Intervalový binární vyhledávací strom

Profesor Fabinaris Suchbaum z institutu Maxe Plancka v Saarbrückenu je uznávaným odborníkem na binární vyhledávací stromy a jejich modifikace. V nedávné době se zabýval otázkou, jak pomocí stromových struktur reprezentovat množinu intervalů. Výsledkem jeho výzkumu je návrh takzvaného intervalového binárního vyhledávacího stromu (iBVS). Jedná se o binární strom, který reprezentuje množinu celočíselných, po dvou navzájem disjunktních intervalů následovně:

- Každému uzlu *U* jsou jako klíč přiřazena dvě celá čísla *a*, *b*, kde *a* ≤ *b*. Tato čísla reprezentují celočíselný interval [*a*, *b*]={*a*, *a*+1, ..., *b*}.
- Pokud má uzel *U* levého potomka s klíčem [a_L, b_L], potom platí b_L < a. Analogicky, pokud má *U* pravého potomka s klíčem [a_R, b_R], platí b < a_R. Tímto je zajištěno, že klíče ve stromě skutečně odpovídají po dvou navzájem disjunktím intervalům.

Pro iBVS jsou definovány operace Insert a Delete. Insert(a, b) vkládá do stromu T klíč I=[a, b] podle těchto pravidel:

- Pokud je *I* disjunktní se všemi klíči v *T*, pak je přidán nový uzel (list) s klíčem *I* stejným způsobem jako v případě BVS.
- Nechť I_1 , ..., I_k jsou všechny klíče v T, se kterými má I neprázdný průnik. Označme $J=I \cup I_1 \cup ... \cup I_k$. Pro všechna i=1,...,k, označme uzel s klíčem I_i jako V_i . Bez újmy na obecnosti předpokládejme, že V_1 má mezi uzly V_i nejmenší hloubku.

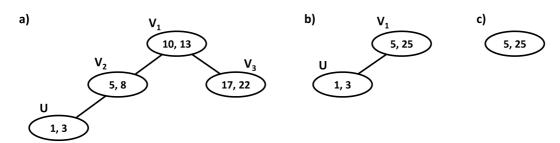
Výsledkem vložení I do T je iBVS T^* , který vznikne z T po těchto modifikacích:

- Strom T^* je tvořen všemi uzly T kromě uzlů V_2 , ..., V_k , které se odstraní (označme $S=\{V_2, ..., V_k\}$).
- Uzel V_1 má v T^* klíč J.
- ∘ Pokud má uzel $U \notin S$ v T rodiče, který je v S, pak jeho novým rodičem v T^* je nejbližší uzel $P \notin S$ na cestě v T z U do kořene. Je-li v T uzel U v levém podstromu uzlu P, stane se v T^* levým potomkem P, je-li v pravém podstromu P, stane se pravým potomkem.

Delete(c) maže ve stromě uzel s klíčem [a, b], který splňuje $a \le c \le b$. Pokud takovýto uzel neexistuje, neprovede operace Delete žádnou modifikaci. Pokud existuje, je uzel odstraněn podle pravidel BVS, s tím, že při mazání uzlu U se dvěma potomky se náhradní klíč hledá jako minimum v pravém podstromu uzlu U.

Úloha

Nad původně prázdným iBVS proveďte danou posloupnost operací Insert a Delete. Zjistěte základní údaje o výsledném stromu.



Obrázek 1. a) Stav původně prázdného iBVS po provedení operací Insert(10,13), Insert(5,8), Insert(17,22), Insert(1,3). b) Stav po následném provedení Insert(7,25). Ve stromě zůstaly uzly označené jako V_1 a U. Uzly V_2 a V_3 se odstranily, uzel U se stal levým potomkem uzlu V_1 , jehož klíč se změnil na $[5,25] = [7,25] \cup [5,8] \cup [10,13] \cup [17,22]$. c) Stav po následném provedení Delete(2).

Vstup

První řádek vstupu obsahuje celé číslo N, které udává počet provedených operací. Následuje N řádků, které reprezentují operace, přičemž je zachováno pořadí jejich provedení. Řádek reprezentující operaci Delete(k) obsahuje postupně znak 'd', mezeru a číslo k. Řádek reprezentující operaci Insert(k_1 , k_2) obsahuje postupně znak 'i', mezeru, číslo k_1 , mezeru a číslo k_2 . Platí $N \le 1.5 \times 10^6$. Parametry operací Delete a Insert jsou nezáporná celá čísla menší než 2.1×10^6 .

Výstup

Výstup obsahuje jeden textový řádek, na kterém jsou čísla U, H, M oddělená mezerou. U je počet uzlů výsledného stromu, H je jeho hloubka a M je počet celých čísel reprezentovaných stromem. (Pozn.: Pokud uzel má klíč [a, b], pak reprezentuje celkem b - a + 1 čísel.)

Příklad 1

Vstup

6

i 10 13

i 5 8

i 17 22

i 1 3

i 7 25

d 2

Výstup

1 0 21

Data a řešení Příkladu 1 můžeme vidět na **Obrázku 1**.

Příklad 2

Vstup

5

i 2 2

i 1 1

i 4 5

d 2 i 3 6

Výstup

2 1 5

Veřejná data

Veřejná data k úloze jsou k dispozici. Veřejná data jsou uložena také v odevzdávacím systému a při každém odevzdání/spuštění úlohy dostává řešitel kompletní výstup na stdout a stderr ze svého programu pro každý soubor veřejných dat.

Veřejná data