

**Задача Е. КОРЕНОВО ДЪРВО**

Всяко *дърво* (т.е. свързан граф без цикли) можем да превърнем в *кореново дърво*, като изберем един от върховете, да го означим с  $r$ , за *корен*. Добре известно е, че всеки два върха на дърво са свързани с единствен път и броя на ребрата по този път наричаме *разстояние* между двата върха. Ако върхът  $u$  е на разстояние  $d$  от  $r$ , върхът  $v$  е на разстояние  $d + k$  от  $r$ ,  $k > 0$ , и  $u$  е на пътя от  $r$  до  $v$ , тогава  $u$  се нарича  *$k$ -ти предшественик* на  $v$ , а  $v$  – *наследник* на  $u$ . Върховете, които нямат наследници, се наричат *листа* на кореновото дърво. Напишете програма, която по зададено кореново дърво изпълнява следните заявки:

- $0\ x\ y$  – добавя в дървото нов лист  $x$ , като го свързва с ребро към  $y$ ;
- $1\ x$  – премахва листа  $x$  от дървото;
- $2\ x\ k$  – запитване за  $k$ -тия предшественик на  $x$ .

**Вход:** Програмата трябва да може да обработва няколко примера при едно изпълнение. На първия ред на **стандартния вход** ще бъде зададен броят  $T$  на тестовите примери. Първият ред на всеки от тях ще съдържа броя  $N$  на върховете на зададеното кореново дърво и броя  $Q$  на заявките. Следват  $N$  реда с по две числа  $x$  и  $y$ , указващи че  $x$  е пряк наследник (дете) на  $y$ . Когато  $y$  е 0, това означава, че  $x$  е корен на дървото (т.е. няма баща). Следват  $Q$  реда, съдържащи по един от трите типа заявки, споменати по-горе.

**Изход:** За всяка заявка от тип 2, програмата трябва да изведе на **стандартния изход**  $k$ -тия предшественик на  $x$ . Ако такъв предшественик не съществува или в дървотоняма връх  $x$ , тогава програмата трябва да изведе 0.

**Ограничения:**  $1 \leq N \leq 10^5$ ,  $1 \leq Q \leq 10^5$ ,  $1 \leq x \leq 10^5$ ,  $0 \leq y < 10^5$ ,  $1 \leq k \leq 10^5$ .

**Пример:**

Вход	Изход
1	4
8 11	0
4 0	1
1 4	2
7 1	4
3 2	0
2 4	1
9 1	
6 2	
124 9	
2 124 3	
1 124	
2 124 3	
0 55 7	
0 8 55	
0 10 8	
2 10 4	
2 6 1	
2 3 2	
2 9 7	
2 8 3	



## Task E. ROOTED TREE

Each *tree* (i.e. connected graph without circuits) could be transformed in a *rooted tree*, by selecting one of the vertices, to denote it by  $r$ , for *root*. It is well known that every two vertices of the tree are linked with a single path and the number of edges in this path is called a *distance* between the two vertices. If  $u$  is at a distance  $d$  from  $r$ ,  $v$  is at a distance  $d + k$  from  $r$ ,  $k > 0$ , and  $u$  is on the path from  $r$  to  $v$ , then  $u$  is called a  *$k$ -th predecessor* of  $v$ , and  $v$  – a *successor* of  $u$ . The vertices that have no successors are called *leaves* of the rooted tree. Write a program that, for a given rooted tree performs the following queries:

- 0  $x$   $y$  – inserts a new leaf  $x$  in the tree and links it with an edge to  $y$ ;
- 1  $x$  – deletes the leaf  $x$  from the tree;
- 2  $x$   $k$  – asks for the  $k$ -th predecessor of  $x$ .

**Input:** The program must be able to handle a few test cases. The first line of the **standard input** will contain one integer  $T$  – the number of test cases. The first line of each of them will contain the number  $N$  of vertices of the rooted tree and the number  $Q$  of the queries. Then  $N$  lines follow with two numbers  $x$  and  $y$ , indicating that  $x$  is a direct successor (child) of  $y$ . When  $y$  is 0, this means that  $x$  is the root of the tree (0 is not a part of the tree). Each of the following  $Q$  rows contains one of the three types of queries mentioned above.

**Output:** For each query of type 2 the program must print to the **standard output** the  $k$ -th predecessor of  $x$ . If there is no such predecessor or the tree has not vertex  $x$ , then the program should print 0.

**Restrictions:**  $1 \leq N \leq 10^5$ ,  $1 \leq Q \leq 10^5$ ,  $1 \leq x \leq 10^5$ ,  $0 \leq y < 10^5$ ,  $1 \leq k \leq 10^5$ .

**Example:**

Input	Output
1	4
8 11	0
4 0	1
1 4	2
7 1	4
3 2	0
2 4	1
9 1	
6 2	
124 9	
2 124 3	
1 124	
2 124 3	
0 55 7	
0 8 55	
0 10 8	
2 10 4	
2 6 1	
2 3 2	
2 9 7	
2 8 3	