

PYTHON TEST

24. Mart 2018

NAPOMENE

Za potrebe testa napraviti direktorijum **C:\tmp\student\X**, gde je X broj indeksa. Rešenje zadatka treba da se nalazi u tom direktorijumu.

Direktorijum **student\X** zajedno sa rešenjem treba arhivirati i okačiti na lični intranet portal. Direktorijum **C:\tmp\student\X** ne treba brisati.

ZADATAK

1. Napisati funkciju *GetHistogram* koja na osnovu niza ulaznih podataka (karakteri) pravi histogram, tj. računa broj pojavljivanja određenog karaktera. U istom modulu napisati glavni deo programa koji testira funkcionalnost. Primeri ulaznih podataka dostupni su u *snippets.txt*.

Pseudo kod prototipa funkcije *GetHistogram*:

dict GetHistogram(list[])

2. Implementirati *Priority-queue (max)* strukturu koristeći pomoćne funkcije koje su u pseudokodu prikazane na slici 1. Koristeći implementirane funkcije simulirati rad raspoređivača zasnovanog na prioritetu zadataka: (i) dodati N pozitivnih brojeva u red, (ii) redom, element po element, izvaditi N elemenata i dodati ih u listu. Proveriti da li su svi elementi sortirani u opadajućem redosledu. U istom modulu napisati glavni deo programa koji testira funkcionalnost.

<pre> MAX-HEAPIFY(A, i) 1 $l = \text{LEFT}(i)$ 2 $r = \text{RIGHT}(i)$ 3 if $l \leq A.\text{heap-size}$ and $A[l] > A[i]$ 4 $\text{largest} = l$ 5 else $\text{largest} = i$ 6 if $r \leq A.\text{heap-size}$ and $A[r] > A[\text{largest}]$ 7 $\text{largest} = r$ 8 if $\text{largest} \neq i$ 9 exchange $A[i]$ with $A[\text{largest}]$ 10 MAX-HEAPIFY($A, \text{largest}$) </pre>	<pre> LEFT(i) 1 return $2i$ RIGHT(i) 1 return $2i + 1$¹ </pre>	<pre> HEAP-MAXIMUM(A) 1 return $A[1]$ </pre>
	<pre> MAX-HEAP-INSERT(A, key) 1 $A.\text{heap-size} = A.\text{heap-size} + 1$ 2 $A[A.\text{heap-size}] = -\infty$ 3 HEAP-INCREASE-KEY($A, A.\text{heap-size}, \text{key}$) </pre>	
<pre> HEAP-EXTRACT-MAX(A) 1 if $A.\text{heap-size} < 1$ 2 error "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 MAX-HEAPIFY($A, 1$) 7 return max </pre>	<pre> HEAP-INCREASE-KEY(A, i, key) 1 if $\text{key} < A[i]$ 2 error "new key is smaller than current key" 3 $A[i] = \text{key}$ 4 while $i > 1$ and $A[\text{PARENT}(i)] < A[i]$ 5 exchange $A[i]$ with $A[\text{PARENT}(i)]$ 6 $i = \text{PARENT}(i)$ </pre>	

Slika 1 – Pseudokodovi pomoćnih funkcija Priority-queue (max) strukture indeksirani počev od jedinice.

¹ Za indeksiranje od nule za funkcije Left(i) i Right(i) koristiti $2i+1$ i $2(i+1)$, respektivno.