Examen de licență 2024 - Informatică – Exemple subiecte –

Proba de cunoştinţe a examenului de licenţă din sesiunile iulie/septembrie 2024 se va desfăşura sub forma unei examinări orale care va consta din 3 întrebări cu răspuns multiplu pentru care e necesară o justificare orală a alegerii răspunsurilor. Tematicile din care vor fi formulate întrebările sunt: Structuri discrete și algoritmi (proiectarea și analiza algoritmilor, structuri de date, teoria grafurilor, logică computațională, limbaje formale); Limbaje de programare și inginerie software (limbaje de programare (Python, C, C++, Java), proiectarea aplicațiilor software, baze de date); Sisteme de calcul (arhitectura calculatoarelor, sisteme de operare, rețele de calculatoare). Pentru fiecare dintre cele trei întrebări se poate acorda maxim 3 puncte, 1 punct fiind acordat din oficiu.

Pentru neclarități privind enunțurile sau răspunsurile puteți să vă adresați celor care au propus întrebările pentru fiecare secțiune și la flavia.micota@e-uvt.ro.

Tematica 1: Structuri discrete și algoritmi

• Proiectarea și analiza algoritmilor

- Daniela Zaharie (daniela.zaharie@e-uvt.ro)
- Adrian Spătaru (adrian.spataru@e-uvt.ro)

• Structuri de date

- Cosmin Bonchiş (cosmin.bonchis@e-uvt.ro)
- Adrian Spătaru (adrian.spataru@e-uvt.ro)

• Teoria grafurilor

- Mircea Marin (mircea.marin@e-uvt.ro)
- Isabela Drămnesc (isabela.dramnesc@e-uvt.ro)

Logică computațională

- Adrian Crăciun (adrian.craciun@e-uvt.ro)
- Alexandra Fortiş (alexandra.fortis@e-uvt.ro)

• Limbaje formale

- Mircea Drăgan (mircea.dragan@e-uvt.ro)
- Mădălina Erașcu (madalina.erascu@e-uvt.ro)

- Alexandra Fortiş (alexandra.fortis@e-uvt.ro)

Tematica 2: Limbaje de programare și inginerie software

- Limbaje de programare (Python, C, C++, Java)
 - Flavia Micota (flavia.micota@e-uvt.ro)
 - Daniel Pop (daniel.pop@e-uvt.ro)
 - Todor Ivașcu (todor.ivascu@e-uvt.ro)
- Proiectarea aplicaţiilor software
 - Cristina Mîndruță (cristina.mindruta@e-uvt.ro)
 - Daniel Pop (daniel.pop@e-uvt.ro)
- Baze de date
 - Ioan Drăgan (ioan.dragan@e-uvt.ro)
 - Daniel Pop (daniel.pop@e-uvt.ro)

Tematica 3: Sisteme de calcul

- Arhitectura calculatoarelor
 - Liviu Mafteiu Scai (liviu.mafteiu@e-uvt.ro)
 - Cristian Cira (cristian.cira@e-uvt.ro)
- Sisteme de operare
 - Florin Fortiş (florin.fortis@e-uvt.ro)
 - Ciprian Pungilă (ciprian.pungila@e-uvt.ro)
 - Darius Galis (darius.galis@e-uvt.ro)
- Rețele de calculatoare
 - Mario Reja (mario.reja@e-uvt.ro)
 - Mihail Găianu (mihail.gaianu@e-uvt.ro)

Tematică

Tematica 1: Structuri discrete si algoritmi

Tematica include teme discutate la cursurile de: algoritmi, structuri de date, teoria grafurilor și combinatorică, logică, limbaje formale:

- Algoritmică: analiza complexității algoritmilor, algoritmi de căutare, algoritmi de sortare, algoritmi recursivi, tehnici de proiectare a algoritmilor (divide et impera, greedy, programare dinamică)
- Structuri de date: stive, cozi, liste, arbori, dictionare
- Teoria grafurilor si combinatorică:

- Elemente de combinatorică: principii de numărare; numere Stirling; grupuri de simetrii, teoria lui Polya.
- Elemente de Teoria Grafurilor: noţiuni şi definiţii de bază; Clase speciale de grafuri; conectivitate, distanţe drumuri minime; arbori de acoperire; reţele de transport, fluxuri; colorări.
- Logică computațională: Recunoașterea/parcurgerea expresiilor (logica propozițiilor/predicatelor). Semantica, calculul valorii expresiilor (logica propozițiilor/predicatelor). Tabele de adevăr (logica propozițiilor). Validitate/satisfiabilitate, consecință logică, echivalență logică (logica propozițiilor/predicatelor). Raționament, rolul raționamentului. Teorema de deducție. Forme normale ale formulelor propoziționale. Rezoluție, DP, DPLL. Raționament în stil natural (logica propozițiilor/logica predicatelor). Aplicații ale logicii: design de circuite digitale.
- Limbaje formale și teoria automatelor: limbaje, gramatici, expresii regulate și automate finite

