

الشجرة

ليكن لدينا $oldsymbol{m}$ مكونة من N عقدة ، مرقمة من 0 إلى N-1. العقدة 0 تدعى الجذر.

باقي العقد، باستثناء الجذر، لها أب واحد من أجل كل i, حيث أن $1 \leq i < N$ ، الأب للعقدة i هو العقدة P[i], حيث P[i] < i

.P[0]=-1 لنفترض أن

لكل عقدة i (i < N)، تكون **الشجرة الفرعية** للعقدة i هي مجموعة من العقد التالية:

- ، و
- اً أي عقدة تكون i أباً لها، و ullet
- اي عقدة تكون i أباً لأبيها (جداً لها)، و ullet
 - أي عقدة تكون i أباً لجدها، و ullet
 - وهكذا.

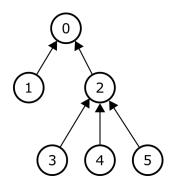
. تظهر الصورة بالأسفل مثالاً لشجرة تحتوي على N=6 عقدة.

كل سهم يصل عقدة بأبيها، ما عدا الجذر، والذي ليس له أب

.5 و 3.4 الشجرة الفرعية للعقدة 2 تحتوي على العقد

الشجرة الفرعية للعقدة 0 تحتوى على كل العقد في الشجرة والتي عددها 6،

والشجرة الفرعية للعقدة 4 تحتوي فقط على العقدة 4.



يتم تخصيص قيم غير سالبة صحيحة لكل عقدة وهي تمثل **الوزن** لهذه العقدة.

W[i] بــ $0 \leq i < N$) نرمز لوزن العقدة

(L,R) يجب عليك كتابة برنامج للإجابة على Q من الطلبات، كل طلب يحدد بزوج من الأرقام الصحيحة الموجبة

الإجابة على الطلبات تحسب وفق التالي:

نعرف عدد صحيح نسميه **معامل** لكل عقدة من الشجرة.

.i هذا العدد يوصف بواسطة سلسلة $C[0],\ldots,C[N-1]$ ، حيث C[i]، حيث والمعامل الخاص بالعقدة

نسمي هذه السلسلة بـ **سلسلة المعامل** نلاحظ أن العناصر داخل هذه السلسلة من الممكن أن تكون سالبة ، 0، أو موجبة.

لكل طلب (L,R)، تكون سلسلة المعامل صالحة إذا كانت كل عقدة $(0 \leq i < N)$ ، تحقق الشرط التالي:

Rمجموع المعاملات للعقد الموجودة في الشجرة الفرعية للعقدة i، ليس أقل من L وليس أكبر من

لكل سلسلة معامل معطاة |C[i]| عيث |C[i]|، التكلفة للعقدة i هي $|C[i]| \cdot W[i]$ ، حيث |C[i]| يرمز للقيمة المطلقة لـ |C[i]|.

أخيراً، **التكلفة الكلية** هي مجموع التكاليف لكل العقد.

يجب عليك حساب **أقل تكلفة** يمكن الوصول إليها عند أي **سلسلة معامل صالحة** بالنسبة لكل طلب.

من الواضح وجود سلسلة معامل صحيحة واحدة على الأقل بالنسبة لأي طلب.

تفاصيل البرمجة

يجب عليك برمجة الدالتين التاليين:

void init(std::vector<int> P, std::vector<int> W)

- . مصفوفة من الأعداد الصحيحة بطول N تحدد الآباء والأوزان: W ,P
- يتم استدعاء هذه الدالة مرة واحدة فقط في بداية عملية التواصل بين نظام التصحيح والبرنامج الخاص بك لكل حالة اختبار.

long long query(int L, int R)

- . أعداد صحيحة تمثل الطلبR ,L
- . هذه الدالة تستدعى Q بعد استدعاء الدالة init لكل حالة اختبار ullet
 - يجب أن تعيد هذه الدالة جواب الطلب.

الحدود

- $1 \le N \le 200\,000$ •
- $1 \le Q \le 100\,000$
 - $P[0] = -1 \bullet$
- $1 \leq i < N$ من أجل كل i حيث $0 \leq P[i] < i$
- $0 \leq i < N$ من أجل كل i حيث $0 \leq W[i] \leq 1\,000\,000$
 - في كل طلب $1 \leq L \leq R \leq 1\,000\,000$

المسائل الجزئية

المسألة الجزئية	العلامة	قيود إضافية
1	10	$Q \leq 10$; $W[P[i]] \leq W[i]$ من أجل كل i حيث أن $1 \leq i < N$
2	13	$Q \leq$ 10; $N \leq$ 2 000
3	18	$Q \leq$ 10; $N \leq$ 60000
4	7	$W[i] = 1$ من أجل كل i حيث أن $0 \leq i < N$
5	11	$W[i] \leq 1$ من أجل كل i حيث أن $0 \leq i < N$
6	22	L=1
7	19	بدون قيود إضافية.

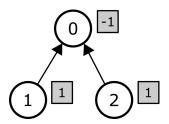
الأمثلة

لتكن الاستدعاءات التالية:

تتكون الشجرة من 3 عقد، الجذر وأطفالها الـ 2 . وزن كل العقد 1.

L=R=1 في هذا الطلب L=R=1، هذا يعني أن مجموع المعاملات في كل شجرة الفرعية يجب أن تكون التكن سلسلة المعامل [-1,1,1].

الشجرة والمعاملات المقابلة لها (في المستطيلات المظللة) موضحة أدناه.



i من أجل كل عقدة i (i < i < 3), مجموع المعاملات لكل العقد في الشجرة الفرعية للعقدة i تساوي

إذاً، سلسلة المعامل هذه صالحة.

تحسب التكلفة بالشكل التالي:

العقدة	الوزن	المعامل	التكلفة
0	1	-1	$ -1 \cdot 1=1$
1	1	1	$ 1 \cdot 1 = 1$
2	1	1	$\mid 1 \mid \cdot 1 = 1$

لذلك التكلفة هي 3. هذه سلسلة المعامل الوحيدة الصالحة، حيث يجب على الدالة أن ترجع قيمة 3.

```
query(1, 2)
```

أصغر تكلفة إجمالية لهذا الطلب هي 2، وهي تحدث عندما تكون سلسلة المعامل هي [0,1,1].

Sample Grader

:Input format

```
N
P[1] P[2] ... P[N-1]
W[0] W[1] ... W[N-2] W[N-1]
Q
L[0] R[0]
L[1] R[1]
...
L[Q-1] R[Q-1]
```

where L[j] and R[j] (for $0 \le j < Q$) are the input arguments in the j-th call to query. Note that the second line of the input contains **only** N-1 **integers**, as the sample grader does not read the .P[0] value of

:Output format

```
A[0]
A[1]
...
A[Q-1]
```

.where A[j] (for $0 \leq j < Q$) is the value returned by the j-th call to query