这大概是一套省选模拟题

AwD

2019.1

题目名称	沙雕出题 人与三		道良心题
源程序名	tree	sequence	N/A
输入文件名	tree.in sequence.in		jigsaw.in
输出文件名	tree.out	sequence.out	jigsaw.out
单测试点时限	4s	4s	N/A
运行内存限制	512MB	512MB	N/A

哈,哈哈,哈哈哈,哈哈哈哈!

沙雕出题

steam 的年终促销刚刚结束,小 y^{∞} 打开了自己的支付宝,掐指一算,震惊(并不)的发现,剩下的<mark>钱</mark>并不足以自己撑到月末。

"没办法,只能搞点钱来了。"

作为一个数竞选手,讲课是不可能讲课的,这辈子都不会讲课的,只能出出 OI 题,才能维持生活这个样子。

"……感觉,出不出题。"

没有枪、没有炮, 敌人给我们造!

- "首先,先搞一个原题。给一棵有点权的树。支持链加,求链上比x小的数的个数。"
- "这个好像不太强,不如就问链上第 k 小吧。"
- "都有链操作了,怎么能没有子树操作呢?还得支持子树加,求子树第k小。"
- "说到子树操作,肯定树也得动起来哇,改父亲肯定是要有的吧"
- "动态树肯定得强制在线的吧,没有强制在线怎么行呢?"
- "……诶……这个,咋做啊……"

... ...

- "能不能帮我验个题啊?",说着,小 y^{∞} 把他出的题发给了你。
- "我不太验得动你的题啊……"
- "……如果你验完了,而且我有闲钱的话,我可以给你点报酬哦……"

说到钱,就想起了化缘,今年下半年……好像不太对,不过反正你就答应下来了……

- "那如果我做不出来,有没有题解供我参考呢?"
- "啊, 你是说题解是吧, 我还没有编出……不对, 我还没有编写完题解……"
- "这样么,那我先试试看吧……",说着,你打开了小 y^{∞} 发给你的题面:

题目描述

给定一棵根为节点 1 的有根树, 点上有点权。 支持以下五种操作:

- 对从节点 u 到根的链上的每个节点点权同时增加一个数。
- 对以节点 u 为根的子树中每个节点点权同时增加一个数。
- 修改节点 u 的父亲。
- 询问从节点 u 到根的链上的第 v 小的点权。
- 询问以节点 u 为根的子树中第 v 小的点权。

可能会要求强制在线。

输入格式

第一行一个整数,表示测试集编号。

第二行三个整数 N, M, K。分别表示节点个数、操作次数及是否强制在线。

第三行 N-1 个整数, 第 i 个表示节点 i+1 的父亲是 p, 保证 p < i+1。

第四行 N 个整数, 第 i 个为 V_i , 表示节点 i 的初始点权、

接下来 M 行,每行描述了一个操作。各行的开头有一个整数 opt,用来描述操作的编号。

若 opt = 1,接下来两个整数 u, v。表示对从节点 u 到根的链上的每个节点点权增加 v。

若 opt = 2,接下来两个整数 u, v。表示对以节点 u 为根的子树中每个节点点权增加 v。

若 opt = 3,接下来两个整数 u, v。表示将节点 u 的父亲修改为节点 v。

若 opt = 4,接下来两个整数 u, v。表示询问从节点 u 到根的链上的第 v 小的点权。

若 opt = 5,接下来两个整数 u, v。表示询问以节点 u 为根的子树中第 v 小的点权。

如果 K=1, 则读入的 u,v 都需要异或上一次询问的答案 lastans。特殊的, 当没有上一次询问时, lastans=0。

输出格式

对于每个 opt = 4 或 opt = 5 的操作。输出一个整数表示答案。

样例

输入

0

5 5 0

1 1 2 2

1 2 3 4 5

1 2 1

2 2 2

3 4 2

4 2 1

5 2 2

输出

2

6

数据范围

一共7个测试集:

分数	测试集编号	N 的规模	M 的规模	K	特殊限制
9	1	$N \le 5000$	$M \le 5000$		
11	2	$N \le 50000$	$N \leq 50000$	K = 0	i 的父亲恒为 $i-1$
13	3				只存在 $opt = 1$ 或 $opt = 4$ 的操作
15	4				不存在 opt = 3 的操作
17	5				不存在 $opt = 1$ 或 $opt = 4$ 的操作
10	6				
25	7			K=1	

对于所有的数据,有: $1 \le N, M$; $0 \le V_i \le 5 \times 10^8$;