Tematica 2: Limbaje de programare și inginerie software

Tematica include teme discutate la disciplinele de: Programare (Python, C, C++, Java), inginerie software și baze de date:

- Limbaje de programare: tipuri de date, clase, obiecte, relații între clase (moștenire, agregare, compoziție, dependență)
- Baze de date: modelarea unei baze de date, forme normale, interogări SQL
- Inginerie Software: activitățile procesului de dezvoltare de software, metode agile de dezvoltare de software, diagrame UML.

Tematica 3: Sisteme de calcul

Tematica include teme discutate la disciplinele: arhitectura calculatoarelor, sisteme de operare, rețele de calculatoare:

- Arhitectura calculatoarelor: structura unui sistem de calcul, unitatea centrală de prelucrare, memoria unui sistem de calcul, dispozitivele periferice ale unui sistem de calcul, magistralele unui sistem de calcul, reprezentarea numerelor în calculator
- Sisteme de operare: accesul concurent la resurse (problema secțiunii critice), probleme de comunicare, algoritmi de planificare CPU, algoritmi de paginare, algoritmi de detecție și evitare a impasului
- Rețele de calculatoare: încapsularea protocoalelor, comunicare orientată pe datagrame, retransmisie

Bibliografie

• Bruno Buchberger, Logic for Computer Science, Unpublished Lecture Notes, Copyright Bruno Buchberger, 1991, http://staff.fmi.uvt.ro/adrian.craciun/lectures/logica/pdf/buchberger-logic.pdf

- Mordechai Ben-Ari, Mathematical Logic for Computer Science, Ed. Springer Verlag London, 2009
- Adrian Crăciun, Logic for Computer Science (note de curs), http://staff.fmi.uvt.ro/~adrian.craciun
- Mircea Marin, Graph Theory and Combinatorics (note de curs), http://staff.fmi.uvt.ro/~mircea.marin
- Th. Cormen, Ch. Leiserson, R. Rivest, C. Stein, *Introduction in algorithms*, Ed. MIT Press, 2008; (trad. lb română) Ed. Teora, 1995
- Allen B. Downey, Chris Mayfield, *Think Java How to Think Like a Computer Scientis*, Copyright Allen Downe, 2012
- H. Garcia-Molina, J. Widom, *Database Systems: The Complete Book*, ED. Pearson Education Inc, 2009
- John M. Harris, Jeffry L. Hirst, Michael J. Mossinghoff, *Combinatorics and Graph Theory*, Ed. Springer Science+Business Media, 2008
- J. E. Hopcroft, R. Motwani, J. D. Ullman, *Introduction to Automata Theory, Languages, and Computation (3rd Edition)*, Addison-Wesley Longman Publishing Co., Inc., 2006
- I. Jacobson, H. Lawson, Pan-Wei Ng, P.E. McMahon, M. Goedicke, *The Essentials of Modern Software Engineering*, ACM Books, 2019
- B. Kernighan, D. Ritchie, The C Programming Language, Ed. Addison-Wesley, 2001
- D. C. Kozen, Automata and Computability, Ed. Springer, 1997
- Dragos-Radu Popescu, *Combinatorica si Teoria Grafurilor*, Ed. Societatea de Științe Matematice din Romania, 2005
- Ian Sommerville, Software Engineering 9-th ed., Ed. Pearson Education Limited, 2016
- Ian Sommerville, Engineering software products, Pearson Education, 2020
- Bjarne Stroustrup, The C++ Programming Language, ED. Pearson Education, 2005
- Andrew S. Tanenbaum, Todd Austin, Structured Computer Organization, Ed. Pearson, 2013
- Andrew S. Tanenbaum, Computer Networks, Ed. Pearson, 2011
- Andrew S. Tanenbaum, Modern Operating Systems, Ed. Pearson, 2009
- http://agilemodeling.com/essays/umlDiagrams.htm

Algoritmi și structuri de date

1. Care dintre următoarele afirmații este/sunt adevărată/adevărate pentru algoritmul corespunzător funcției de mai jos (se consideră că x este un tablou unidimensional cu n elemente)

```
def alg(x):
    n=len(x)
    nr=0
    i=0
    while(i<n):
        k=0
        while(((i+k)<n)and(x[i+k]>0)):
              k=k+1
        if (nr<k):
              nr=k
        i=i+k+1
    return(nr)</pre>
```

