

CCF 全国信息学奥林匹克联赛（NOIP2018）复赛

普及组

（请选手务必仔细阅读本页内容）

一. 题目概况

中文题目名称	标题统计	龙虎斗	摆渡车	对称二叉树
英文题目与子目录名	title	fight	bus	tree
可执行文件名	title	fight	bus	tree
输入文件名	title.in	fight.in	bus.in	tree.in
输出文件名	title.out	fight.out	bus.out	tree.out
每个测试点时限	1 秒	1 秒	2 秒	1 秒
测试点数目	20	25	20	25
每个测试点分值	5	4	5	4
附加样例文件	有	有	有	有
结果比较方式	全文比较（过滤行末空格及文末回车）			
题目类型	传统	传统	传统	传统
运行内存上限	256M	256M	256M	256M

二. 提交源程序文件名

对于 C++语言	title.cpp	fight.cpp	bus.cpp	tree.cpp
对于 C 语言	title.c	fight.c	bus.c	tree.c
对于 pascal 语言	title.pas	fight.pas	bus.pas	tree.pas

三. 编译命令（不包含任何优化开关）

对于 C++语言	g++ -o title title.cpp -lm	g++ -o fight fight.cpp -lm	g++ -o bus bus.cpp -lm	g++ -o tree tree.cpp -lm
对于 C 语言	gcc -o title title.c -lm	gcc -o fight fight.c -lm	gcc -o bus bus.c -lm	gcc -o tree tree.c -lm
对于 pascal 语言	fpc title.pas	fpc fight.pas	fpc bus.pas	fpc tree.pas

注意事项：

- 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/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、全国统一评测时采用的机器配置为：Intel(R) Core(TM) i7-8700K CPU @ 3.70GHz，内存 32GB。上述时限以此配置为准。
- 4、只提供 Linux 格式附加样例文件。
- 5、特别提醒：评测在当前最新公布的 NOI Linux 下进行，各语言的编译器版本以其为准。

1. 标题统计

(title.cpp/c/pas)

【问题描述】

凯凯刚写了一篇美妙的作文，请问这篇作文的标题中有多少个字符？

注意：标题中可能包含大、小写英文字母、数字字符、空格和换行符。统计标题字符数时，空格和换行符不计算在内。

【输入格式】

输入文件名为 `title.in`。

输入文件只有一行，一个字符串 `s`。

【输出格式】

输出文件名为 `title.out`。

输出文件只有一行，包含一个整数，即作文标题的字符数（不含空格和换行符）。

【输入输出样例 1】

<code>title.in</code>	<code>title.out</code>
234	3

见选手目录下的 `title/title1.in` 和 `title/title1.ans`。

【输入输出样例 1 说明】

标题中共有 3 个字符，这 3 个字符都是数字字符。

【输入输出样例 2】

<code>title.in</code>	<code>title.out</code>
Ca 45	4

见选手目录下的 `title/title2.in` 和 `title/title2.ans`。

【输入输出样例 2 说明】

标题中共有 5 个字符，包括 1 个大写英文字母，1 个小写英文字母和 2 个数字字符，还有 1 个空格。由于空格不计入结果中，故标题的有效字符数为 4 个。

【数据规模与约定】

规定 $|s|$ 表示字符串 `s` 的长度（即字符串中的字符和空格数）。

对于 40% 的数据， $1 \leq |s| \leq 5$ ，保证输入为数字字符及行末换行符。

对于 80% 的数据， $1 \leq |s| \leq 5$ ，输入只可能包含大、小写英文字母、数字字符及行末换行符。

对于 100% 的数据， $1 \leq |s| \leq 5$ ，输入可能包含大、小写英文字母、数字字符、空格和行末换行符。

2. 龙虎斗

(fight.cpp/c/pas)

【问题描述】

轩轩和凯凯正在玩一款叫《龙虎斗》的游戏，游戏的棋盘是一条线段，线段上有 n 个兵营（自左至右编号 $1 \sim n$ ），相邻编号的兵营之间相隔 1 厘米，即棋盘为长度为 $n-1$ 厘米的线段。 i 号兵营里有 c_i 位工兵。

