# **Dynamic Diameter (diameter)**

Day 1

Language Croatian
Time limit: 5 seconds
Memory limit: 1024 megabytes

Dano je težinsko neusmejreno stablo sn čvorova i popisq promjena. Svaka promjena mijenja težinu jednog brida. Zadatak je ispisati duljinu dijametra stabla nakon svake promjene.

(Udaljenost između svaka dva čvora je zbroj težina bridova na jedinstvenom putu koji ih spaja. Dijametar stabla je najveća od tih udaljenosti.)

#### Input

Prva linija sadrži tri razmakom odvojena cijela broja n, q i w ( $2 \le n \le 100,000, 1 \le q \le 100,000, 1 \le w \le 20,000,000,000,000$ ) – broj čvorova u stablu, broj promjena i ograničenje težina bridova. Čvrovi su označeni brojevima od 1 do n.

Nadalje, n-1 linija opisuje početno stablo. (Zagrada samo da rečenica ne počne malim slovom) i-ta linija sadrži tri razmakom odvojena cijela broja  $a_i$ ,  $b_i$ ,  $c_i$  ( $1 \le a_i, b_i \le n$ ,  $0 \le c_i < w$ ) što znači da na početku postoji brid između čvorova  $a_i$  i  $b_i$  težine  $c_i$ . Garantirano je da tih n-1 linija opisuju stablo.

Konačno, q linija koje opisuju promjene. ()j-ta linija sadrži dva razmakom odvojena cijela broja  $d_j$ ,  $e_j$  ( $0 \le d_j < n-1, 0 \le e_j < w$ ). Ta dva broja su transformirana po sljedećoj šemi:

- $d'_j = (d_j + last) \mod (n-1)$
- $e'_{i} = (e_{j} + last) \mod w$

gdje je last rezultat posljednjeg upita (na početku vrijedi last = 0). Par  $(d'_j, e'_j)$  predstavlja promjenu koja uzima  $d'_j + 1$ -i brid iz ulaza te postavlja njegovu težinu na  $e'_j$ .

#### Output

Ispiši q linija. Za svaki i, linija i treba sadržavati dijametar nakon i-te promjene.

## **Scoring**

Subtask 1 (11 points):  $n, q \leq 100$  and  $w \leq 10,000$ 

Subtask 2 (13 points):  $n, q \le 5,000 \text{ and } w \le 10,000$ 

Subtask 3 (7 points):  $w \le 10,000$  and the edges of the tree are exactly all valid edges of the form  $\{1,i\}$  (Hence, the tree is a star centered at vertex 1.)

Subtask 4 (18 points):  $w \le 10,000$ , and the edges of the tree are exactly all valid edges of the forms  $\{i,2i\}$  and  $\{i,2i+1\}$  (Hence, if we were to root the tree at vertex 1, it would be a balanced binary tree.)

Subtask 5 (24 points): it is guaranteed that after each update a longest simple path goes through vertex 1

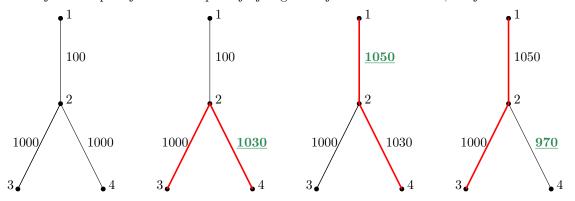
Subtask 6 (27 points): no additional constraints

### **Examples**

standard input	standard output
4 3 2000	2030
1 2 100	2080
2 3 1000	2050
2 4 1000	
2 1030	
1 1020	
1 890	
10 10 10000	6164
1 9 1241	7812
5 6 1630	8385
10 5 1630	6737
2 6 853	6738
10 1 511	7205
5 3 760	6641
8 3 1076	7062
4 10 1483	6581
7 10 40	5155
8 2051	
5 6294	
5 4168	
7 1861	
0 5244	
6 5156	
3 3001	
8 5267	
5 3102	
8 3623	

#### Note

Prvi primjer je opisan na slici ispod. Najljevija slika prikayuje početno stanje grafa. Svaka sljedeća slika prikazuje situaciju nakon promjene. Težina promijenjenog brida je označena zelenom, a dijametar crvenom bojom.



Prva promjena mienja težinu trećeg brida, brida  $\{2,4\}$ , na 1030. Najveća udaljenost između neka dva čvora je 2030 – udaljenost između čvorova 3 i 4.

Kako je odgovor 2030, drugi upit je

$$d_2' = (1 + 2030) \mod 3 = 0$$
 
$$e_2' = (1020 + 2030) \mod 2000 = 1050$$

Odnosno težina brida {1,2}se mijenja na 1050. To uzrokuje da par {1,4} bude par s najvećom udaljenosti, 2080.



Treći upit dekodira se kao:

$$d_3' = (1 + 2080) \mod 3 = 2$$
  
 $e_3' = (890 + 2080) \mod 2000 = 970$ 

Kako se težina brida  $\{2,4\}$  smanjila na 970, najudaljeniji par postaje  $\{1,3\}$  sa 2050.