

# Algorytmy i struktury danych

## Lista 3

### Zadanie 1.

Podaj algorytm scalający  $k$  posortowanych list tak aby powstała jedna posortowana lista nb (liczba wszystkich elementów na listach to  $n$ ) działający w czasie  $O(n \log k)$ .

### Zadanie 2.

Zdefiniujmy algorytm  $k$ -MergeSort jako uogólnienie algorytmu sortowania przez scalanie. Różni się od omawianego na wykładzie algorytmu sortowania przez scalanie tym, że dzieli sortowaną tablicę rekurencyjnie na  $k$  równych części (zakładamy, że liczba elementów w tablicy jest potęgą  $k$  ( $n = k^l$ )). Używając wyniku z zadania 1 proszę wykazać dla jakiego  $k$  algorytm ma najmniejszą asymptotyczną złożoność obliczeniową liczby porównań (górne ograniczenie  $O()$ ).

### Zadanie 3.

Założmy że tablica  $A = [a_1, \dots, a_n]$  jest do pewnego momentu  $k$  posortowana malejąco i dalej rosnąco (tzn. dla  $\forall i \leq k$   $a_i > a_{i+1}$  oraz dla  $\forall i \geq k$   $a_i < a_{i+1}$ ). Zaprojektuj algorytm znajdujący minimalny element w tablicy  $A$ , którego złożoność obliczeniowa będzie wynosić  $O(\log n)$ . Udowodnij poprawność działania zaproponowanego algorytmu.

### Zadanie 4.

Zdefiniujmy liczbę

$$G_n = \begin{cases} 0 & \text{if } n = 0 \\ 1 & \text{if } n = 1 \vee n = 2 \\ G_{n-1} + G_{n-2} + G_{n-3} & \text{if } n \geq 3 \end{cases}$$

Zaprojektuj macierzowy algorytm wyliczania liczby  $G_n$  w czasie  $O(\log n)$ . Udowodnij poprawność działania zaproponowanego algorytmu.

### Zadanie 5.

Pokaż procedurę `Partition` dla której czas działania algorytmu Quicksort jest  $\Theta(n \lg n)$  gdy wszystkie elementy sortowanej tablicy są takie same.

### Zadanie 6.

Założmy, że procedura `Partition` dzieli tablicę zawsze w proporcjach  $1 - \alpha$  do  $\alpha$ , gdzie  $0 \leq \alpha \leq \frac{1}{2}$  jest stałą. Pokaż, że minimalna głębokość liścia w drzewie rekursji wynosi  $-\frac{\lg n}{\lg \alpha}$ , a maksymalna głębokość liścia wynosi  $-\frac{\lg n}{\lg(1-\alpha)}$ . Odpowiedź uzasadnij.

### Zadanie 7.

Wykaż, że nie istnieje algorytm sortujący, który działa w czasie liniowym dla co najmniej połowy z  $n!$  możliwych danych wejściowych długości  $n$ . Czy odpowiedź ulegnie zmianie jeśli zapytamy o ułamek  $\frac{1}{n}$  lub  $\frac{1}{2^n}$  wszystkich permutacji?

### Zadanie 8.

Zaprojektuj algorytm, który sortuje  $n$  liczb całkowitych z przedziału od 1 do  $n^2$  w czasie  $O(n)$ .