

## Zadaci

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

<b>PARENT(<i>i</i>)</b> 1 <b>return</b> $\lfloor i/2 \rfloor$  <b>LEFT(<i>i</i>)</b> 1 <b>return</b> $2i$  <b>RIGHT(<i>i</i>)</b> 1 <b>return</b> $2i + 1$	<b>MAX-HEAPIFY(<i>A, i</i>)</b> 1 $l = \text{LEFT}(i)$ 2 $r = \text{RIGHT}(i)$ 3 <b>if</b> $l \leq A.\text{heap-size}$ and $A[l] > A[i]$ 4 $\text{largest} = l$ 5 <b>else</b> $\text{largest} = i$ 6 <b>if</b> $r \leq A.\text{heap-size}$ and $A[r] > A[\text{largest}]$ 7 $\text{largest} = r$ 8 <b>if</b> $\text{largest} \neq i$ 9       exchange $A[i]$ with $A[\text{largest}]$ 10 <b>MAX-HEAPIFY</b> ( $A, \text{largest}$ )	<b>BUILD-MAX-HEAP(<i>A</i>)</b> 1 $A.\text{heap-size} = A.\text{length}$ 2 <b>for</b> $i = \lfloor A.\text{length}/2 \rfloor$ <b>downto</b> 1 3 <b>MAX-HEAPIFY</b> ( $A, i$ )  <b>HEAPSORT(<i>A</i>)</b> 1 <b>BUILD-MAX-HEAP</b> ( $A$ ) 2 <b>for</b> $i = A.\text{length}$ <b>downto</b> 2 3       exchange $A[1]$ with $A[i]$ 4 $A.\text{heap-size} = A.\text{heap-size} - 1$ 5 <b>MAX-HEAPIFY</b> ( $A, 1$ )
---	---	---

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

2. Implementirati *Priority-queue (max)* strukturu koristeći pomoćne funkcije koje su u pseudokodu prikazane na slici 2. Koristeći implementirane funkcije simulirati rad raspoređivača zasnovanog na prioritetu zadataka. Svaki zadatak je određen dužinom trajanja obrade koja ujedno određuje i njegov prioritet – duže vreme obrade definiše veći prioritet zadatka. Na isti način, ali koristeći minimalnu *Priority-queue (min)* strukturu, simulirati rad raspoređivača koji zadataku sa najmanjim vremenom izvršenja daje najveći prioritet izvršenja.

<b>HEAP-MAXIMUM(<i>A</i>)</b> 1 <b>return</b> $A[1]$	<b>MAX-HEAP-INSERT(<i>A, key</i>)</b> 1 $A.\text{heap-size} = A.\text{heap-size} + 1$ 2 $A[A.\text{heap-size}] = -\infty$ 3 <b>HEAP-INCREASE-KEY</b> ( $A, A.\text{heap-size}, \text{key}$ )
<b>HEAP-EXTRACT-MAX(<i>A</i>)</b> 1 <b>if</b> $A.\text{heap-size} < 1$ 2 <b>error</b> "heap underflow" 3 $\text{max} = A[1]$ 4 $A[1] = A[A.\text{heap-size}]$ 5 $A.\text{heap-size} = A.\text{heap-size} - 1$ 6 <b>MAX-HEAPIFY</b> ( $A, 1$ ) 7 <b>return</b> $\text{max}$	<b>HEAP-INCREASE-KEY(<i>A, i, key</i>)</b> 1 <b>if</b> $\text{key} < A[i]$ 2 <b>error</b> "new key is smaller than current key" 3 $A[i] = \text{key}$ 4 <b>while</b> $i > 1$ and $A[\text{PARENT}(i)] < A[i]$ 5       exchange $A[i]$ with $A[\text{PARENT}(i)]$ 6 $i = \text{PARENT}(i)$

Slika 2 – Pseudokodovi pomoćnih funkcija *Priority-queue (max)* strukture

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.