- (a) Algoritmul returnează numărul de elemente pozitive din x
- (b) Algoritmul returnează numărul de elemente din cea mai lungă subsecvență cu elemente pozitive din \boldsymbol{x}
- (c) Algoritmul are ordinul de complexitate $\mathcal{O}(n^2)$
- (d) Algoritmul are ordinul de complexitate $\mathcal{O}(n)$
- (e) Algoritmul are ordinul de complexitate $\mathcal{O}(n \cdot k)$
- 2. Care dintre următoarele afirmații este/sunt adevărată/adevărate pentru algoritmul corespunzător funcției de mai jos (se consideră că a este un tablou unidimensional cu n elemente)

```
def transform(a):
    n=len(a)
    for i in range(0,n-1):
        if (a[i] < a[i+1]):
            a[i], a[i+1] = a[i+1], a[i]
    return(a)</pre>
```

- (a) Algoritmul sortează descrescător tabloul a
- (b) După aplicarea algoritmului, tabloul a satisface proprietatea $a[i] \ge a[n-1]$ pentru $0 \le i < n$
- (c) Algoritmul sortează crescător tabloul a
- (d) După aplicarea algoritmului, tabloul a satisface proprietatea $a[i] \le a[n-1]$ pentru $0 \le i < n$
- 3. Se consideră două valori naturale a şi b şi algoritmul descris prin (// specifică operația de determinare a câtului împărțirii întregi):

```
def alg(a,b):
   if ((a==0)or(b==0)):
     return(0)
   elif (a%2 ==0):
     return(alg(a//2, 2*b))
   else:
    return(alg(a//2, 2*b)+b)
```

Care dintre următoarele afirmații este/sunt adevărată/adevărate?

- (a) este posibil ca succesiunea de apeluri recursive să nu se termine
- (b) algoritmul returnează întotdeauna 0
- (c) algoritmul returnează produsul a*b dacă a este par și a*b+b dacă a este impar
- (d) algoritmul returnează produsul a*b indiferent de paritatea lui a
- (e) dacă a > 2b atunci numărul de operații de înmulțire efectuate este mai mic în cazul apelului alg(b,a) decât în cazul apelului alg(a,b).
- 4. Se consideră un tablou unidimensional, a[0..n-1], cu $n=10^{10}$ valori numerice şi se pune problema determinării primelor 10 valori în ordine crescătoare. Care dintre următoarele abordări asigură faptul că a[0..9] conține cele mai mici 10 elemente în ordine crescătoare şi este mai eficientă?
 - (a) se sortează a[0..n-1] crescător folosind algoritmul quicksort
 - (b) se sortează parțial a aplicănd algoritmul de sortare prin inserție în care ciclul exterior for i in range(1,n) se înlocuiește cu for i in range(1,11)
 - (c) se sortează parțial a aplicând algoritmul de sortare prin selecție în care ciclul exterior for i in range(0,n-1) se înlocuiește cu for i in range(0,10)
- 5. Se consideră algoritmul alg apelat pentru un număr natural \mathbf{n} și se notează cu T(n) numărul de operații de adunare efectuate.

```
def alg(n):
   if (n<2):
    return(n)
   else:
    return(alg(n//2)+n%2)</pre>
```

Care dintre următoarele afirmații este(sunt) adevarată(e)?

- (a) Algoritmul returnează câte cifre impare are numărul n
- (b) Algoritmul returnează numărul de cifre egale cu 1 din reprezentarea binară a lui n
- (c) T(n) = 1 dacă n < 2 şi $T(n) = T(\lfloor n/2 \rfloor) + n MOD 2$ dacă $n \ge 2$

- (d) T(n) = 0 dacă n < 2 și $T(n) = T(\lceil n/2 \rceil) + 1$ dacă $n \ge 2$
- (e) T(n) aparţine lui $\mathcal{O}(n)$
- (f) T(n) apartine lui $\mathcal{O}(\log n)$
- 6. Algoritmul de sortare rapidă este cel mai potrivit pentru:
 - (a) sortarea unei liste mari cu elemente aleatoare
 - (b) sortarea unei liste aproape ordonate
 - (c) sortarea unei liste scurte
 - (d) nu este potrivit pentru nici un fel de sortare
- 7. Se consideră şirul lui Fibonacci dat de relația de recurență $F_0 = 0, F_1 = 1$ şi $F_{n+1} = F_n + F_{n-1}$. De câte ori este evaluat F_2 pentru a calcula F_5 în cazul calculului termenului F_n în mod recursiv.
 - (a) de 3 ori
- (b) o dată
- (c) de 4 ori
- (d) de 5 ori
- 8. Care din următoarele afirmații NU sunt adevărate în cazul algoritmului de căutare binară:
 - (a) Trebuie folosit un tablou sortat
 - (b) Trebuie să avem acces direct la elementul din mijloc
 - (c) Algoritmul nu este eficient atunci când avem mai mult de 1000 de elemente
 - (d) Algoritmul realizează sortarea elementelor unui tablou
- 9. Se consideră următorul algoritm aplicat unui număr n de forma $n = c_k c_{k-1} \dots c_1 c_0$:

Dacă p este o variabilă (implicită) care contorizează numărul de execuții ale ciclului (contorul ciclului), care este proprietatea invariantă?

