

# 第 28 届全国信息学奥林匹克冬令营

## NOI Winter Camp 2011

竞赛时间：2011 年 1 月 24 日上午 8:00-13:00

题目名称	最大 XOR 和路径	拼点游戏	关系挖掘
目录	xor	joy	relation
可执行文件名	xor	joy	无
输入文件名	xor.in	joy.in	relation1.in~ relation10.in
输出文件名	xor.out	joy.out	relation1.out~ relation10.out
每个测试点时限	1 秒	3 秒	N/A
测试点数目	10	10	10
每个测试点分值	10	10	10
是否有部分分	否	是	是
题目类型	传统	传统	提交答案
附加文件	N/A	N/A	checker

提交源程序须加后缀

对于 Pascal 语言	xor.pas	joy.pas	N/A
对于 C 语言	xor.c	joy.c	N/A
对于 C++ 语言	xor.cpp	joy.cpp	N/A

**注意：最终测试时，所有编译命令均不打开任何优化开关。**



**【样例输入】**

```

5 7
1 2 2
1 3 2
2 4 1
2 5 1
4 5 3
5 3 4
4 3 2

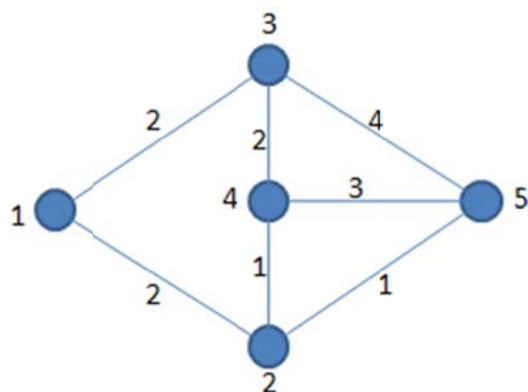
```

**【样例输出】**

```

6

```

**【样例说明】**

如图，路径  $1 \rightarrow 2 \rightarrow 4 \rightarrow 3 \rightarrow 5 \rightarrow 2 \rightarrow 4 \rightarrow 5$  对应的 XOR 和为

$$2 \text{ XOR } 1 \text{ XOR } 2 \text{ XOR } 4 \text{ XOR } 1 \text{ XOR } 1 \text{ XOR } 3 = 6$$

当然，一条边数更少的路径  $1 \rightarrow 3 \rightarrow 5$  对应的 XOR 和也是  $2 \text{ XOR } 4 = 6$ 。

**【数据规模】**

对于 20% 的数据， $N \leq 100$ ， $M \leq 1000$ ， $D_i \leq 10^4$ ；

对于 50% 的数据， $N \leq 1000$ ， $M \leq 10000$ ， $D_i \leq 10^{18}$ ；

对于 70% 的数据， $N \leq 5000$ ， $M \leq 50000$ ， $D_i \leq 10^{18}$ ；

对于 100% 的数据， $N \leq 50000$ ， $M \leq 100000$ ， $D_i \leq 10^{18}$ 。

## 拼点游戏

### 【问题描述】

小 W 和小 Y 都很喜欢玩一种“拼点游戏”。游戏中两个人分别通过某种操作产生一个数作为自己的“点数”，点数大的一方获胜。“拼点游戏”的规则如下：

- 1、游戏开始时，给定一个包含  $n$  个元素的正整数序列  $U = (u_1, u_2, \dots, u_n)$ 。
- 2、定义  $U$  的一个下标序列  $I = (i_1, i_2, \dots, i_m)$  是满足  $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_m \leq n$  的一个整数序列 ( $m$  可以为 0，即序列可以为空)，并且其对应  $U$  的子序列为  $V = (u_{i_1}, u_{i_2}, \dots, u_{i_m})$ 。

