

زمانه که می‌خواهیم $push$ کنیم اگر عدد جدیدیال از min بزرگتر بود ، min را
آکسید می‌کنیم و برابر آن عدد تراسی دهیم. در اینجا نیز عدد ۱۰۰ از min بزرگتر است. دلیل آن
این است که هنگام pop کردن حرجاء عددی داریم از min بزرگتر است توجه نمودیم که در اینجا
 min تغییر کرده است پس با انجام عملیات ریاضه عدد عکس min بزرگتر از حاصل می‌کنیم.

در کل ضمیمه ۳ متغیر هست. \leftarrow $newTopValue$: عدد جدیدی که قرار به ضمیمه اضافه بشه.
 \rightarrow $oldMin$: مینیمم قبلی که قرار است تغییر کنه.
 min : مینیمم قبلی میشه.

که قرار است جایی $New min$

در ادامه...

درستی که می‌خواهیم $push$ کنیم \rightarrow ① $(min > عدد\ داده\ شده)$ بود ...

تغییر می‌دهیم و حال عدد $push$ می‌کنیم

② در صورتی که عدد از min کمتر بود ابتدا $newMin$ را به عدد min تغییر می‌دهیم پس عدد $push$ می‌کنیم و در نهایت عدد را از این لیست به بیرون می‌کنیم

$$newMin < oldMin \Rightarrow NewMin = OldMin + 1$$

$$newMin - OldMin + newMin < newMin \rightarrow newTopValue < newMin$$

$$\rightarrow newTopValue = 2 \times newMin - oldMin$$

حالت pop

اگر عدد داده شده از min کمتر بود، می‌توانیم آن را به min تغییر می‌دهیم و مقدار خود را از لیست به بیرون می‌کنیم

و min را هم تغییر می‌دهیم

اگر عدد $min >$ تغییر می‌دهیم min را به $oldMin$ تغییر می‌دهیم پس $oldMin$ را به $newMin$ تغییر می‌دهیم

$newMin$ را به $oldMin$ تغییر می‌دهیم

$$oldMin = 2 \times newMin - newTopValue$$

③

تغییر ترتیب می‌کنیم. می‌دانیم $n = 1$ که ما کن ترتیب را می‌خواهیم به جابجایی جدید می‌کنیم. در اینجا از روی $node$ به عدد می‌رویم از این آسان انتخاب می‌کنیم. (در ضمن تغییر $ChosenNode$ را هم تغییر می‌دهیم) اگر از انتخاب نرسیده:

$ChosenNode$ را برابر با $node$ می‌کنیم. احتمال انتخاب این $node$ $\frac{1}{n}$ می‌باشد.

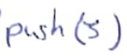
اگر که می‌خواهیم $ChosenNode$ تغییر ندهد باید $node$ را به عددی انتخاب کنیم

که احتمال انتخاب ترتیب $\frac{1}{n-1}$ و $\frac{1}{n}$ است. اگرچه این احتمال را در هم ضرب می‌کنیم

$\frac{1}{n}$ باقی می‌ماند. پس احتمال انتخاب $node$ $\frac{1}{n}$ است.

نکته: جدیدترین $node$ انتخابی را به کن را به ابتدای لیست می‌کنیم

نرخ عملیات s_1, s_2 در یک صف. و یک $enqueue$ ، $dequeue$ و s_1 ، s_2 (رشته s_1 و رشته s_2 را) $O(1)$ خواهد بود. $enqueue$ و $dequeue$ (رشته s_1 و رشته s_2 را) $O(1)$ خواهد بود.



عمر افتخاری در یک پیکان

۵۲. dequeue : پیکر کے سر سے نکلنا
۵۳. enqueue : پیکر کے پیچھے سے داخل ہونا

الف) تا زمانیکه $S_1 =$ تعداد عناصر محدود در S_1 را pop و S_2 یونین می نامیم

(ب) کیا عصبی سائنس، S، و POP ہی کیمیا، برکات (اسم)۔

۳) عناصر از SM pop و جواب در S_1 پوشش می‌دهیم، حال ترتیب در S_1 قرار می‌دهیم.

۵) ریشه ای خالی در یک سیستم را \leq ناشمار می کنیم. از انتهای آرایه حتمی سیستم برای هر عنصر از آرایه حتمی سیستم، تا آخر $(x \in \text{عناصر خالی نیست})$ شود. یا ریشه خالی شود.

اولین عقد زیر بنده از x عبارت از آن است. و اگر کوچکتر بود.

آخرین عفره نشه ۱ pop می کنیم . پس از این عید است در صورتی که نشه خانه باله یا نخ ۱-۱۱

x رادر لیست $push$ کی کنیم. هر عنصر خایه یک بار $push$ و pop می شود پس $O(n)$ پیچیدگی زمانی است.

list numbers, result

stacks

for (i = n-1 to 0) {

while (s is not empty) if (stop () <= numbers[i])

5. pop?

else if push s.top() into result

break?
if (s is empty) { push -1 into result }

push numbers [i] into s

print reverse of result.