Ćwiczenia 10

- 7.1 W tym zadaniu badamy implementację słownika w tablicy a[1..N], gdzie N jest dodatnią liczbą całkowitą i wiadomo, że rozmiar słownika n nigdy jej nie przekroczy. Przyjmijmy, że elementami słownika są liczby całkowite.
 - (a) Załóżmy, że elementy słownika umieszczamy na przekątnych dwuwymiarowej nieskończonej tablicy A[1..,1..] w kolejności A[1,1], A[2,1], A[1,2], A[3,1], A[2,2] itd. Dodatkowo przyjmijmy, że elementy w tablicy są uporządkowane rosnąco w wierszach (z lewa na prawo) i rosnąco w kolumnach (z góry do dołu).
 - Zaproponuj implementację operacji słownikowych Search, Insert, Delete, z których każda działa w czasie $O(\sqrt{n})$. Pokaż, w jaki sposób ukryć implementację dwuwymiarową w tablicy jednowymiarowej, bez strat na czasach wykonywania poszczególnych operacji słownikowych.
 - (b) Załóżmy teraz, że elementy słownika zapisano w tablicy a[1..n] (prefiks tablicy a[1..N]) w blokach $B_1, B_2, \ldots, B_i, \ldots$ (aż do wyczerpania wszystkich n elementów) o następujących własnościach:
 - blok B_i zajmuje spójny fragment tablicy a od miejsca i(i-1)/2+1 do miejsca $\min(i(i-1)/2+i,n)$,
 - elementy w bloku są uporządkowane rosnąco i (być może) przesunięte cyklicznie,
 - dla każdego i > 1, każdy element w bloku B_i jest większy od każdego elementu w bloku B_{i-1} .

Zaprojektuj wydajne operacje słownikowe przy tej organizacji danych.

- 7.2 Danych jest n par liczb całkowitych, które się różnią na każdej pozycji. Pierwsze elementy par to klucze, zaś drugie to priorytety. Innymi słowy, mamy n różnych kluczy i n różnych priorytetów.
 - (a) Wykaż, że istnieje dokładnie jedno drzewo binarne, które jest drzewem BST ze względu na klucze i jednocześnie kopcem typu MAX ze względu na priorytety.
 - (b) Niech T będzie drzewem BST ze względu na klucze. Opisz konstrukcję ciągu rotacji o długości O(n), które należy wykonać, żeby przekształcić drzewo T w drzewo BST T', które będzie jednocześnie kopcem binarnym typu MAX ze względu na priorytety.
 - (c) Zaproponuj wydajny algorytm, który znajdzie ciąg rotacji, o którym mowa w poprzednim punkcie.
- 7.4 Zaprojektuj strukturę danych dla dynamicznego zbioru domkniętych przedziałów liczbowych S, umożliwiającą wydajne wykonywanie operacji:
 - Search(S, [a, b]):: podaj wskaźnik do wystąpienia [a, b] w S; jeśli [a, b] nie ma w S, odpowiedzią jest NULL,
 - Insert(S, [a, b]):: $S := S \cup \{[a, b]\},\$
 - Delete(S, [a, b]):: $S := S \setminus \{[a, b]\},$
 - Intersect(S, [a, b]):: sprawdź, czy S ma niepuste przecięcie z [a, b].