- 3、定义下标序列  $I = (i_1, i_2, \dots, i_m)$  对应的点数  $D(I)$  为

$$D(I) = \sum_{p=1}^m u_{i_p} * (-1)^p$$

- 4、进行游戏时两人分别选择一个下标序列，谁选择的下标序列对应的点数  $D(I)$  大，谁就获胜。

然而在每次游戏中，小 W 总是能准确无误的算出点数最大的最优下标序列。为了让游戏更加具有竞技性，他们制定了下列额外规则：

Ex1. 小 W 可以选择一个非空区间  $[l, r]$ ，并将  $u_l, u_{l+1}, \dots, u_r$  同时增加一个整数  $c$ ，产生的新序列将取代原序列  $U$ 。

Ex2. 当他们对于当前的  $U$  序列进行一次“拼点游戏”时，允许小 Y 在小 W 选出最优下标序列  $I_W = (i_1, i_2, \dots, i_m)$  之后，对  $I_W$  进行任意次修改操作。每次修改操作规则如下：

- (1) 任意选择一个正整数  $k$  满足  $2k + 1 \leq m$ ，以及两个非负整数  $z_1, z_2$  满足  $i_{2k} + z_1 < i_{2k+1} - z_2$ ；
- (2) 将  $i_{2k}$  修改为  $i_{2k} + z_1$ ，将  $i_{2k+1}$  修改为  $i_{2k+1} - z_2$ 。

若小 W 选出的下标序列  $I_W$  经过小 Y 若干次修改操作之后所对应的点数小于等于 0，则小 Y 获胜。

现在给出小 W 所进行的 Ex1 操作的信息，请你对于每一次“拼点游戏”，帮助他们计算：

- a) 小 W 一开始所能选出的最优下标序列对应的点数是多少？
- b) 小 Y 最少需要进行几次修改操作才能获胜？即使得  $D(I_W) \leq 0$ 。

### 【输入格式】

输入文件 joy.in 的第一行包含一个正整数  $T$ ，表示测试数据的组数。接下来为  $T$  组数据。

每一组数据的第一行包含两个整数  $n$  和  $q$ ，分别表示  $U$  中的元素个数和事件个数。

接下来的一行，包含  $n$  个用一个空格隔开的正整数，第  $i$  个整数为初始的序列中第  $i$  个元素  $u_i$ 。

接下来  $q$  行，每行代表一个事件（按事件发生顺序输入）。每行的第一个数非 0 即 1，表示这个事件的类型。

若为 0：在 0 之后还有三个整数  $l$ ， $r$  和  $c$ （这四个数之间均有一个空格），表示小 W 将  $u_l, u_{l+1}, \dots, u_r$  增加  $c$ ；

若为 1：表示两人进行了一次“拼点游戏”，你需要输出相应的结果。

**输入数据保证序列  $U$  中的所有元素总是正整数。**

### 【输出格式】

输出文件为 joy.out。

对于每一组测试数据，依次对每一次“拼点游戏”输出一行包含两个由一个空格隔开的整数  $D_{\max}$  和  $X$ ，其中

$D_{\max}$  为对于 当前序列  $U$ ，小 W 所能选出的最优下标序列所对应的点数；

$X$  表示小 Y 最少需要进行几次修改操作才能获胜。如果小 Y 不论多少次操作都无法获胜，则输出 -1。

**数据保证最优下标序列总是唯一的。**

### 【评分标准】

一个测试点包含多组测试数据，对于该测试点：

如果所有的  $D_{\max}$  均正确但某个  $X$  不正确，则可以得到 3 分；

如果所有的  $X$  均正确但某个  $D_{\max}$  不正确，则可以得到 7 分；

如果所有回答均正确，则可以得到 10 分。

### 【样例输入】

```

2
5 9
9 10 7 6 8
1
0 4 5 2
0 3 5 4
1
0 2 5 -2
0 3 5 -3
0 4 5 -2
0 5 5 -4
1
4 3
2 4 3 5
1
0 3 3 3
1

```

**【样例输出】**

```
3 1
5 -1
0 0
4 -1
4 -1
```

**【样例说明】**

输入数据包含两组测试数据。

在第一组测试数据中：

第一次“拼点游戏”时，最优下标序列为(1,2,4,5)，小 Y 只需要进行一次修改操作：选择  $k=1$ ，以及非负整数  $z_1=1$ ， $z_2=0$ 。这样经过修改操作之后下标序列将变为(1,3,4,5)，小 Y 获胜。

