

# Супер-дрво

Дадено ви е кореново дрво (дрво со корен, анг. rooted tree) со n темиња, нумерирани со редните броеви  $0,\ldots,n-1$ . Коренот има реден број 0. За секое  $i\in\{0,\ldots,n-1\}$ , на темето i (т. е. на темето со реден број i) му е придружен цел број  $a_i$ . Нека  $f_v$  е вредноста на резултатот од операцијата логичко И на ниво на битови (во понатамошниот дел од текстот ќе биде означувана со &) над вредностите  $a_i$  на простиот пат од темето v до коренот (да забележиме дека простиот пат од дадено теме x до дадено теме y ги вклучува и темињата x и y). Моќ $\overline{w}$ а на дрвото ќе ја дефинираме како вредноста на

$$\sum_{0 \le u, v \le n} f_u \cdot f_v,$$

а суџер-моќша на дрвото како вредноста на:

$$\sum_{0 \le u < v < n} f_u \cdot f_v.$$

(обрнете внимание на разликата во опсезите во двете формули)

Како пример за појаснување, погледнете го објаснувањето на примерите за тест случаи дадени подоле.

Ќе велиме дека темето u припаѓа на  $\bar{u}oggpвo\bar{w}o$  на  $\bar{w}eme\bar{w}o$  v ако v припаѓа на простиот пат од темето u до коренот. Да забележиме дека поддрвото на темето x го вклучува и самото теме x.

Дадени ви се q ажурирања (анг. updates). Секое ажурирање е опишано со два цели броја, v и x, и од вас побарува да поставите  $a_u := a_u \,\&\, x$  за секое теме u во поддрвото на темето v. После секое ажурирање, треба да ја отпечатите моќта и супер-моќта на тековното (моменталното) дрво.

Бидејќи излезните вредности може да бидат големи, отпечатете ги по модул  $10^9 + 7$ .

## Формат на влезот

Првата линија од влезот ги содржи целите броеви n и q.

Втората линија од влезот содржи n-1 цели броеви:  $p_1, p_2, \ldots, p_{n-1}$ , кои ја определуваат структурата на дрвото. За секое  $i \in \{1, \ldots, n-1\}$ ,  $p_i$  е редниот број на родителот на темето

i, и притоа важи дека  $0 \leq p_i < i$ .

Третата линија од влезот содржи n цели броеви:  $a_0$ ,  $a_1$ , ...,  $a_{n-1}$ . Ова се вредностите придружени на темињата.

Секоја од следните q линии содржи по два цели броја, v ( $0 \le v < n$ ) и x. Овие броеви ги специфицираат индивидуалните ажурирања.

## Формат на излезот

Отпечатете q+1 линии. Секоја линија треба да содржи по два цели броја, разделени со по едно празно место. Во првата линија, отпечатете ја моќта и супер-моќта (по модул  $10^9+7$ ) на почетното дрво. Во i-тата линија од преостанатите q линии ( $i\in\{1,\ldots,q\}$ ), отпечатете ја моќта и супер-моќта (по модул  $10^9+7$ ) на дрвото после i-тото ажурирање.

## Ограничувања на влезот

- $1 \le n, q \le 10^6$ .
- $0 \leq a_i < 2^{60}$  за секое  $i \in \{0,\dots,n-1\}.$
- $0 \leq x < 2^{60}$  за секое ажурирање (v,x).

## Бодување

За даден тест случај, твоето решение ќе добие 50% од поените ако ги дава сите точни вредности за моќта, но дава барем една неточна супер-моќ вредност во тој тест случај.

Слично, 50% од поените ќе бидат доделени ако решението ги дава сите точни вредности за супер-моќта, но дава барем една неточна вредност за моќ во тој тест случај.

### Подазадачи

- 1. (4 поени) n=3.
- 2. (7 поени)  $n, q \leq 700$ .
- 3. (13 поени)  $n, q \leq 5000$ .
- 4. (6 поени)  $n \leq 10^5$ ,  $p_i = i-1$  (за секое  $i \in \{1,\dots,n-1\}$ ), и  $a_i,x < 2^{20}$  (за секое  $i \in \{0,\dots,n-1\}$  и за секое ажурирање (v,x)).
- 5. (7 поени)  $p_i = i-1$  (за секое  $i \in \{1, \dots, n-1\}$ ).
- 6. (12 поени)  $a_i, x < 2^{20}$  (за секое  $i \in \{0, \dots, n-1\}$  и за секое ажурирање (v, x)).
- 7. (14 поени)  $n < 10^5$ .
- 8. (11 поени)  $n < 5 \cdot 10^5$ .
- 9. (26 поени) Без дополнителни ограничувања.

## Пример за тест случај 1

#### Влез



#### Излез

```
196 61
169 50
81 14
25 6
```

#### Објаснување

На почетокот, имаме

$$f_0 = 7, f_1 = 7\&3 = 3, f_2 = 7\&4 = 4.$$

Па следи дека, моќта на дрвото е еднаква на:

 $$f_0 \cdot f_0 + f_0 \cdot f_1 + f_0 \cdot f_2 + f_1 \cdot f_1 \cdot f_1 \cdot f_1 \cdot f_2 \cdot f_2 \cdot f_0 + f_2 \cdot f_1 + f_2 \cdot f_1 \cdot f_2 \cdot f_2$ 

$$=7 \cdot 7 + 7 \cdot 3 + 7 \cdot 4 + 3 \cdot 7 + 3 \cdot 3 + 3 \cdot 4 + 4 \cdot 7 + 4 \cdot 3 + 4 \cdot 4 = 196.$$

Супер-моќта на:

$$f_0 \cdot f_1 + f_0 \cdot f_2 + f_1 \cdot f_2 = 7 \cdot 3 + 7 \cdot 4 + 3 \cdot 4 = 61.$$

По првото ажурирање:

$$a_0=7,\; a_1=3\&6=2,\; a_2=4;$$
  $f_0=7,\; f_1=2,\; f_2=4.$ 

По второто ажурирање:

$$a_0=7,\ a_1=2,\ a_2=4\&2=0;$$

$$f_0=7,\ f_1=2,\ f_2=0.$$

По третото ажурирање:

$$a_0 = 7 \& 3 = 3, \; a_1 = 2 \& 3 = 2, \; a_2 = 0 \& 3 = 0;$$
  $f_0 = 3, \; f_1 = 2, \; f_2 = 0.$ 

## Пример за тест случај 2

#### Влез

4 2 0 0 1 6 5 6 2 1 2 0 3

#### Излез

256 84 144 36 16 4

## Објаснување

На почетокот, имаме

$$f_0=6,\ f_1=6\&5=4,\ f_2=6\&6=6,\ f_3=2\&5\&6=0.$$

По првото ажурирање:

$$a_0=6,\ a_1=5\&2=0,\ a_2=6,\ a_3=2\&2=2;$$
  $f_0=6,\ f_1=0,\ f_2=6,\ f_3=2\&0=0.$ 

По второто ажурирање:

$$a_0=7,\; a_1=2,\; a_2=4\&2=0;$$
  $f_0=7,\; f_1=2,\; f_2=0.$ 

# Пример за тест случај 3

## Влез

```
7 3
0 0 1 1 2 2
7 6 5 7 3 4 2
4 4
3 3
2 1
```

### Излез

```
900 367
784 311
576 223
256 83
```