据, $3 \leq n \leq m \leq 10^6$,保证 $\{a[1],a[2],\dots,a[n]\}$ 是 $\{1,2,\dots,m\}$ 的一个子集,

 $a[1] + a[2] + \cdots + a[n]$ 为偶数,且 $\lfloor \frac{2m}{3} \rfloor < n \leq m$ 。

输入样例

6 8 1 6 2 5 4 8

输出样例

NP-Hard solved 1 -1 -1 -1 1 1

样例解释

1-6-2-5+4+8=0, 因此 c={1, -1, -1, -1, 1, 1} 是一组合法的方案。

同理, c = {-1, 1, 1, 1, -1, -1} 也是一组合法的方案。

校门外歪脖树上的鸽子

题目限制

3000 ms 512 M

题目描述

namespace_std 的校门口有一棵树。这是一棵二叉树,由于长得歪歪扭扭,被人们称为歪脖树。

我们可以将歪脖树视为一棵二叉树,其中每个非叶节点恰有两个儿子,每个节点 i 有代表一个区间 $\left[l_i,r_i\right]$,并满足:

一个非叶子节点代表的区间是左儿子的区间和右儿子的区间的并,而 dfs 序第 j 小的叶子节点代表的是区间 [j,j] 。

容易发现,对于任意一个区间 [l,r] ,你可以用类似线段树的方式选取出若干个节点 p_1,p_2,\ldots,p_k ,使得:

1. k 最小; 2. 这些节点代表的区间的并**恰好**是 [l,r] , 且这些区间两两不交。

树上有一群鸽子,其中每个节点上恰好有一只。由于鸽子们经常听学校里的 Oler 讨论算法,已经学会了线段树。

namespace_std 偶然发现了这一点,便决定训练一下这群鸽子。但是由于鸽子非常咕,它们既懒得 pushup,也懒得pushdown。但它们无意间学会了标记永久化,因此它们学会了在每个节点上维护一个标记。

namespace_std 很好奇现在让这群鸽子计算区间加区间求和会算出什么。具体地,他会尝试让鸽子完成两种操作:

1 l r d:修改,给定区间 [l,r] 和整数 d ,对二叉树上按照上述方式选出的所有节点 p ,执行 $s_p \leftarrow s_p + d \times (r_p - l_p + 1)$ 。其中 s_p 表示 p 点的权值,**假定所有点初始值为0**。

2 l r: 查询,给定区间 [l,r] ,对二叉树上按照上述方式选出的所有节点 p 求 s_p 的和。

然而鸽子比他想象的要懒很多,并不愿意执行全部的操作。因此这个任务就交给你了。

输入格式

第一行输入两个正整数n, m, 分别表示二叉树的叶子节点个数和操作总个数。 (2≤n≤2e5, 1≤m≤2e5) 之后n-1行, 其中第i行输入两个正整数,表示编号n+i的节点的两个儿子编号。保证输入形成一棵二叉树,且未出现为儿子的点位树根。保证二叉树的所有叶子编号为1~n,且若按照中序遍历访问这棵树,1,2,…,n将依次被访问到。

之后m行,每行描述一次操作。

输出格式

对于每一个操作2,输出一行一个非负整数,表示此查询操作的答案。

数据范围

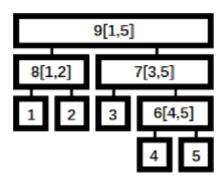
对于 100% 的数据, $2 \le n \le 2 \times 10^5$, $1 \le m \le 2 \times 10^5$, $1 \le l \le r \le n$, $1 \le d \le 10^8$ 。 具体的数据规模与约定见下表。

输入样例

```
5 6
4 5
3 6
1 2
8 7
1 1 5 1
2 2 3
2 1 5
1 2 5 3
2 2 4
2 3 5
```

输出样例

样例解释



以下是具体的操作内容。

操作 1: 将 s_9 加上 5 。

操作 2: 询问 s_2 和 s_3 的和,回答 0 。

操作 3:询问 s_9 的值,回答 5 。

操作 4: 将 s_2 加上 3 ,将 s_7 加上 9 。

操作 5: 询问 s_2 、 s_3 和 s_4 的和,回答 3 。

操作 6: 询问 s_5 的值,回答 9 。