第三次“拼点游戏”时，序列  $U$  为(9,8,6,5,3)，小 W 所选择的最优下标序列为空序列，所产生的点数为 0。在这种情况下，小 Y 无法进行任何修改操作（也无需进行任何修改操作），此时小 Y 已经直接获胜。

**【数据规模】**

对于 10% 的数据满足  $n, q \leq 13$ ；

对于 30% 的数据满足  $n, q \leq 1000$ ；

对于另外 20% 的数据满足  $T=1$  且  $n \leq 40000$ ；

对于 100% 的数据满足  $T \leq 3$  且  $n, q \leq 10^5$ ，同时初始序列  $U$  满足  $0 < u_i < 2^{31}$ ， $|c| < 10^5$ 。

## 关系挖掘

### 【问题描述】

有人说：“世界上任何两个人最多只需要通过 6 个人就能建立联系”。小 B 对此非常感兴趣，于是着手开展了一些社会网络中关系挖掘的研究工作。

现在小 B 得到了一个包含  $N$  个人的社会网络数据，该网络中有  $M$  条关系信息。一条关系信息可以表示为  $(a_i, b_i, w_i)$ ，表示  $a_i$  与  $b_i$  两个人之间存在关系，且紧密度为  $w_i$  ( $w_i > 0$ )。现在小 B 希望挑选其中的  $K$  ( $K \leq N$ ) 个人作为研究对象，为使研究工作具有较高的可信度，小 B 希望这  $K$  个人之间的关系紧密度之和尽量大。

该问题可抽象为：给定一个带权无向图  $G=(V, E)$  和整数  $K$ ，目标是求出点集  $V$  的一个子集  $S$ ，使得  $|S| = K$ ，且使下式最大化

$$\sum_{(a_i, b_i, w_i) \in E \text{ 且 } a_i \in S \text{ 且 } b_i \in S} w_i$$

### 【输入格式】

这是一道提交答案的试题，在你的目录下有 10 个输入文件 `relation*.in`。

输入文件的第一行为三个整数  $N$ ， $M$  和  $K$ ，分别表示给定的社会网络中的点数（人数）、边数（关系数目）以及需要选择的点数（人数） $K$ 。

接下来  $M$  行，每行三个正整数  $a_i$ ， $b_i$ ， $w_i$ ，表示一条边（关系）。所有的点（人）按 1 到  $N$  依次编号。

### 【输出格式】

对于每一个输入文件，在目录下给出对应的输出文件 `relation*.out`。

输出文件应包含  $K$  行，每行一个整数，表示选出的  $K$  个人的编号。

### 【样例输入】

```
3 2 2
1 2 3
1 3 5
```

### 【样例输出】

```
1
3
```

### 【评分标准】

对于每个测试点，如果你没有输出或者输出不合法则得 0 分。

对于每个测试点，我们设有四个评分参数  $m_1$ 、 $m_2$ 、 $m_3$  和  $m_4$ 。假设选手选出的  $K$  个人之间关系紧密度之和为  $c$ ，

若  $c > m_1$ ，得 12 分；

若  $c = m_1$ ，得 10 分；

若  $m_1 > c \geq m_2$ ，得 8 分；

若  $m_2 > c \geq m_3$ ，得 5 分；

若  $m_3 > c \geq m_4$ ，得 3 分；

若  $c > 0$ ，得 1 分；

否则，得 0 分。

### 【如何测试你的输出】

在你的目录下有一个名为 `checker` 的程序可以用来检查你的输出，你可以在终端中使用以下命令来检查你的输出：

```
./checker N
```

其中  $N$  为测试点的编号，例如，要测试第 3 个测试点可以使用

```
./checker 3
```

该程序会检测你的输出是否合法。如果方案合法，程序还会给出该方案的紧密度之和。