# 全国青少年信息学奥林匹克竞赛

# CCF NOI 2023

# 第一试

时间: 2023 年 7 月 24 日 08:00 ~ 13:00

题目名称	方格染色	桂花树	深搜
题目类型	传统型	传统型	传统型
目录	color	tree	dfs
可执行文件名	color	tree	dfs
输入文件名	color.in	tree.in	dfs.in
输出文件名	color.out	tree.out	dfs.out
每个测试点时限	1.0 秒	0.5 秒	2.0 秒
每个测试点时限 内存限制	1.0 秒 512 MiB	0.5 秒 512 MiB	2.0 秒 512 MiB
	- 5	-	

#### 提交源程序文件名

对于 C++ 语言	color.cpp	tree.cpp	dfs.cpp
-----------	-----------	----------	---------

#### 编译选项

对于 C++ 语言 -02 -std=c++14 -static
----------------------------------

#### 注意事项(请仔细阅读)

- 1. 文件名(程序名和输入输出文件名)必须使用英文小写。
- 2. C++ 中函数 main() 的返回值类型必须是 int,程序正常结束时的返回值必须是 0。
- 3. 因违反以上两点而出现的错误或问题, 申诉时一律不予受理。
- 4. 若无特殊说明,结果的比较方式为全文比较(过滤行末空格及文末回车)。
- 5. 选手提交的程序源文件必须不大于 100KB。
- 6. 程序可使用的栈空间内存限制与题目的内存限制一致。
- 7. 只提供 Linux 格式附加样例文件。
- 8. 禁止在源代码中改变编译器参数(如使用 #pragma 命令),禁止使用系统结构相 关指令(如内联汇编)和其他可能造成不公平的方法。
- 9. 选手可使用快捷启动页面中的工具 selfEval 进行自测。在将答案文件(不必是全部题目)放到指定目录下后,即可选择全部或部分题目进行自测。注意:自测有次数限制,且自测结果仅用于选手调试,并不做为最终正式成绩。

## 方格染色 (color)

#### 【题目描述】

有一个 n 列 m 行的棋盘,共  $n \times m$  个方格。我们约定行、列均从 1 开始标号,且 第 i 列、第 j 行的方格坐标记为 (i,j)。初始时,所有方格的颜色均为白色。现在,你要 对这个棋盘进行 q 次染色操作。

染色操作分为三种,分别为:

- 1. 将一条横线染为黑色。具体地说,给定两个方格  $(x_1, y_1)$  和  $(x_2, y_2)$ ,保证  $y_1 = y_2$ ,将这两个方格之间的所有方格(包括这两个方格)染为黑色。
- 2. 将一条竖线染为黑色。具体地说,给定两个方格  $(x_1, y_1)$  和  $(x_2, y_2)$ ,保证  $x_1 = x_2$ ,将这两个方格之间的所有方格(包括这两个方格)染为黑色。
- 3. 将一条斜线染为黑色。具体地说,给定两个方格  $(x_1, y_1)$  和  $(x_2, y_2)$ ,保证  $x_2 x_1 = y_2 y_1(x_1 \le x_2)$ ,将这两个方格之间斜线上所有形如  $(x_1 + i, y_1 + i)(0 \le i \le x_2 x_1)$  的方格染为黑色。**这种染色操作发生的次数不超过** 5 次。

现在你想知道,在经过 q 次染色之后,棋盘上有多少个黑色的方格。

### 【输入格式】

从文件 color.in 中读入数据。

输入的第一行包含一个整数 c,表示测试点编号。c=0 表示该测试点为样例。

输入的第二行包含三个正整数 n, m, q,分别表示棋盘的列、行和染色操作的次数。

接下来 q 行,每行输入五个正整数  $t, x_1, y_1, x_2, y_2$ 。其中 t=1 表示第一种染色操作,t=2 表示第二种染色操作,t=3 表示第三种染色操作。 $x_1, y_1, x_2, y_2$  表示染色操作的四个参数。

## 【输出格式】

输出到文件 color.out 中。

输出一行包含一个整数,表示棋盘上被染为黑色的方格的数量。

#### 【样例1输入】

## 【样例1输出】

13 1

#### 【样例1解释】

在这组样例中,我们一共做了三次染色操作,如下图所示。

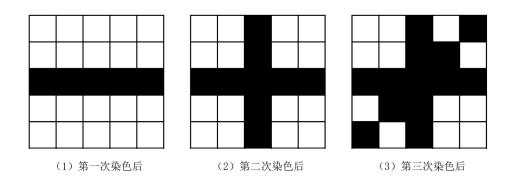


图 1: 样例图片

第一次操作时,将 (1,3),(2,3),(3,3),(4,3),(5,3) 染为黑色。 第二次操作时,将(3,1),(3,2),(3,3),(3,4),(3,5)染为黑色。 第三次操作时,将(1,1),(2,2),(3,3),(4,4),(5,5)染为黑色。