下面图 1 为 $n=6$ 的示例：

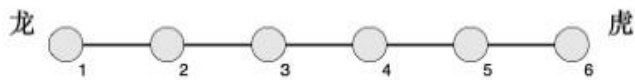


图 1. $n=6$ 的示例

轩轩在左侧，代表“龙”；凯凯在右侧，代表“虎”。他们以 m 号兵营作为分界，靠左的工兵属于龙势力，靠右的工兵属于虎势力，而第 m 号兵营中的工兵很纠结，他们不属于任何一方。

一个兵营的气势为：该兵营中的工兵数 \times 该兵营到 m 号兵营的距离；参与游戏一方的势力定义为：属于这一方所有兵营的气势之和。

下面图 2 为 $n=6, m=4$ 的示例，其中红色为龙方，黄色为虎方：

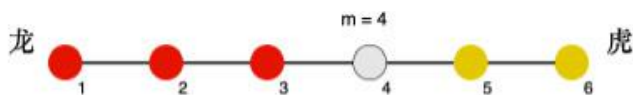


图 2. $n=6, m=4$ 的示例

游戏过程中，某一刻天降神兵，共有 s_1 位工兵突然出现在了 p_1 号兵营。作为轩轩和凯凯的朋友，你知道如果龙虎双方气势差距太悬殊，轩轩和凯凯就不愿意继续玩下去了。为了让游戏继续，你需要选择一个兵营 p_2 ，并将你手里的 s_2 位工兵全部派往兵营 p_2 ，使得双方气势差距尽可能小。

注意：你手中的工兵落在哪个兵营，就和该兵营中其他工兵有相同的势力归属（如果落在 m 号兵营，则不属于任何势力）。

【输入格式】

输入文件名为 fight.in。

输入文件的第一行包含一个正整数 n ，代表兵营的数量。

接下来的一行包含 n 个正整数，相邻两数之间以一个空格分隔，第 i 个正整数代表编号为 i 的兵营中起始时的工兵数量 c_i 。

接下来的一行包含四个正整数，相邻两数间以一个空格分隔，分别代表 m, p_1, s_1, s_2 。

【输出格式】

输出文件名为 fight.out。

输出文件有一行，包含一个正整数，即 p_2 ，表示你选择的兵营编号。如果存在多个编号同时满足最优，取最小的编号。

【输入输出样例 1】

fight.in	fight.out
6 2 3 2 3 2 3 4 6 5 2	2

第3页共9页

全国信息学奥林匹克联赛（NOIP2018）复赛

普及组

见选手目录下的 `fight/fight1.in` 和 `fight/fight1.ans`。

【输入输出样例 1 说明】

见问题描述中的图 2。

双方以 $m = 4$ 号兵营分界，有 $s_1 = 5$ 位工兵突然出现在 $p_1 = 6$ 号兵营。

龙方的气势为：

$$2 \times (4 - 1) + 3 \times (4 - 2) + 2 \times (4 - 3) = 14$$

虎方的气势为：

$$2 \times (5 - 4) + (3 + 5) \times (6 - 4) = 18$$

当你将手中的 $s_2 = 2$ 位工兵派往 $p_2 = 2$ 号兵营时，龙方的气势变为：

$$14 + 2 \times (4 - 2) = 18$$

此时双方气势相等。

【输入输出样例 2】

fight.in	fight.out
6 1 1 1 1 1 16 5 4 1 1	1

见选手目录下的 `fight/fight2.in` 和 `fight/fight2.ans`。

【输入输出样例 2 说明】

双方以 $m = 5$ 号兵营分界，有 $s_1 = 1$ 位工兵突然出现在 $p_1 = 4$ 号兵营。

龙方的气势为：

$$1 \times (5 - 1) + 1 \times (5 - 2) + 1 \times (5 - 3) + (1 + 1) \times (5 - 4) = 11$$