对于 opt = 1 或 opt = 2 的操作,有 $0 \le v \le 10000$ 。

对于 opt = 3 的操作,有 v < u。

对于 opt = 4 或 opt = 5 的操作, 保证询问的点权一定存在。

人与三

宅文化分身·次世代亚文化之女·兽耳 JK·全人类的希望·传奇驾驶员·可爱(天下无双)·一闪而过白色幻影·无情的粉丝屠杀机器·乱葬岗初代长老·月球魔术师·赫鲁晓夫亲女儿·承载着希望的独角兽·氪金发动机·一狐当关万夫暴毙·super chat 收割机·大楚兴陈胜王·慈悲与全知全能的神·精神支柱·AWSL·大规模杀伤性武器·不凡的品茶之神·Nippon 国宝·自闭雪是猫·百合营业鬼才·国家一级保护动物·kawaii bass 公认第一音源·猫叫杀人吉尼斯世界纪录·工业化的高速神言·狐型自走 KTV 一式·kitsune of Mass Destruction·不败的神话·21c Renaissance·共和国的伟大革命者·C 酱,是超自然部的一员,也是小 y^∞ 的好朋友。

作为一个正统的超自然部的成员, C 酱的一大爱好是构筑魔法阵, 另一大爱好是屠杀粉丝(确信)。众所周知,在本位面,绝大多数被称作魔法阵或与之相似的东西都不能产生超自然现象。但 C 酱坚信,在自己摆出的魔法阵中,总有一个是有效的,"谁知道世界有没有留后门呢?"。

作为共产主义的接班人,小 y^{∞} 不能接受 C 酱把大量时间花在这种虚无缥缈的事情上,他想要用事实告诉 C 酱,遍历所有的魔法阵是不现实的。经过日复一日的测量,小 y^{∞} 得到了 C 酱摆魔法阵的平均时间——11 分 45 秒 14。要算 C 酱尝试所有魔法阵的总时间,就得算出有多少个她可能摆出的魔法阵了。

小 y^{∞} 不喜欢 "大约"、"估计" 这类字眼,他想知道个数的精确值。不过他并不擅长于数数,因此只得求助于精通计算机的你。为了小 y^{∞} 的幸福,你会帮助他么?

题目描述

- "C 酱的魔法阵遵循了一些规律,除了 M 个圈以外,其他部分长得都是一样的。"
- "每个圈外都刻着祈祷文,每则祈祷文都是某一单词的数次重复。"
- "比如说我上次就见到了形如 AWSL AWSL AWSL 的祈祷文。"
- "祈祷文当然不能太长咯。听 C 酱说,祈祷文的长度之R不能超过 N。"
- "刚才说的那个祈祷文长度是 12,如果有 3 个这样的圈,那么长度之积就是 12³ = 1728。"
- "你问有多少不同的单词?"
- "无穷无尽。不过,对于一个特定的长度,单词的数量是有限的,它的数量还是一个关于长度的多项式——对于长度 x,一共有 $\sum_{i=0}^K A_i x^i$ 种不同的单词。"
 - "插一发值就发现了啦~"

"圈本身就是是两两不同的。两个魔法阵不同,当且仅当存在至少一个对应的圈。它们的单词不同,或是 单词出现的次数不同。"

"所以说, C 酱到底能画出多少个不同的魔法阵呢?"

事实上,上面的内容都不重要,形式化的题意:

$$\Rightarrow H(x) = \sum_{i=0}^{K} A_i x^i$$
.

$$\diamondsuit G(x) = \sum_{d|x} H(d)$$
.

求
$$\sum_{i=1}^{N} F(i, M)$$
。

输入格式

第一行三个整数,分别为 N, M, K。 第二行 K+1 个整数,第 i 个为 A_{i-1} 。

输出格式

一个整数表示答案,由于结果可能很大,请输出其在模 323232323 意义下的结果。

样例

输入

10 2 1

1 1

输出

753

数据范围

一共 9 个测试集:

分数	测试集编号	N 的规模	M 的规模	K 的规模	
6	1		$M \leq 1$	$K \le 50$	
12	2	$N < 10^8$	$M \leq 2$	$N \geq 90$	
6	3	$V \leq 10$		$K \leq 0$	
12	4			$K \leq 1$	
5	5	$N \le 10^5$			
12	6	$N \le 10^6$	$M \le 30$		
7	7	$N \le 10^7$		$K \le 50$	
15	8	$N \le 10^8$			
25	9	$N \le 10^9$			

对于所有的数据,有: $1 \le N, M$; $0 \le K$; $0 \le V_i < 323232323$.

道良心题

这是一道提交答案题

- C 酱打开了小 y^{∞} 的电脑。
- C酱输入了密码。
- C 酱打开了"我的电脑"。
- C酱找到了一个被隐藏的文件夹。
- C酱很生气。
- C酱心生一计。
- ……三十分钟后……
- C 酱关闭了小 y^{∞} 的电脑。

题目描述

小 y^{∞} 惊讶的发现,他电珍藏的插画被来自东方的神秘力量安排了!

