

Zadaci

1. Implementirati *Merge-sort* algoritam, proveriti njegovu funkcionalnost i analizirati vreme izvršenja. Pseudokodovi algoritma i pomoćnih funkcija su prikazani na slici 1.

<pre> MERGE-SORT(A, p, r) 1 if $p < r$ 2 $q = \lfloor (p + r)/2 \rfloor$ 3 MERGE-SORT(A, p, q) 4 MERGE-SORT($A, q + 1, r$) 5 MERGE(A, p, q, r) </pre>	<pre> MERGE(A, p, q, r) 1 $n_1 = q - p + 1$ 2 $n_2 = r - q$ 3 let $L[1..n_1 + 1]$ and $R[1..n_2 + 1]$ be new arrays 4 for $i = 1$ to n_1 5 $L[i] = A[p + i - 1]$ 6 for $j = 1$ to n_2 7 $R[j] = A[q + j]$ 8 $L[n_1 + 1] = \infty$ 9 $R[n_2 + 1] = \infty$ 10 $i = 1$ 11 $j = 1$ 12 for $k = p$ to r 13 if $L[i] \leq R[j]$ 14 $A[k] = L[i]$ 15 $i = i + 1$ 16 else $A[k] = R[j]$ 17 $j = j + 1$ </pre>
---	---

Slika 1 – Pseudokodovi *Merge-sort* algoritma i pomoćnih funkcija

2. Implementirati *Quicksort* algoritam, proveriti njegovu funkcionalnost i analizirati vreme izvršenja. Pseudokodovi algoritma i pomoćnih funkcija su prikazani na slici 2.

<pre> PARTITION(A, p, r) 1 $x = A[r]$ 2 $i = p - 1$ 3 for $j = p$ to $r - 1$ 4 if $A[j] \leq x$ 5 $i = i + 1$ 6 exchange $A[i]$ with $A[j]$ 7 exchange $A[i + 1]$ with $A[r]$ 8 return $i + 1$ </pre>	<pre> RANDOMIZED-PARTITION(A, p, r) 1 $i = \text{RANDOM}(p, r)$ 2 exchange $A[r]$ with $A[i]$ 3 return PARTITION(A, p, r) </pre> <hr/> <pre> RANDOMIZED-QUICKSORT(A, p, r) 1 if $p < r$ 2 $q = \text{RANDOMIZED-PARTITION}(A, p, r)$ 3 RANDOMIZED-QUICKSORT($A, p, q - 1$) 4 RANDOMIZED-QUICKSORT($A, q + 1, r$) </pre>
---	---

Slika 2 – Pseudokodovi *Quicksort* algoritma i pomoćnih funkcija

Napomene:

- Ulazni podaci su celobrojne vrednosti organizovane u listu.
- Funkcionalnost algoritma proveriti na malom broju ulaznih podataka.
- Tokom analize vremena izvršenja algoritma koristiti različite veličine ulaznih podataka.