虎方的气势为：

$$16 \times (6 - 5) = 16$$

当你将手中的 $s_2 = 1$ 位工兵派往 $p_2 = 1$ 号兵营时，龙方的气势变为：

$$11 + 1 \times (5 - 1) = 15$$

此时可以使双方气势的差距最小。

【输入输出样例 3】

见选手目录下的 `fight/fight3.in` 和 `fight/fight3.ans`。

【数据规模与约定】

$$1 < m < n, 1 \leq p_1 \leq n。$$

对于 20% 的数据， $n = 3, m = 2, c_i = 1, s_1, s_2 \leq 100。$

另有 20% 的数据， $n \leq 10, p_1 = m, c_i = 1, s_1, s_2 \leq 100。$

对于 60% 的数据， $n \leq 100, c_i = 1, s_1, s_2 \leq 100。$

对于 80% 的数据， $n \leq 100, c_i, s_1, s_2 \leq 100。$

对于 100% 的数据， $n \leq 10^5, c_i, s_1, s_2 \leq 10^9。$

3. 摆渡车

(bus.cpp/c/pas)

【问题描述】

有 n 名同学要乘坐摆渡车从人大附中前往人民大学，第 i 位同学在第 t_i 分钟去等车。只有一辆摆渡车在工作，但摆渡车容量可以视为无限大。摆渡车从人大附中出发、把车上的同学送到人民大学、再回到人大附中（去接其他同学），这样往返一趟总共花费 m 分钟（同学上下车时间忽略不计）。摆渡车要将所有同学都送到人民大学。

凯凯很好奇，如果他能任意安排摆渡车出发的时间，那么这些同学的等车时间之和最小为多少呢？

注意：摆渡车回到人大附中后可以即刻出发。

【输入格式】

输入文件名为 bus.in。

第一行包含两个正整数 n, m ，以一个空格分开，分别代表等车人数和摆渡车往返一趟的时间。

第二行包含 n 个正整数，相邻两数之间以一个空格分隔，第 i 个非负整数 t_i 代表第 i 个同学到达车站的时刻。

【输出格式】

输出文件名为 bus.out。

输出一行，一个整数，表示所有同学等车时间之和的最小值（单位：分钟）。

【输入输出样例 1】

bus.in	bus.out
5 1 3 4 4 3 5	0

见选手目录下的 bus/bus1.in 和 bus/bus1.ans。

【输入输出样例 1 说明】

同学 1 和同学 4 在第 3 分钟开始等车，等待 0 分钟，在第 3 分钟乘坐摆渡车出发。摆渡车在第 4 分钟回到人大附中。

同学 2 和同学 3 在第 4 分钟开始等车，等待 0 分钟，在第 4 分钟乘坐摆渡车出发。摆渡车在第 5 分钟回到人大附中。

同学 5 在第 5 分钟开始等车，等待 0 分钟，在第 5 分钟乘坐摆渡车出发。自此所有同学都被送到人民大学。总等待时间为 0。

【输入输出样例 2】

bus.in	bus.out
5 5 11 13 1 5 5	4

见选手目录下的 bus/bus2.in 和 bus/bus2.ans。

【输入输出样例 2 说明】

同学 3 在第 1 分钟开始等车，等待 0 分钟，在第 1 分钟乘坐摆渡车出发。摆渡车在第 6 分钟回到人大附中。

同学 4 和同学 5 在第 5 分钟开始等车，等待 1 分钟，在第 6 分钟乘坐摆渡车出发。摆渡车在第 11 分钟回到人大附中。

同学 1 在第 11 分钟开始等车，等待 2 分钟；同学 2 在第 13 分钟开始等车，等待 0 分钟。他/她们在第 13 分钟乘坐摆渡车出发。自此所有同学都被送到人民大学。总等待时间为 4。可以证明，没有总等待时间小于 4 的方案。

【输入输出样例 3】

见选手目录下的 bus/bus3.in 和 bus/bus3.ans。

【数据规模与约定】

对于 10% 的数据， $n \leq 10$, $m = 1$, $0 \leq t_i \leq 100$ 。

对于 30% 的数据， $n \leq 20$, $m \leq 2$, $0 \leq t_i \leq 100$ 。

对于 50% 的数据， $n \leq 500$, $m \leq 100$, $0 \leq t_i \leq 10^4$ 。

另有 20% 的数据， $n \leq 500$, $m \leq 10$, $0 \leq t_i \leq 4 \times 10^6$ 。

对于 100% 的数据， $n \leq 500$, $m \leq 100$, $0 \leq t_i \leq 4 \times 10^6$ 。

4. 对称二叉树

(tree.cpp/c/pas)