经过仔细的观察,小 y^{∞} 发现,这些图片先是被分割为了若干大小相等的矩形,而后位于中间的块被 shuffle 了。







被打乱后的图片

由于一些知道的人知道,不知道的人不知道的原因,小 y^∞ 并不能访问这些插画的原图。于是乎,他只能尝试复原这些插画。可是小 y^∞ 是数竞选手,并不擅长编程,因此他只得求助于精通计算机的你,希望你能帮助他复原这些插画。

如果你成功的复原了这些插画的话,小 y^{∞} 应该会把这些插画的出处告诉你的吧 $^{\sim}$

输入格式

下发文件中的 in_image/X.ppm 以 PPM 格式保存了编号为 X 的图片。PPM 格式是一种简单的图片存储格式,可以在 linux 下直接打开,且非常容易读取,是一种可以用来出 OI 题的好格式。

PPM 格式的结构如下:

第一行一个字符串, 指明了编码的具体格式, 在本题中, 该字符串恒为 P6。

第二行两个整数 W, H, 分别为图片的**宽**与图片的**高**。

第三行一个整数 max_value, 表示图片最大的像素值, 在本题中, 该值恒为 255。

第四行一个长度为 $W \times H \times 3$ 的字符串,按先从上至下、再从左至右的顺序,每三个字符一组,依次描述了每个像素。字符的 ASCII 码依次对应了该像素的 RGB。

如果对读入感到困惑的话可以直接使用下发文件 jigsaw_sample.cpp 中的实现,调用

void read_image(const char *file_name, Image &img);

可以得到文件名为 $file_name$ 的图片的信息,img[i][j][k] 是一个介于 0 至 1 之间的实数,描述了位于第 i+1 行第 j+1 列的像素的 "RGB"[k] 的值(即 0 为 R, 1 为 G, 2 为 B)。注:img[0][0][0] 为位于左上角的像素的红光的强度。

下发文件 jigsaw.in 描述了图片分块的信息,每行三个整数 X,h,w,表示第 X 张图片中块的**高**是 h,**宽** 是 w。也就是是说,这张图片被分成了 $\frac{H}{h} \times \frac{W}{w}$ 块,其中有 $\frac{H-2h}{h} \times \frac{W-2w}{w}$ 块被打乱了。保证 H 是 h 的倍数,W 是 w 的倍数。

输出格式

由于图片太多,每张图片一个答案文件不现实,因此只需提交一个文件包含所有图片的答案。对于每张图片,输出若干行:

第一行一个整数 X,表示这张图片的编号。

第二行两个整数,分别为 $\frac{H-2h}{h}$ 与 $\frac{W-2w}{w}$ 。(为什么要输出这两个东西? 因为选手输出和标准答案格式 一样才好看!)

接下来 $\frac{H-2h}{h}$ 行,每行 $\frac{W-2w}{w}$ × 2 个整数,相邻两个数一组,若第 i 行的第 j 个数对为 k,p,则表示被打乱图片中位于第 k 行的第 p 列的块在原始图片中位于第 i 行第 j 列。注:位于第 2 行的第 3 列的块的左上角为 (2h,3w),右下角为 (3h-1,4w-1)。

具体实现可以参考下发文件 jigsaw.out, 里面演示了应如何输出编号为 -10 至 -1 的这十张图片的答案。没有求出所有图片的答案?可以只输出求出来的答案。

样例

输入

-10 160 113

输出

-10

3 3

1 3 2 1 1 1

3 1 2 2 3 3

2 3 3 2 1 2

解释

这是下发文件中编号为-10的图片,即题面中的图片的答案。

评分方式

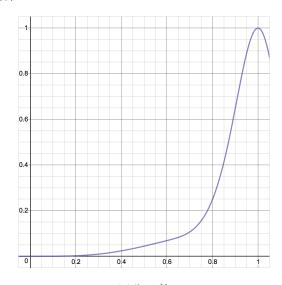
编号从 -10 至 -1 的图片为样例图片, 提交的答案不计分。

对于编号为从 0 至 99 的每张图片,如果你拼对了 x 块,而一共需要拼的块有 y 块。则在你在该图片上的得分为:

$$p^3(1-p)\tanh(p)(2-\tanh(p)) + p\sin^{39}(\frac{\pi p}{2}) + \frac{1}{3}p(1-p)\sin^{47}(\frac{1.18\pi p}{2})$$

其中 $p = \frac{x}{y}$ 。

这个函数的图像大约长这样:



评分函数

提示

如果对这个题感到迷茫的话,可以尝试直接在下发文件 jigsaw_sample.cpp 上修改。编译后运行./jigsaw_sample X,程序会将编号为 X 的图片的答案写入 jigsaw.out 中,并将拼出的图片保存在 out_image/X.ppm 处。

如果想手玩这个题的话,我们提供了下发文件 check.cpp 来方便手玩。将编号为 X 的图片的答案手工写入 jigsaw.out 中,编译后运行./check X,就可以在 out_image/X.ppm 处看到拼出的图片了!(真·良心出题人!)