

distance (1s 512MB)

给定两个可重集 A 和 B 。对于一个操作，有以下两种情况：

1. 让一个 A 集合的元素 a_i 加1，即 $a_i = a_i + 1$ 。
2. 让一个 B 集合的元素 b_i 加1，即 $b_i = b_i + 1$ 。

定义 $C(A, B)$ 为使得 A 集合和 B 集合相同的最小操作数。如果没有办法让 A 集合和 B 集合相同，那么 $C(A, B) = 0$ 。

现在你有两个可重集 S 和 T ，请计算 $\sum_{A \subseteq S, B \subseteq T} C(A, B)$ 。答案对998,244,353取模。

注意，在可重集定义下的子集同样允许可重的元素。

输入描述

第一行一个整数 n ，代表 S 集合和 T 集合的元素大小。

第二行有 n 个整数 s_i ，代表可重集 S 的元素。

第三行有 n 个整数 t_i ，代表可重集 T 的元素。

注意输入的序列不一定保证有序。

输出描述

一个整数，代表答案。注意对998,244,353取模。

输入样例

```
3
1 2 2
1 1 3
```

输出样例

```
22
```

数据范围

对于30%的数据，满足 $n \leq 10$ 。

对于60%的数据，满足 $n \leq 100$ 。

对于100%的数据，满足 $n \leq 2000, 1 \leq s_i \leq 10^5, 1 \leq t_i \leq 10^5$ 。

tree (1s 256MB)

给定一个 n 个节点和 $n - 1$ 条边的树，每条边都有权值。一开始每个点都有颜色（白色或者黑色）。你可以选择去反转一些点的颜色，但是会有一定花费。

我们规定价值为 $\sum_{x \in V_1, y \in V_2} val(x, y)$, 其中 V_1 是白色节点集, V_2 是黑色节点集, $val(x, y)$ 是 x 点到 y 点所经过边的最大权值。

你需要反转一些节点的颜色 (或者也可以不反转), 从而使得价值减去花费的值最大。请输出这个答案。

输入描述

第一行一个整数 n , 代表这个树的节点数。

第二行有 n 个整数 a_i , 代表第 i 个节点的初始颜色(0为白色, 1为黑色)。

第三行有 n 个整数 $cost_i$, 代表反转 i 号节点颜色的代价。

接下来有 $n - 1$ 行, 每行都有三个正整数 u_j, v_j, w_j , 分别代表这条无向边的两端以及这条边的权值。

保证输入是一棵树。

输出描述

一个整数, 代表最大的价值减去花费。

输入样例

```
3
0 0 0
1 2 3
1 2 1
2 3 2
```

输出样例

```
2
```

样例解释

反转第一个点的颜色。

数据范围

对于30%的数据, 满足 $n \leq 10$ 。

对于60%的数据, 满足 $n \leq 100$ 。

对于100%的数据, 满足 $n \leq 3000, 0 \leq a_i \leq 1, 1 \leq cost_i \leq 10^9, 1 \leq u_j, v_j, w_j \leq n$ 。

string (3s 256MB)

给定 n 个字符串 s_i, s_i 中只有01?三种字符。?代表这个位置可以同时匹配0或者1。

你需要找出有多少只含01的字符串至少匹配这些字符串中的一种。答案对998, 244, 353取模。

输入描述

第一行一个整数 n 。

接下来 n 行，每行都有一个字符串 s_i 。

输出描述

一个整数，代表答案，对998, 244, 353取模。

输入样例

```
3
10?
?0?
?11
```

输出样例

```
6
```

数据范围

对于前30%的数据，满足 s_i 只会有01两种字符。

对于接下来30%的数据，满足 $n \leq 10$ 。

对于100%的数据，满足 $n \leq 400, 1 \leq \sum |s_i| \leq 400$ 。

even (2s 512MB)

你有一个 n 个元素的集合 a_1, a_2, \dots, a_n 。

你需要回答 q 个询问（每个询问互不影响）。每个询问会给你三个整数 l, r, k ，并且会执行下面的代码：

```

a[0] = 0;
bool have_even = 0;
for(int i = 1; i <= r; i++) if (a[i] % 2 == 0 && a[i] > 0 ) have_even = 1;
if (have_even)
{
    index = 0;
    for(int i = 1; i <= r; i++)
    {
        if (a[index] < a[i] && a[i] % 2 == 0) index = i;
    }
    a[index] /= 2;
}
else
{
    index = 1;
    for(int i = 1; i <= r; i++)
    {
        if (a[index] < a[i]) index = i;
    }
    if (a[index] > 0) a[index] = (a[index] - 1) / 2;
}

```

你现在想知道 k 次如上操作后，区间 $[l, r]$ 的最大值。

输入描述

第一行两个整数 n, q 。

第二行有 n 个整数 a_i ，代表 a_i 。

接下来有 q 行，每行三个整数 l, r, k 。

这些符号的含义如题面所示。

输出描述

q 行，每行一个整数。代表答案（操作后区间的最大值）。

输入样例

```

5 5
33 15 22 9 7
3 5 5
2 4 7
1 1 6
2 4 10
1 5 5

```

输出样例

7
5
0
1
15

数据范围

对于30%的数据，满足 $n \leq 10, q \leq 30$ 。

对于60%的数据，满足 $n \leq 100$ 。

对于100%的数据，满足 $1 \leq n \leq 10^4, 1 \leq q \leq 10^5, 1 \leq a_i, k \leq 10^9, 1 \leq l, r \leq n$ 。