# Algorytmy i struktury danych Lista 4

## Zadanie 1.

Rozważ wyszukiwanie elementu x w posortowanej tablicy  $A[1,\ldots,n]$  o różnych elementach. Wiemy, że może zostać do tego użyty algorytm Binary-Search, który ma złożoność obliczeniową  $O(\log n)$ . Pokaż, że w "comparison model" (czyli można zadawać tylko pytania w stylu: czy  $A[i] \geq z$ ?), wyszukiwane jest  $\Omega(\log n)$ .

## Zadanie 2.

Przyjmij, że dany jest algorytm w postaci "czarnej skrzynki", który wyznacza medianę w pesymistycznym przypadku w czasie liniowym. Zaprojektuj algorytm, który używając tej "czarnej skrzynki" wyznacza dowolną statystykę pozycyjną w czasie liniowym.

### Zadanie 3.

Zaprojektuj algorytm wyznaczający element maksymalny i minimalny tablicy n elementowej używający co najwyżej  $3\lceil \frac{n}{2} \rceil$  porównań.

## Zadanie 4.

Niech  $X[1 \dots n]$  i  $Y[1 \dots n]$  będą dwiema posortowanymi tablicami. Podaj algorytm, który w czasie  $O(\lg n)$  wyznacza medianę wszystkich 2n elementów z obu tablic.

# Zadanie 5.

Nieporządkiem w ciągu  $a_1,\ldots,a_n$  nazywamy każdą parę indeksów (i,j) taką, że i< j oraz  $a_i>a_j$ . Ułóż algorytm obliczający liczbę nieporządków w danym ciągu n-elementowym.

# Zadanie 6.

Niech  $\{k_1,k_2\}=DualPivotPartition(A,p,q)$  będzie procedurą dzielącą tablicę  $A[p\dots q]$  na trzy pod-tablice:  $A[p\dots k_1-1], A[k_1+1\dots k_2-1], A[k_2+1\dots q]$ , wykorzystującą losowe 2 elementy jako pivoty. Podaj pseudokod algorytmu DualPivotRandomSelect() znajdującą i-tą statystykę pozycyjną w tablicy A, wykorzystującą DualPivotPartition(). Zapisz wzór rekurencyjny na wartość oczekiwaną liczby porównań w stworzonym algorytmie.

# Zadanie 7.

Czy algorytm SELECT powinien mieć polską nazwę "magiczne piątki"? Odpowiedź uzasadnij sprawdzając jaką złożoność miała by zmodyfikowana wersja SELECT'a, która w kroku wyszukiwania mediany median:

- dzieli tablice na  $\lceil \frac{n}{3} \rceil$  trójek,
- dzieli tablice na  $\lceil \frac{n}{7} \rceil$  siódemek.

# Zadanie 8.

Doktor Zseimel postanowił zaciągnąć się do pracy na platformę wiertniczą. Niestety został zakwalifikowany do kategorii osób o statusie "overqualified" i nie dostał wymarzonej pracy. Zaproponowano mu natomiast zostanie konsultantem strategicznym koncernu naftowego, który planuje budowę dużego rurociągu przebiegającego z zachodu na wschód przez pola naftowe, na których znajduje się n wież wiertniczych.

Do każdej wieży ma dochodzić odnoga głównego rurociągu po najkrótszej możliwej drodze (albo na północ, albo na południe) (zakładamy, że główny rurociąg będzie modelowany przez prostą, a odchodzące od niego odnogi będą prostymi podłączonymi do głównego rurociągu pod kątem prostym). Jakiego algorytmu powinien użyć doktor dla zadanych współrzędnych  $(x_i,y_i)_{i=1...n}$  wież, aby wyznaczyć optymalne położenie głównego rurociągu (czyli takie, dla którego suma długości odnóg jest minimalna)? Wykaż, że można takie położenie wyznaczyć w czasie liniowym.

#### Zadanie 9.

Podaj nierekurencyjny algorytm wypisujący klucze drzewa BST w porządku in-order.

#### Zadanie 10.

Pokaż, że w drzewie BST jeśli wierzchołek ma dwóch synów, to jego następnik nie ma lewego syna, a jego poprzednik nie ma prawego syna.

#### Zadanie 11.

Drzewo jest zbalansowane, jeśli ma wysokość logarytmiczną względem liczby wierzchołków. Które z powyższych warunków implikują zbalansowanie? Udowodnij lub podaj kontrprzykład.

- 1. Każdy węzeł ma dwóch synów lub jest liściem.
- 2. Rozmiar każdego poddrzewa można zapisać jako 2k-1, gdzie k jest liczbą naturalną (oczywiście dla każdego poddrzewa k może być inne).
- 3. Istnieje C>0 takie, że dla każdego wierzchołka x jego większe poddrzewo ma co najwyżej C razy więcej wierzchołków od jego mniejszego poddrzewa.
- 4. Istnieje c>0 takie, że dla każdego wierzchołka x wysokość jego poddrzew różni się najwyżej o c.

# Zadanie 12.

Pokaż wykonanie dla drzew czerwono-czarnych oraz BST wstawiania kolejno kluczy 41, 38, 31, 12, 19, 8 do początkowo pustego drzewa.

# Zadanie 13.

Pokaż wykonanie dla drzew czerwono-czarnych oraz BST usuwania z drzew z powyższego zadania kolejno kluczy 8, 12, 19, 31, 38, 41.