在三次染色操作后,一共有13个方格被染为黑色。

#### 【样例 2】

见选手目录下的 *color/color2.in* 与 *color/color2.ans*。 这个样例满足测试点 1~5 的条件限制。

#### 【样例 3】

见选手目录下的 *color/color3.in* 与 *color/color3.ans*。 这个样例满足测试点 6~9 的条件限制。

#### 【样例 4】

见选手目录下的 *color/color4.in* 与 *color/color4.ans*。 这个样例满足测试点 10~13 的条件限制。

## 【样例 5】

见选手目录下的 color/color5.in 与 color/color5.ans。 这个样例满足测试点  $14\sim17$  的条件限制。

## 【样例 6】

见选手目录下的 color/color6.in 与 color/color6.ans。 这个样例满足测试点  $18 \sim 19$  的条件限制。

#### 【样例 7】

见选手目录下的 *color/color7.in* 与 *color/color7.ans*。 这个样例满足测试点 20 的条件限制。

#### 【数据范围】

对于所有测试数据保证:  $1 \le n, m \le 10^9$ ,  $1 \le q \le 10^5$ ,  $1 \le x_1, x_2 \le n$ ,  $1 \le y_1, y_2 \le m$ , 且最多有 5 次第三种染色操作。

测试点编号	$n, m \leq$	$q \leq$	特殊性质
$1 \sim 5$	300	300	无
$6 \sim 9$		2000	
$10 \sim 13$	$10^{5}$	$10^{5}$	A
$14 \sim 17$	10		В
$18 \sim 19$			无
20	$10^{9}$		

特殊性质 A: 保证只有第一种染色操作。

特殊性质 B: 保证只有第一种和第二种染色操作。

## 桂花树 (tree)

#### 【题目描述】

小 B 八年前看到的桂花树是一棵 n 个节点的树 T,保证 T 的非根节点的父亲编号 小于自己。给定整数 k,称一棵 (n+m) 个节点的有根树 T' 是繁荣的,当且仅当以下所有条件满足:

- 1. 对于任意满足  $1 \le i, j \le n$  的 (i, j),在树 T 和树 T' 上,节点 i 和 j 的最近公共 祖先编号相同。
- 2. 对于任意满足  $1 \le i, j \le n + m$  的 (i, j),在树 T' 上,节点 i 和 j 的最近公共祖 先编号不超过  $\max(i, j) + k$ 。

注意题目中所有树的节点均从 1 开始编号,且根节点编号为 1。T' 不需要满足非根节点的父亲编号小于自己。

小 B 想知道有多少棵 (n+m) 个节点的树是繁荣的,认为两棵树不同当且仅当存在某一个节点在两棵树上的父亲不同。你只输出方案数在模  $(10^9+7)$  意义下的值。

#### 【输入格式】

从文件 tree.in 中读入数据。

#### 本题有多组测试数据。

输入的第一行包含两个整数 c, t,分别表示测试点编号和测试数据组数。c = 0 表示该测试点为样例。

接下来依次输入每组测试数据,对于每组测试数据:

输入的第一行包含三个整数 n, m, k。

输入的第二行包含 n-1 个整数  $f_2, f_3, \dots, f_n$ ,其中  $f_i$  表示 T 中节点 i 的父亲节点编号。

#### 【输出格式】

输出到文件 tree.out 中。

对于每组测试数据输出一行一个整数,表示繁荣的树的数量在模  $(10^9 + 7)$  意义下的答案。

#### 【样例1输入】

```
1 0 3
2 1 2 1
3 4 2 2 1
```

## 【样例1输出】

```
1 3 2 16 3 15
```

### 【样例1解释】

对于样例中的第一组测试数据,有三棵合法的树,其每个节点的父亲构成的序列  $\{f_2, f_3\}$  分别为  $\{1, 1\}$ 、 $\{3, 1\}$ 、 $\{1, 2\}$ 。注意这组测试数据的第二行为空行。

对于样例中的第二组、第三组测试数据,共有 16 棵树满足第一个条件。其中只有 父亲序列为 {4,4,1} 的树在第三组测试数据中不满足第二个条件。

## 【样例 2】

见选手目录下的 tree/tree2.in 与 tree/tree2.ans。 该组样例满足 n < 100,五组测试数据中 m 分别不超过 0, 1, 1, 2, 2。