【问题描述】

一棵有点权的有根树如果满足以下条件，则被轩轩称为**对称二叉树**：

1. 二叉树；
2. 将这棵树**所有**节点的左右子树交换，新树和原树对应位置的结构相同且点权相等。

下图中节点内的数字为权值，节点外的 *id* 表示节点编号。

	对称二叉树	非对称二叉树 (权值不对称)	非对称二叉树 (结构不对称)
原树			
所有节点的左右子树交换后			

现在给出一棵二叉树，希望你找出它的一棵子树，该子树为**对称二叉树**，且节点数**最多**。请输出这棵子树的节点数。

注意：只有树根的树也是对称二叉树。本题中约定，以节点 *T* 为子树根的一棵“子树”指的是：节点 *T* 和它的全部后代节点构成的二叉树。

【输入格式】

输入文件名为 tree.in。

第一行一个正整数 *n*，表示给定的树的节点的数目，规定节点编号 1~*n*，其中节点 1 是树根。

第二行 *n* 个正整数，用一个空格分隔，第 *i* 个正整数 v_i 代表节点 *i* 的权值。

接下来 *n* 行，每行两个正整数 l_i, r_i ，分别表示节点 *i* 的左右孩子的编号。如果不存在左 / 右孩子，则以 -1 表示。两个数之间用一个空格隔开。

【输出格式】

输出文件名为 tree.out。

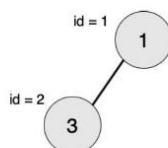
输出文件共一行，包含一个整数，表示给定的树的最大对称二叉子树的节点数。

【输入输出样例 1】

tree.in	tree.out
2 1 3 2 -1 -1 -1	1

见选手目录下的 tree/tree1.in 和 tree/tree1.ans。

【输入输出样例 1 说明】



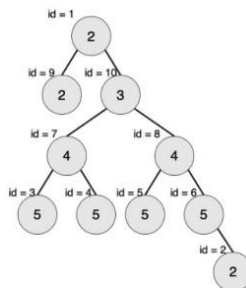
最大的对称二叉子树为以节点 2 为树根的子树，节点数为 1。

【输入输出样例 2】

tree.in	tree.out
10 2 2 5 5 5 5 4 4 2 3 9 10 -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1 2 3 4 5 6 -1 -1 7 8	3

见选手目录下的 tree/tree2.in 和 tree/tree2.ans。

【输入输出样例 2 说明】



最大的对称二叉树为以节点 7 为树根的子树, 节点数为 3。

【输入输出样例 3】

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

【数据规模与约定】

共 25 个测试点。

$v_i \leq 1000$ 。

测试点 1~3, $n \leq 10$, 保证根结点的左子树的所有节点都没有右孩子, 根结点的右子树的所有节点都没有左孩子。

测试点 4~8, $n \leq 10$ 。

测试点 9~12, $n \leq 10^5$, 保证输入是一棵“满二叉树”。

测试点 13~16, $n \leq 10^5$, 保证输入是一棵“完全二叉树”。

测试点 17~20, $n \leq 10^5$, 保证输入的树的点权均为 1。

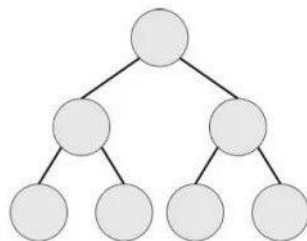
测试点 21~25, $n \leq 10^6$ 。

本题约定:

层次: 节点的层次从根开始定义起, 根为第一层, 根的孩子为第二层。树中任一节点的层次等于其父亲节点的层次加 1。

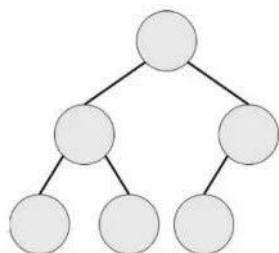
树的深度: 树中节点的最大层次称为树的深度。

满二叉树: 设二叉树的深度为 h , 且二叉树有 $2^h - 1$ 个节点, 这就是满二叉树。

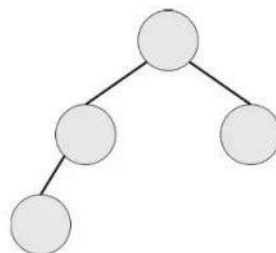


满二叉树 (深度为 3)

