Proba scrisă la INFORMATICĂ BAREM DE EVALUARE ŞI NOTARE comun pentru limbajele C/C++ şi 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 fracțiuni 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	6p.
		1. descrierea calculului	4p.
		2. obţinerea rezultatului corect	2p.
	b.	Cel mai mic număr natural conform cu cerința este 1230.	6p.
		1. identificarea proprietății de $munte$	2p.
		2. utilizarea a patru cifre distincte	2p.
		3. obţinerea valorii 1230	2p.
	c.	Pentru algoritm corect	4p.
		1. folosirea unei structuri repetitive cât timp sau repetă	2p.
		2. scrierea corectă a secvenței	2p.
	d.	Pentru program corect	10p.
		1. structura corectă a programului	2p.
		2 .citirea corectă a parametrului n	1p.
		3. instrucțiune repetitivă corectă	3p.
		4. instrucțiuni de decizie corecte	3p.
		5. afișarea corectă a valorii s	1p.

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. obţinerea valorii 2014	2p.
3.	Pentru soluție corectă	10p.
	1. citirea datelor de intrare	1p.
	2. alocarea memoriei	1p.
	3. lucrul cu șiruri de caractere	1p.
	4. structura corectă convert_char	1p.
	5. structura corectă convert_string	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 submatrix_size	1p.
4.	Pentru soluție corectă	10p.
	1. citirea datelor de intrare	1p.
		4
1	2. validarea datelor de intrare	1p.
	 2. validarea datelor de intrare 3. observația că există un număr par de perechi de forma (k, (n+1)-k) 	1p. 1p.
	3. observația că există un număr par de	_
	 3. observaţia că există un număr par de perechi de forma (k, (n+1)-k) 4. crearea corectă a partiţiei iniţiale, mulţimea A având elemente impare pe primele n/4 poziţii iar B elemente pare 	1p.
	 3. observaţia că există un număr par de perechi de forma (k, (n+1)-k) 4. crearea corectă a partiţiei iniţiale, mulţimea A având elemente impare pe primele n/4 poziţii iar B elemente pare pe primele n/4 poziţii 5. observaţia că dacă p este număr im- 	1p. 2p.
	 3. observaţia că există un număr par de perechi de forma (k, (n+1)-k) 4. crearea corectă a partiţiei iniţiale, mulţimea A având elemente impare pe primele n/4 poziţii iar B elemente pare pe primele n/4 poziţii 5. observaţia că dacă p este număr impar, S \ {p} nu poate fi partiţionată 6. observaţia că dacă p este par, p ∈ B, 	1p. 2p.
	 3. observaţia că există un număr par de perechi de forma (k, (n+1)-k) 4. crearea corectă a partiţiei iniţiale, mulţimea A având elemente impare pe primele n/4 poziţii iar B elemente pare pe primele n/4 poziţii 5. observaţia că dacă p este număr impar, S \ {p} nu poate fi partiţionată 6. observaţia că dacă p este par, p ∈ B, suma(B) scade cu p/2 7. observaţia că dacă p/2 este impar, p/2 ∈ A, partiţia modificată este 	1p.2p.1p.1p.

(30 de puncte)

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