



Aby oszacować wartość  $x$  w terminach  $n$  oraz  $m$ , wprowadzimy pojęcie potencjału. Dla danego przedziału bazowego możemy policzyć, ile jest w nim różnych wartości. Potencjałem dla ciągu nazwijmy sumę tych wartości, liczoną po wszystkich przedziałach bazowych. Potencjał ten będzie największy, jeśli wszystkie wartości w ciągu będą różne. Będzie on wtedy wynosił tyle, ile suma długości przedziałów bazowych, czyli  $\mathcal{O}(n \log n)$ .

Najpierw zastanówmy się, kiedy nasz potencjał może się zwiększyć za względu na dany przedział bazowy  $P$ . Przy operacji **update**( $i, j, k$ ) zbiór wartości w  $P$  może się powiększyć co najwyżej o jeden element – o element o wartości  $k$ . Aby tak się stało, musi zachodzić  $k > \min$ , w przeciwnym razie żaden element w  $P$  nie otrzyma nowej wartości  $k$ . Ponadto przedział  $[i..j]$  nie może zawierać całego  $P$ , w przeciwnym razie usuniemy wartość  $\min$  ze zbioru wartości z  $P$  i potencjał się nie zwiększy. Liczba przedziałów bazowych, które przecinają się z  $[i..j]$ , a nie są zawarte w  $[i..j]$ , wynosi  $\mathcal{O}(\log n)$ , a są to dokładnie te przedziały, które odwiedzamy rekurencyjnie, rozkładając  $[i..j]$  na przedziały bazowe. Ze względu na każdy z tych  $\mathcal{O}(\log n)$  przedziałów potencjał zwiększy się o co najwyżej jeden.

Nasz potencjał na początku wynosił co najwyżej  $\mathcal{O}(n \log n)$ , a podczas każdej z  $m$  operacji wzrośnie o co najwyżej  $\mathcal{O}(\log n)$ , a więc może też zmaleć co najwyżej  $\mathcal{O}(n \log n) + m \cdot \mathcal{O}(\log n) = \mathcal{O}((n + m) \log n)$  razy.

Wróćmy do naszego problematycznego przypadku, czyli gdy w aktualizowanym o wartość  $k$  przedziale zachodzi  $\text{second\_min} \leq k$ . Wszystkie elementy o wartościach  $\min$  oraz  $\text{second\_min}$  będą po aktualizacji miały wartość równą  $k$ , czyli liczba różnych wartości w aktualizowanym przedziale bazowym zmaleje i zmaleje też potencjał. W ten sposób ograniczyliśmy  $x$  przez  $\mathcal{O}((n + m) \log n)$ , a cały algorytm, tak jak postulowaliśmy, zadziała w czasie  $\mathcal{O}((n + m) \log n)$ .

Marcin SMULEWICZ



## Zadania

Redaguje Łukasz BOŻYK

**M 1576.** Mając daną siatkę czworobocianu, skonstruować punkty styczności sfery wpisanej w ten czworobocian do jego ścian.

Rozwiązanie na str. 14

W kolejnych dwóch zadaniach rozważamy trójkąt równoboczny  $ABC$  o boku  $n$  podzielony na  $n^2$  trójkątów równobocznych o boku 1. Każdy punkt, który jest wierzchołkiem co najmniej jednego z tych  $n^2$  trójkątów, nazwijmy *węzłem*.

**M 1577.** Wyznaczyć liczbę równoległoboków o wierzchołkach w węzłach, których dwa boki są równoległe do  $AC$ , a dwa do  $BC$ .

Rozwiązanie na str. 17

**M 1578.** Wyznaczyć liczbę trójkątów równobocznych o wierzchołkach w węzłach (ale bokach niekoniecznie równoległych do boków  $ABC$ ).

Rozwiązanie na str. 15

Przygotował Andrzej MAJHOFER

**F 959.** Struny leżącej poziomo gitary uginają się nieznacznie pod wpływem siły ciężkości. Oszacuj, o ile obniży się środek struny G o częstotliwości podstawowej  $f = 196$  Hz. Przyspieszenie ziemskie  $g \approx 10$  m/s<sup>2</sup>.

Rozwiązanie na str. 3

**F 960.** Jak zmieni się wysokość tonu piszczałki organowej (tzw. piszczałka otwarta), dającej dźwięk o częstotliwości  $f_0 = 196$  Hz w temperaturze  $T_0 = 20^\circ\text{C}$ , gdy temperatura w kościelnej nawie spadnie do  $T_1 = 0^\circ\text{C}$ ?

Rozwiązanie na str. 3