#### 【样例 3】

见选手目录下的 tree/tree3.in 与 tree/tree3.ans。

该组样例满足 k=0,五组测试数据中前两组测试数据满足 n=1,第一、三、四组测试数据满足  $n,m \leq 100$ 。

#### 【样例 4】

见选手目录下的 tree/tree4.in 与 tree/tree4.ans。 该组样例前两组测试数据满足 n=1,第一、三、四组测试数据满足  $n, m \leq 100$ 。

#### 【数据范围】

对于所有测试数据保证:  $1 \le t \le 15$ ,  $1 \le n \le 3 \times 10^4$ ,  $0 \le m \le 3000$ ,  $0 \le k \le 10$ ,  $1 \le f_i \le i - 1$ 。

测试点编号	$n \leq$	$m \leq$	$k \le$
1, 2	4	4	
3	$3 \times 10^4$	0	
4	$10^{2}$	1	10
5	$3 \times 10^{4}$		10
6	$10^{2}$	2	
7	$3 \times 10^{4}$		
8,9		$10^{2}$	0
10	1	3,000	
11		$10^{2}$	10
12		3,000	10
13, 14	$10^{2}$	$10^{2}$	0
15, 16	$3 \times 10^{4}$	3,000	
17, 18	$10^{2}$	$10^{2}$	10
19, 20	$3 \times 10^4$	3,000	10

## 深搜 (dfs)

#### 【题目描述】

深度优先搜索是一种常见的搜索算法。通过此算法,我们可以从一个无重边、无自环的无向连通图 G = (V, E) ,和某个出发点 s ,得到一棵树 T 。

算法的流程描述如下:

- 1. 将栈 S 设置为空,并令  $T = (V, \emptyset)$ ,即 T 的边集初始为空。
- 2. 首先将出发点 s 压入 S 中。
- 3. 访问栈顶节点 u, 并将 u 标记为"已访问的"。
- 4. 如果存在与 u 相邻且未被访问的节点,则**任意地**从这些节点中挑选一个记为 v。 我们将边 (u,v) 加入 T 的边集中,并将 v 压入栈 S 中,然后回到步骤 **3**。若不存在这样的节点,则从栈中弹出节点 u。

可以证明,当图 G 为连通图时,该算法会得到图的某一棵生成树 T。但**算法得到的** 树 T 可能不是唯一的,它取决于搜索的顺序,也就是算法的第 4 步所选取的顶点。指定出发点 s 后,如果能够选取一种特定的搜索顺序,使得算法得到的树恰好是 T,则我们称 T 是 G 的一棵 s-dfs 树。

现在给定一棵 n 个顶点的树 T,顶点编号为  $1 \sim n$ ,并额外给出 m 条边。我们保证 这 m 条边两两不同,连接不同的顶点,且与 T 中的 n-1 条树边两两不同。我们称额 外给出的 m 条边为**非树边**。在这 n 个顶点中,我们指定了恰好 k 个顶点作为**关键点**。

现在你想知道,有多少种选取这 m 条非树边的方法(可以全部不选),使得:将 T 的边与被选中的非树边构成图 G 之后,存在某个**关键点** s ,使得 T 是 G 的一棵 s-dfs 树。

由于答案可能十分巨大, 你只需要输出方案数在模 (109+7) 意义下的值。

#### 【输入格式】

从文件 dfs.in 中读入数据。

输入的第一行包含一个整数 c,表示测试点编号。c=0 表示该测试点为样例。

输入的第二行包含三个正整数 n, m, k,分别表示顶点个数,非树边的数量,关键点的数量。

接下来 n-1 行,每行包含两个正整数 u,v 表示树 T 的一条边。保证这 n-1 条边构成了一棵树。

接下来 m 行,每行包含两个正整数 a, b 表示一条非树边。保证 (a, b) 不与树上的边重合,且没有重边。

输入的最后一行包含 k 个正整数  $s_1, s_2, \dots, s_k$ ,表示 k 个关键点的编号。保证  $s_1, s_2 \dots, s_k$  互不相同。

#### 【输出格式】

输出到文件 dfs.out 中。

输出一行包含一个非负整数,表示方案数在模(109+7)意义下的值。

#### 【样例1输入】

```
      1
      0

      2
      4
      2
      2

      3
      1
      2

      4
      2
      3

      5
      3
      4

      6
      1
      3

      7
      2
      4

      8
      2
      3
```

