

Proba scrisă la INFORMATICĂ
BAREM DE EVALUARE ȘI NOTARE
comun pentru limbajele C/C++ și Pascal

- Se punctează oricare alte modalități de rezolvare corectă a cerințelor.
- Nu se acordă punctaje intermediare, altele decât cele precizate explicit prin barem. Nu se acordă fractiuni de punct.
- Se acordă 10 puncte din oficiu. Nota finală se calculează prin împărțirea punctajului total acordat pentru lucrare la 10.
- În cazul în care răspunsul final la o întrebare care nu necesită justificare nu este corect dar există justificări parțial corecte, punctajul se calculează conform baremului afișat.

SUBIECTUL I **(30 de puncte)**

1.		a	4p.	
2.	a.	Valoarea returnată este 0 1. descrierea calculului 2. obținerea rezultatului corect	6p. 4p. 2p.	
	b.	Cel mai mic număr natural conform cu cerința este 1230. 1. identificarea proprietății de <i>munte</i> 2. utilizarea a patru cifre distințe 3. obținerea valorii 1230	6p. 2p. 2p. 2p.	
	c.	Pentru algoritm corect 1. folosirea unei structuri repetitive cât timp sau repetă 2. scrierea corectă a secvenței	4p. 2p. 2p.	
	d.	Pentru program corect 1. structura corectă a programului 2. citirea corectă a parametrului n 3. instrucțiune repetitivă corectă 4. instrucțiuni de decizie corecte 5. afișarea corectă a valorii s	10p. 2p. 1p. 3p. 3p. 1p.	

SUBIECTUL al II-lea

(30 de puncte)

1.	c	4p.	
2.	Răspuns corect c	6p.	
	1. stabilirea proprietății de arbore	2p.	
	2. un arbore cu n noduri are $n-1$ muchii	2p.	
	3. obținerea valorii 2014	2p.	
3.	Pentru soluție corectă	10p.	
	1. citirea datelor de intrare	1p.	
	2. alocarea memoriei	1p.	
	3. lucrul cu siruri de caractere	1p.	
	4. structura corectă <code>convert_char</code>	1p.	
	5. structura corectă <code>convert_string</code>	1p.	
	6. funcția (secvența de cod) care determină cea mai mare submatrice având colțul stânga-sus la o anumită poziție a matricii	3p.	
	7. parcurgerea pozițiilor matricii date	1p.	
	8. structura corectă <code>submatrix_size</code>	1p.	
4.	Pentru soluție corectă	10p.	
	1. citirea datelor de intrare	1p.	
	2. validarea datelor de intrare	1p.	
	3. observația că există un număr par de perechi de forma $(k, (n+1)-k)$	1p.	
	4. crearea corectă a partiției inițiale, mulțimea A având elemente impare pe primele $n/4$ poziții iar B elemente pare pe primele $n/4$ poziții	2p.	
	5. observația că dacă p este număr impar, $S \setminus \{p\}$ nu poate fi partiționată	1p.	
	6. observația că dacă p este par, $p \in B$, $\text{suma}(B)$ scade cu $p/2$	1p.	
	7. observația că dacă $p/2$ este impar, $p/2 \in A$, partiția modificată este $A' = A \setminus \{p/2\}$, $B' = B \cup \{p/2\}$	1p.	
	8. observația că dacă $p/2$ este par, $1 + p/2 \in A$, $A' = A \setminus \{1+p/2\} \cup \{1\} \cup \{2\}$, $B' = B \cup \{1+p/2\} \cup \{1\} \setminus \{2\}$	1p.	
	9. crearea corectă a partițiilor A' , B'	1p.	

SUBIECTUL al III-lea

(30 de puncte)

1.	b	4p.	
2.	Răspuns corect: 74 1. observarea faptului că funcțiile F1 și F2 sunt mutual recursive 2. calculul recursiv (lista tuturor apelurilor recursive) 3. obținerea rezultatului corect	6p. 1p. 3p. 2p.	
3.	a. Pentru răspuns corect -2 1 0 0 1 1 0 0 0 0 1 1 0 0 1 -2	5p. 5p.	
	b. Pentru soluție corectă 1. parcurgerea tuturor pozițiilor matricii 2. parcurgerea tuturor vecinilor pentru poziția curentă 3. determinarea corectă a faptului ca poziția curentă este periculoasă sau nu	5p. 1p. 2p. 2p.	
	c. Pentru soluție corectă 1. identificarea și tratarea corectă a cazului particular în care (l, c) conține o mină 2. identificarea și tratarea corectă a cazului particular în care (l, c) nu conține mină și este periculoasă 3. găsirea zonei sigure printr-un algoritm de tip flood-fill (bfs, dfs sau ad-hoc) 4. identificarea pozițiilor adiacente zonei sigure 5. calculul numărului de vecini care conțin mine pentru fiecare poziție din zona activă (sigură + poziții adiacente zonei sigure) 6. determinarea rezultatului corect pentru cazul general	10p. 2p. 2p. 3p. 1p. 1p. 1p.	