完全二叉树: 设二叉树的深度为 h , 除第 h 层外, 其它各层的结点数都达到最大个数, 第 h 层所有的结点都连续集中在最左边, 这就是完全二叉树。



完全二叉树 (深度为 3)



完全二叉树 (深度为 3)

CCF 全国信息学奥林匹克联赛（NOIP2018）复赛

提高组 day1

（请选手务必仔细阅读本页内容）

一. 题目概况

中文题目名称	铺设道路	货币系统	赛道修建
英文题目与子目录名	road	money	track
可执行文件名	road	money	track
输入文件名	road.in	money.in	track.in
输出文件名	road.out	money.out	track.out
每个测试点时限	1s	1s	1s
测试点数目	10	20	20
每个测试点分值	10	5	5
附加样例文件	有	有	有
结果比较方式	全文比较（过滤行末空格及文末回车）		
题目类型	传统	传统	传统
运行内存上限	512M	512M	512M

二. 提交源程序文件名

对于 C++语言	road.cpp	money.cpp	track.cpp
对于 C 语言	road.c	money.c	track.c
对于 pascal 语言	road.pas	money.pas	track.pas

三. 编译命令（不包含任何优化开关）

对于 C++语言	g++ -o road road.cpp -lm	g++ -o money money.cpp -lm	g++ -o track track.cpp -lm
对于 C 语言	gcc -o road road.c -lm	gcc -o money money.c -lm	gcc -o track track.c -lm
对于 pascal 语言	fpc road.pas	fpc money.pas	fpc track.pas

注意事项：

- 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/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、全国统一评测时采用的机器配置为：Intel(R) Core(TM) i7-8700K CPU @ 3.70GHz，内存 32GB。上述时限以此配置为准。
- 4、只提供 Linux 格式附加样例文件。
- 5、特别提醒：评测在当前最新公布的 NOI Linux 下进行，各语言的编译器版本以其为准。

1. 铺设道路

(road.cpp/c/pas)

【问题描述】

春春是一名道路工程师，负责铺设一条长度为 n 的道路。

铺设道路的主要工作是填平下陷的地表。整段道路可以看作是 n 块首尾相连的区域，一开始，第 i 块区域下陷的深度为 d_i 。

春春每天可以选择一段连续区间 $[L, R]$ ，填充这段区间中的每块区域，让其下陷深度减少 1。在选择区间时，需要保证，区间内的每块区域在填充前下陷深度均不为 0。

春春希望你能帮他设计一种方案，可以在最短的时间内将整段道路的下陷深度都变为 0。

【输入格式】

输入文件名为 road.in。

输入文件包含两行，第一行包含一个整数 n ，表示道路的长度。

第二行包含 n 个整数，相邻两数间用一个空格隔开，第 i 个整数为 d_i 。

【输出格式】

输出文件名为 road.out。

输出文件仅包含一个整数，即最少需要多少天才能完成任务。

【输入输出样例 1】

road.in	road.out
6 4 3 2 5 3 5	9

见选手目录下的 road/road1.in 和 road/road1.ans。

【样例解释】

一种可行的最佳方案是，依次选择：

[1,6]、[1,6]、[1,2]、[1,1]、[4,6]、[4,4]、[4,4]、[6,6]、[6,6]。

【输入输出样例 2】

见选手目录下的 road/road2.in 和 road/road2.ans。

【数据规模与约定】

对于 30% 的数据， $1 \leq n \leq 10$ ；

对于 70% 的数据， $1 \leq n \leq 1000$ ；

对于 100% 的数据， $1 \leq n \leq 100000$ ， $0 \leq d_i \leq 10000$ 。

2. 货币系统

(money.cpp/c/pas)

【问题描述】

在网友的国度中共有 n 种不同面额的货币，第 i 种货币的面额为 $a[i]$ ，你可以假设每一种货币都有无穷多张。为了方便，我们把货币种数为 n 、面额数组为 $a[1..n]$ 的货币系统记作 (n, a) 。

在一个完善的货币系统中，每一个非负整数的金额 x 都应该可以被表示出，即对每一个非负整数 x ，都存在 n 个非负整数 $t[i]$ 满足 $a[i] \times t[i]$ 的和为 x 。然而，在网友的国度中，货币系统可能是不完善的，即可能存在金额 x 不能被该货币系统表示出。例如在货币系统 $n=3, a=[2, 5, 9]$ 中，金额 $1, 3$ 就无法被表示出来。

