Structuri de date și algoritmi - examen scris -

<u>Notă</u>

- 1. Subjectele se notează astfel: of 1p; A 2p; B 1.5p; C1 1p; C2 1p; D 3.5p.
- 2. Pentru cerința A, justificarea unei complexități presupune deducția acesteia.
- 3. Pentru cerințele B și C (C1, C2) se cer justificări, care vor fi punctate.
- 4. Problema de la D se va rezolva în Pseudocod. Se cer și se vor puncta: (1) descrierea ideii de rezolvare și comentarii despre soluția propusă; (2) scrierea reprezentării indicate în enunț; (3) (specificare și) implementare subalgoritm(i); (4) complexitate.

Nu se acceptă cod C++. Nu se acceptă pseudocod fără comentarii despre soluția propusă.

A. Deduceți timpii mediu si defavorabil pentru următorul subalgoritm. Justificați rezultatul.

```
Subalgoritm \mathbf{h}(n, A, B, C) este | { \mathbf{pre:} n:Intreg; A, B, C:char} | daca n \neq 1 atunci | \mathbf{h}(n-1, A, C, B) | scrie n, A, B | \mathbf{h}(n-1, C, B, A) | altfel | scrie 1, A, B | sfdaca
```

B. Fie o tabe înlănțuir Justifica	e, folosind arbor	nițial vidă, cu 5 locații i AVL pentru memora	și funcția de disperarea coliziunilor. A	rsie $d(c) = c \mod 5$, rătati ce se întâmple	, în care coliziunile ; ă la inserarea cheilo	sunt rezolvate prin or 25, 7, 18, 6, 3, 10), 8, 5.

C. Care este timpul defa	avorabil pentru	sortarea unui vector cu	ı <i>n</i> elemente	e folosind HeapSort? Justificati
a) $O(\log_2 n)$	b) O(<i>n</i>)	c) $O(n \log_2 n)$	d) $O(n^2)$	-

- C. Presupunem o Stivă implementată secvențial pe un vector v. Ce se întâmplă în cazul în care memorăm vârful stivei la locația v[0], iar primul element introdus în stivă la ultima poziție utilizată în vector? Justificati
 - a) atât accesul, cât și stergerea se fac în timp liniar b) atât adăugarea, cât și ștergerea se fac în timp liniar
 - c) stiva nu poate fi folosită pentru a evalua expresii postfixate

D. Se consideră un arbore binar conținând în noduri elemente distincte. Se cere să se scrie în Peudocod operația care să determine dacă două noduri e si e' se află sau nu pe același nivel în arbore. Arborele se reprezintă înlanțuit, cu alocare dinamică a nodurilor. Se va folosi o procedura nerecursivă. Indicați reprezentarea arborelui și precizați complexitatea operației. Folosiți comentarii pentru a ușura înțelegerea soluției. Ex: Pentru arborele de mai jos, e= 4, e'=40 \Rightarrow da; e= 5, e'=50 \Rightarrow nu

