

لعبة الأبراج المحصنة

يقوم روبرت بتصميم لعبة حاسوب جديدة. تتضمن اللعبة بطلاً واحداً و n خصماً و n+1 برجاً محصناً. الخصوم مرقمون من 0 إلى n-1 و الأبراج مرقمة من n الى n . يسكن الخصم i الخصم i و مقدار قوته i و مقدار قوته s[i] . لا يوجد خصم في البرج رقم n .

. z يبدأ البطل بالدخول إلى البرج المحصن x و تكون قوته حينها

في كل مرة يدخل البطل الى البرج المحصن i ($i \leq i \leq n-1$) يتحدى الخصم i و يحصل واحد مما يلي:

- إذا كانت قوة البطل أكبر أو تساوي قوة الخصم s[i] يفوز البطل. هذا يؤدي الى **زيادة** قوة البطل بمقدار $s[i] \geq 1$). وفي هذه الحالة يقوم البطل بالذهاب الى البر $s[i] \geq 1$ تالياً s[i] > 1).
- l[i] و إلا، يخسر البطل. هذا يؤدي الى زيادة قوة البطل بمقدار [i] (p[i]). وفي هذه الحالة يقوم البطل بالذهاب الى البرح [i] تالـاً

i ايضاً، l[i] ممكن أن تكون أصغر أو تساوي أو أكبر من s[i] . أيضاً، أt[i] ممكن أن تكون أصغر أو تساوي أو أكبر من

, بغض النظر عن نتيجة التحدي، يبقى الخصم في البرج i ويحافظ على قوته s[i] .

n تتتهي اللعبة عندما يدخل البطل إلى البرج المحصن

يمكن إثبات أن اللعبة تنتهي بعد عدد منته من التحديات، بغض النظر عن برج البداية والقوة الإبتدائية للبطل.

يطلب منك روبرت اختبار اللعبة عن طريق إجراء q محاكاة. من أجل كل محاكاة، يعرف روبرت برج البداية x والقوة الإبتدائية z. مهمتك إيجاد، من أجل كل محاكاة، قوة البطل في نهاية اللعبة.

تفاصيل النتجيز

يجب عليك تتجيز الإجرائية التالية:

void init(int n, int[] s, int[] p, int[] w, int[] l)

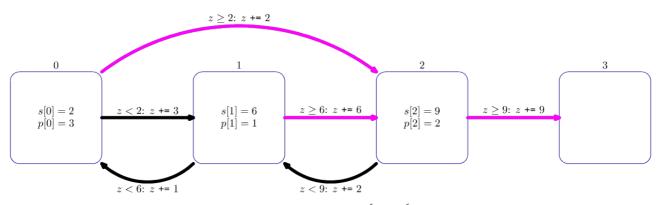
- عدد الخصوم. n
- $0 \leq i \leq n-1$ مصفوفات بطول n . من أجل كل 1 , w , p , s .
- مثل قوة الخصم i . وهي ايضا تمثل قوة التي سيحصل عليها البطل بعد هزيمة هذا الخصم s[i] ه .
 - . i هي القوة التي سيحصل عليها البطل بعد خسارته امام الخصم p[i] ه
 - . i البرج المحصن الذي يدخل اليه البطل بعد هزيمة الخصم w[i] ه
 - . i البرج المحصن الذي يدخل اليه البطل بعد خسارته امام الخصم l[i] ه
 - يتم استدعاء هذه الاجرائية مرة واحدة فقط, قبل اي استدعاء ل simulate (انظر ادناه).

int64 simulate(int x, int z)

- البرج المحصن الذي يدخله البطل في البداية. x
 - وة البطل في البداية. z
- يجب على هذه الاجرائية أن تعيد قيمة قوة البطل عند نهاية اللعبة بفرض أن البطل يبدأ بدخول البرج x بمقدار قوة z .
 - يتم استدعاء هذه الاجرائية q مرة تماماً.

مثال

تأمل الاستدعاء التالي:



يوضح الرسم أعلاه هذا الاستدعاء. كل مربع يمثل برجاً محصناً. في الأبراج 0 و 1 و 2 القيم [i] و شار اليها داخل المربعات. تمثل الأسهم الارجوانية إلى أين سيذهب البطل في حال خسارته أمام الخصم.

لنقل أن المصحح قام بالاستدعاء التالي: simulate(0, 1).

تستكمل اللعبة على النحو التالي:

البرج المحصن	قوة البطل قبل المعركة	النتيجة
0	1	خسارة
1	4	حسارة
0	5	ربح
2	7	خسارة
1	9	ربح
2	15	ربح
3	24	نهاية اللعبة

حسب ما سبق يجب أن تعيد الاجرائية 24 .

لنقل أن المصحح قام بالاستدعاء التالي: (simulate (2, 3).

تستكمل اللعبة على النحو التالى:

البرج المحصن	قوة البطل قبل المعركة	النتيجة
2	3	خسارة
1	5	خسارة
0	6	ربح
2	8	خسارة
1	10	ربح
2	16	ربح
3	25	نهاية اللعبة

حسب ما سبق يجب أن تعيد الاجرائية 25.

القيود

- $1 \le n \le 400\ 000$
 - $1 \le q \le 50\ 000$ •
- ($0 \leq i \leq n-1$ for all) $1 \leq s[i], p[i] \leq 10^7$
 - ($0 \leq i \leq n-1$ for all) $0 \leq l[i], w[i] \leq n$
 - ($0 \leq i \leq n-1$ for all) w[i] > i
 - $0 \le x \le n-1$
 - $1 \le z \le 10^7$ •

المسائل الجزيية

- ($0 \leq i \leq n-1$ for all) $s[i], p[i] \leq 10~000$, $q \leq 100$, $n \leq 50~000$ علامة) .1
 - ($0 \leq i \leq n-1$ for all) s[i] = p[i] علامة) .2
- . $0 \leq i,j \leq n-1$ من اجل كل s[i] = s[j] من اجل كل الخصوم القوة نفسها 3. (13 علامة) من اجل كل $n \leq 50$
 - . s[i] . يوجد على الاكثر 5 قيم فريدة بين كل قيم $n \leq 50~000$.
 - $n \leq 50~000$ (علامة) 27.
 - 6. (11 علامة) لا يوجد قيود اضافية.

المصحح النموذجي

يقرا المحصحح النموذجي الدخل على الشكل التالي:

- n q:1 السطر
- s[0] s[1] ... s[n-1]:2 السطر
- p[0] p[1] ... p[n-1]:3 السطر •
- w[0] w[1] \dots w[n-1] : w[n-1] \cdot السطر
 - l[0] السطر 5[1] ... l[n-1] : 5 السطر
- . simulate من اجل الاستدعاء رقم i للاجرائية x z :($0 \leq i \leq q-1$) i .

يطبع المصحح النموذجي الخرج على الشكل التالي:

.simulate القيمة المعادة من الاستدعاء رقم المجرائية: ($0 \leq i \leq q-1$) القيمة المعادة من الاستدعاء .