13. dubna 2007, 17:00

 $Jm\acute{e}no\ a\ p\check{r}ijmen\acute{i}:\ \dots\dots\dots\dots\dots\dots\dots\dots$ 

1

Určete, která z následujících posloupností tvoří zleva zarovnanou maximovou binární haldu.

**(A)** 23, 17, 14, 6, 13, 10, 1, 5, 7, 12

- **(B)** 9, 8, 4, 5, 7, 1, 0, 2, 3, 6
- (C) 9, 6, 7, 6, 7, 6, 7, 5, 6, 5

**(D)** 16, 12, 8, 10, 4, 7, 6, 3, 2, 5

**(E)** 12, 9, 10, 10, 9, 8, 7, 8, 7, 6

Odpověď:

*UČO*: ......

 $\mathbf{2}$ 

Algoritmus řazení slučováním (Merge Sort) pro seřazení n-prvkové posloupnosti modifikujeme takto: Dokud má seřazovaný úsek délku aspoň  $\frac{n}{32}$ , zacházíme s ním běžným způsobem (dělíme na poloviny, řadíme, běhy slučujeme). Úseky kratší než  $\frac{n}{32}$  prvků však seřadíme pomocí algoritmu řazení vkládáním (Insert Sort). Časová složitost takto modifikovaného algoritmu je

(A)  $\Theta\left(\frac{n^2}{\log n}\right)$  (B)  $\Theta\left(n^2\right)$  (C)  $\Theta\left(n(\log n)^5\right)$  (D)  $\Theta\left(n\log n\right)$ 

- (E)  $\Theta(n \log_2 32)$

Odpověď:

3

V poli A indexovaném od 1 do n je zpočátku uložena zleva zarovnaná maximová halda, ale vlastnost uspořádání po větvích je v uzlu  $A_k$  porušena. K opravení této vlastnosti haldy slouží procedura heapify. Volání heapify(k) předpokládá, že podmínku uspořádání po větvích splňují podstromy s kořeny  $A_{2k}$  a  $A_{2k+1}$ . Prvek  $A_k$  se zařadí na správné místo tak, aby podmínka byla splněna také pro celý podstrom s kořenem  $A_k$ .

Doplňte konec procedury heapify. V příkazech můžete využít i rekursivního volání procedury heapify.

```
procedure heapify (k);
\{l := 2*k; r := l + 1;
   if (l \leq n) && (A_l > A_k)
        then max := l
        else max := k;
       (r \leq n) && (A_r > A_{max})
        then max := r; /* A_{max} je největší z A_k, A_l, A_r */
       max \neq k
   if
        then { .....
}
```

4

Funkce extract vyjme ze zásobníku k-tý prvek od vrcholu a vrátí takto zkrácený zásobník. Například extract(3, [7, 4, 9, 5, 8]) = [7, 4, 5, 8].

Doplňte výraz v algoritmu. Ve výrazu můžete mj. využít funkcí pro práci se zásobníkem push, pop, top... a rekursivního volání funkce extract.

```
extract (k,s) = if isempty(s) || (k<1) then error("chybné parametry")
                else if k==1
                            then
                                 pop(s)
                            else
```