Algorytmy i struktury danych (Sortowanie i kopce)

Przyjmując, że t1[]=1,2,3,4,5,6,7 oraz t2[]=7,6,5,4,3,2,1 i stosując algorytmy sortujące ściśle wg procedur z pliku sorty2020.cc i wykonaj polecenia:

Zadanie 1 Ile dokładnie porównań (między elementami tablicy) wykona insertionSort(t2) a ile insertionSsort(t1)?

Posortowana: n-1 porównań. Nieposortowana: $\frac{n(n-1)}{2}$ porównań. Dla t1 wykona 6 porównań. Dla t2 wykona 21 porównań.

Zadanie 2 lle co najwyżej porównań (między elementami tablic) wykona procedura scalająca merge dwie tablice n-elementowe?

W najgorszym przypadku będzie musiała wykonać 2n-1 porównań, bo będziemy porównywać każdy element do momentu aż nie trafimy na większy i go nie wpiszemy do tablicy wyjściowej.

Zadanie 3 Jaka jest pesymistyczna złożoność czasowa procedury mergeSort? Odpowiedź uzasadnij.

Dla wersji rekurencyjnej i iteracyjnej: O(nlogn) Porównujemy elementy i scalamy je w jedną tablicę. W każdym kroku wykonujemy n porównań. W każdym kroku dzielimy tablicę na dwie części o połowie długości. W sumie wykonujemy logn kroków. Złożoność czasowa zawsze jest O(nlogn).

Zadanie 4 lle co najwyżej porównań (między elementami tablicy) wykona procedura partition?

Przy jednym wywołaniu partition wykona się maksymalnie n-1 porównań. To przypadek, gdy nasze odwrócone elementy są najbliżej pivota lub musimy zamienić stronami każdy z elementó. W obu przypadkach musimy każdą wartość po stronie prawej i lewej porównać z pivotem.

Zadanie 5 Jak jest średnia a jaka pesymistyczna złożoność quickSort. Odpowiedź uzasadnij.

Średnia złożoność czasowa: O(nlogn)

Pesymistyczna złożoność czasowa: $O(n^2)$

Pesymistyczną złożoność osiągamy, gdy jako pivot zostanie wybrana wartość najmniejsza lub największa w tablicy. Złożoność kwadratowa wynika ze wzoru

$$T(n) = n - 1 + T(n - 1) - T(n) = \frac{n(n-1)}{2}$$

Zadanie 6 Jaka jest złożoność funkcji buildheap? Przeprowadź dowód - uzasadnij swoją odpowiedź.

Zadanie 7

Zadanie 8

Zadanie 9