两个货币系统 (n, a) 和 (m, b) 是等价的，当且仅当对于任意非负整数 x ，它要么均可以被两个货币系统表出，要么不能被其中任何一个表出。

现在网友们打算简化一下货币系统。他们希望找到一个货币系统 (m, b) ，满足 (m, b) 与原来的货币系统 (n, a) 等价，且 m 尽可能的小。他们希望你来协助完成这个艰巨的任务：找到最小的 m 。

【输入格式】

输入文件名为 `money.in`。

输入文件的第一行包含一个整数 T ，表示数据的组数。接下来按照如下格式分别给出 T 组数据。

每组数据的第一行包含一个正整数 n 。接下来一行包含 n 个由空格隔开的正整数 $a[i]$ 。

【输出格式】

输出文件名为 `money.out`。

输出文件共有 T 行，对于每组数据，输出一行一个正整数，表示所有与 (n, a) 等价的货币系统 (m, b) 中，最小的 m 。

【输入输出样例 1】

money.in	money.out
2	2
4	5
3 19 10 6	
5	
11 29 13 19 17	

见选手目录下的 `money/money1.in` 和 `money/money1.ans`。

【输入输出样例 1 说明】

在第一组数据中，货币系统 $(2, [3, 10])$ 和给出的货币系统 (n, a) 等价，并可以验证不存在 $m < 2$ 的等价的货币系统，因此答案为 2。

在第二组数据中，可以验证不存在 $m < n$ 的等价的货币系统，因此答案为 5。

【输入输出样例 2】

见选手目录下的 money/money2.in 和 money/money2.ans。

【数据规模与约定】

测试点	n	a_i	测试点	n	a_i
1	= 2	≤ 1000	11	≤ 13	≤ 16
2			12		
3			13		
4	= 3		14	≤ 25	≤ 40
5			15		
6			16		
7	= 4		17	≤ 100	≤ 25000
8			18		
9	= 5		19		
10			20		

对于 100% 的数据，满足 $1 \leq T \leq 20, n, a[i] \geq 1$ 。

3. 赛道修建

(track.cpp/c/pas)

【问题描述】

C 城将要举办一系列的赛车比赛。在比赛前，需要在城内修建 m 条赛道。

C 城一共有 n 个路口，这些路口编号为 $1, 2, \dots, n$ ，有 $n - 1$ 条适合于修建赛道的双向通行的道路，每条道路连接着两个路口。其中，第 i 条道路连接的两个路口编号为 a_i 和 b_i ，该道路的长度为 l_i 。借助这 $n - 1$ 条道路，从任何一个路口出发都能到达其他所有的路口。

一条赛道是一组互不相同的道路 e_1, e_2, \dots, e_k ，满足可以从某个路口出发，依次经过道路 e_1, e_2, \dots, e_k （每条道路经过一次，不允许调头）到达另一个路口。一条赛道的长度等于经过的各道路的长度之和。为保证安全，要求每条道路至多被一条赛道经过。

目前赛道修建的方案尚未确定。你的任务是设计一种赛道修建的方案，使得修建的 m 条赛道中长度最小的赛道长度最大（即 m 条赛道中最短赛道的长度尽可能大）。

【输入格式】

输入文件名为 track.in。

输入文件第一行包含两个由空格分隔的正整数 n, m ，分别表示路口数及需要修建的赛道数。

接下来 $n - 1$ 行，第 i 行包含三个正整数 a_i, b_i, l_i ，表示第 i 条适合于修建赛道的道路连接的两个路口编号及道路长度。保证任意两个路口均可通过这 $n - 1$ 条道路相互到达。每行中相邻两数之间均由一个空格分隔。