#### 【样例1输出】

1 3

#### 【样例1解释】

在这个样例中,有三种选取非树边的方法: 只选取边 (1,3),只选取边 (2,4),或不选取任何一条非树边。

如果只选取边 (1,3),或者不选取任何一条非树边,则我们发现 T 都是图 G 的 3-dfs 树。指定的搜索顺序如下:

- 1. 将 3 放入栈 S 中。此时 S = [3]。
- 2. 将 3 标记为"已访问的"。
- 3. 由于 3 与 2 相连,且 2 是"未访问的",将 2 放入栈 S 中,并将 (3,2) 加入树 T 中,此时 S = [3,2]。
- 4. 将 2 标记为"已访问的"。
- 5. 由于 2 与 1 相连,且 1 是 "未访问的",将 1 放入栈 S 中,并将 (2,1) 加入树 T 中,此时 S = [3,2,1]。
- 6. 由于与 1 相邻的点都是"已访问的",将 1 弹出栈,此时 S = [3, 2]。
- 7. 由于与 2 相邻的点都是"已访问的",将 2 弹出栈,此时 S = [3]。
- 8. 由于 3 与 4 相连,且 4 是"未访问的",将 4 放入栈 S 中,并将 (3,4) 加入树 T 中,此时 S = [3,4]。
- 9. 由于与 4 相连的点都是"已访问的",将 4 弹出栈,此时 S = [3]。

- 10. 由于与 3 相连的点都是"已访问的",将 3 弹出栈,此时 S 重新变为空。 如果只选取边 (2,4),则我们可以说明 T 是图 G 的 2-dfs 树。指定的搜索顺序如下:
- 1. 将 2 放入栈 S 中。此时 S = [2]。
- 2. 将 2 标记为"已访问的"。
- 3. 由于 2 与 3 相连,且 3 是"未访问的",将 3 放入栈 S 中,并将 (2 3) 加入树 T 中,此时 S = [2,3]。
- 4. 将 3 标记为"已访问的"。
- 5. 由于 3 与 4 相连,且 4 是"未访问的",将 4 放入栈 S 中,并将 (3,4) 加入树 T 中,此时 S = [2,3,4]。
- 6. 由于与 4 相邻的点都是"已访问的",将 4 弹出栈,此时 S = [2, 3]。
- 7. 由于与 3 相邻的点都是"已访问的",将 3 弹出栈,此时 S = [2]。
- 8. 由于 2 与 1 相连,且 1 是 "未访问的",将 1 放入栈 S 中,并将 (2,1) 加入树 T 中,此时 S = [2,1]。
- 9. 由于与 1 相连的点都是"已访问的",将 1 弹出栈,此时 S = [2]。
- 10. 由于与 2 相连的点都是"已访问的",将 2 弹出栈,此时 S 重新变为空。

#### 【样例 2】

见选手目录下的 dfs/dfs2.in 与 dfs/dfs2.ans。这个样例满足测试点  $4 \sim 6$  的约束条件。

#### 【样例 3】

见选手目录下的 dfs/dfs3.in 与 dfs/dfs3.ans。这个样例满足测试点  $10 \sim 11$  的约束条件。

#### 【样例 4】

见选手目录下的 dfs/dfs4.in 与 dfs/dfs4.ans。这个样例满足测试点  $12 \sim 13$  的约束条件。

#### 【样例 5】

见选手目录下的 dfs/dfs5.in 与 dfs/dfs5.ans。 这个样例满足测试点  $14 \sim 16$  的约束条件。

#### 【样例 6】

见选手目录下的 dfs/dfs6.in 与 dfs/dfs6.ans。这个样例满足测试点 23  $\sim$  25 的约束条件。

## 【数据范围】

对于所有测试数据保证:  $1 \le k \le n \le 5 \cdot 10^5$ ,  $1 \le m \le 5 \cdot 10^5$ 。

测试点编号	$n \leq$	$m \leq$	$k \leq$	特殊性质
$1 \sim 3$	6	6	n	
$4 \sim 6$	15	15	6	无
$7 \sim 9$				
$10 \sim 11$	300	300		A
$12 \sim 13$				В
$14 \sim 16$				无
$17 \sim 18$	$2 \cdot 10^5$	$2 \cdot 10^5$	n	A
$19 \sim 21$				В
22				无
$23 \sim 25$	$5 \cdot 10^5$	$5 \cdot 10^5$		

特殊性质 A: 保证在 T 中, i 号点与 i+1 号点相连  $(1 \le i < n)$ 。

特殊性质 B: 保证若将 T 的边与所有 m 条非树边构成一个图 G,则 T 是 G 的一棵 1-dfs 树。

请注意,1 号点不一定是 k 个关键点之一。