【输出格式】

输出文件名为 track.out。

输出共一行，包含一个整数，表示长度最小的赛道长度的最大值。

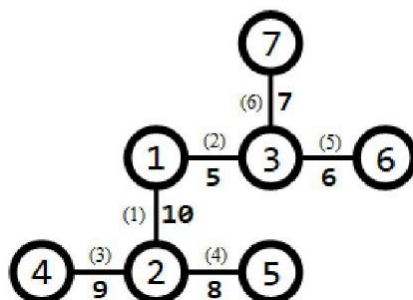
【输入输出样例 1】

track.in	track.out
7 1 1 2 10 1 3 5 2 4 9 2 5 8 3 6 6 3 7 7	31

见选手目录下的 track/track1.in 与 track/track1.ans。

【输入输出样例 1 说明】

所有路口及适合于修建赛道的道路如下图所示：



道路旁括号内的数字表示道路的编号，非括号内的数字表示道路长度。

需要修建 1 条赛道。可以修建经过第 3,1,2,6 条道路（从路口 4 到路口 7），则该赛道的长度为 $9 + 10 + 5 + 7 = 31$ ，为所有方案中的最大值。

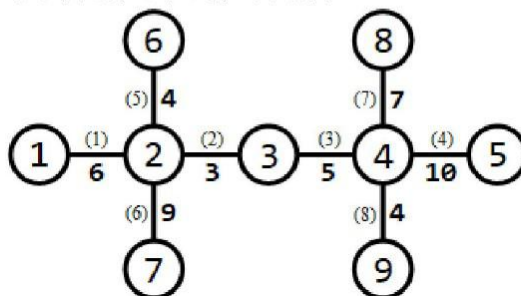
【输入输出样例 2】

track.in	track.out
9 3	15
1 2 6	
2 3 3	
3 4 5	
4 5 10	
6 2 4	
7 2 9	
8 4 7	
9 4 4	

见选手目录下的 track/track2.in 与 track/track2.ans。

【输入输出样例 2 说明】

所有路口及适合于修建赛道的道路如下图所示：



需要修建 3 条赛道。可以修建如下 3 条赛道：

1. 经过第 1,6 条道路的赛道（从路口 1 到路口 7），长度为 $6 + 9 = 15$ ；
2. 经过第 5,2,3,8 条道路的赛道（从路口 6 到路口 9），长度为 $4 + 3 + 5 + 4 = 16$ ；
3. 经过第 7,4 条道路的赛道（从路口 8 到路口 5），长度为 $7 + 10 = 17$ 。

长度最小的赛道长度为 15，为所有方案中的最大值。

【输入输出样例 3】

见选手目录下的 track/track3.in 与 track/track3.ans。

【数据规模与约定】

所有测试数据的范围和特点如下表所示

测试点编号	n	m	$a_i = 1$	$b_i = a_i + 1$	分支不超过 3	
1	≤ 5	$= 1$	否	否	是	
2	≤ 10	$\leq n - 1$		是		是
3	≤ 15		$= 1$	否	否	
4	$\leq 1,000$					
5	$\leq 30,000$					
6						
7						
8		$\leq 50,000$	否	否		
9	$\leq 1,000$					
10	$\leq 30,000$					
11	$\leq 50,000$					
12	≤ 50	$\leq n - 1$	否	是	是	
13						
14						
15	≤ 200			否	否	否
16	$\leq 1,000$					
17	$\leq 30,000$					
18						
19						
20	$\leq 50,000$					

其中，“分支不超过 3”的含义为：每个路口至多有 3 条道路与其相连。

对于所有的数据， $2 \leq n \leq 50,000, 1 \leq m \leq n - 1, 1 \leq a_i, b_i \leq n, 1 \leq l_i \leq 10,000$ 。

北京高考在线是长期为中学老师、家长和考生提供新鲜的高考资讯、专业的高考政策解读、科学的升学规划以及实用的升学讲座活动等全方位服务的升学服务平台。自 2014 年成立以来一直致力于服务北京考生，助力千万学子，圆梦高考。

目前，北京高考在线拥有旗下拥有北京高考在线网站和北京高考资讯微信公众号两大媒体矩阵，关注用户超 10 万+。

北京高考在线_2018 年北京高考门户网站

<http://www.gaokzx.com/>

北京高考资讯微信：bj-gaokao

北京高考资讯

关于我们

北京高考资讯隶属于太星网络旗下，北京地区高考领域极具影响力的升学服务平台。

北京高考资讯团队一直致力于提供最专业、最权威、最及时、最全面的高考政策和资讯。期待与更多中学达成更广泛的合作和联系。

长按二维码 识别关注



微信公众号：bj-gaokao

官方网址：www.gaokzx.com

咨询热线：010-5751 5980