(a)
$$s = c_0 + c_1 + \ldots + c_p, n = c_k c_{k-1} \ldots c_p$$

(b)
$$s = c_0 + c_1 + \ldots + c_{p-1}, n = c_k c_{k-1} \ldots c_p$$

(c)
$$s = c_0 + c_1 + \ldots + c_{p-1}, n = c_k c_{k-1} \ldots c_1 c_0$$

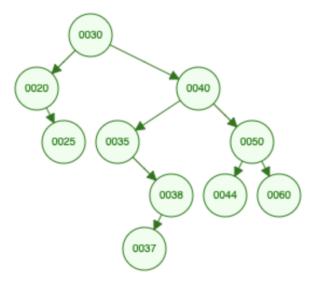
(d)
$$n = c_k c_{k-1} \dots c_n$$

10. Fie $A = (a_1, ..., a_n)$ un multiset. Pentru a găsi $S = (s_1, ..., s_k)$, un subset al lui A folosind tehnica căutarii local optimale (căutare lacomă – greedy):

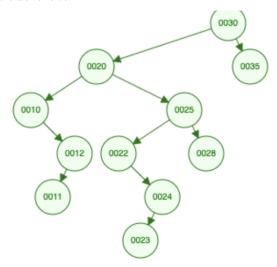
- (a) La fiecare pas elementul care pare a fi cel mai promițător la pasul respectiv este selectat din A și adăugat la S.
- (b) La fiecare pas elementul care pare a fi cel mai promițător la pasul respectiv este selectat din A și adăugat la S. Dacă ulterior nu este bun îl putem înlocui cu o altă componentă.
- (c) La fiecare pas elementul care pare a fi cel mai promițător pe ansamblul problemei este selectat din A si adăugat la S.
- (d) La fiecare pas un element oarecare este selectat din A și adăugat la S.
- 11. O listă liniară simplu înlănțuită este:
 - (a) lista liniară, în care relația de ordonare este materializată pe suport printr-un pointer către elementul următor;
 - (b) o structură de date implementată prin tipul tablou;
 - (c) o structură de date circulară;
- 12. Care din următoarele afirmații sunt corecte?
 - (a) Complexitatea (cea mai defavorabilă) pentru operațiile de inserare, ștergere sau căutare întrun arbore binar de căutare este $O(\log n)$.
 - (b) Complexitatea (cea mai defavorabilă) pentru operațiile de inserare, ștergere sau căutare întrun arbore AVL este $O(\log n)$.
 - (c) Complexitatea (cea mai defavorabilă) pentru operațiile de inserare, ștergere sau căutare întrun arbore splay tree este $O(\log n)$.
- 13. Ce structură de date poate fi folosită pentru a implementa o traversare iterativă a unui arbore binar de căutare?
 - (a) Queue
 - (b) Stack
 - (c) Hash Table
 - (d) Splay tree.
- 14. Care este complexitatea de inserare a unui element într-o listă înlănțuită sortată?
 - (a) O(1).
 - (b) $\Theta(1)$.
 - (c) O(n).
 - (d) $\Theta(\log n)$.
- 15. O stivă este:
 - (a) listă liniară în care inserările se fac la un capăt al listei și suprimările la celalalt capăt al listei:

- (b) o listă liniară de tipul LIFO (Last In First Out);
- (c) o listă liniară cu restricție la intrare;
- (d) o listă liniară în care se manipulează mereu elementul cel mai recent introdus.
- 16. O structură de date de tip coadă este:
 - (a) structură de tip listă cu restricție la intrare;
 - (b) o listă liniară de tipul FIFO (First In First Out);
 - (c) o lista liniară în care toate operațiile se efectuează doar la unul din capetele listei;
 - (d) o listă liniară în care inserările se efectuează la un capăt al listei, iar suprimările și ori ce alt acces se efectuează la celălalt capăt al listei.
- 17. În care din următoarele structuri de date, căutarea are complexitate (worst-case) $O(\log n)$?
 - (a) liste înlănțuite;
 - (b) heap;
 - (c) liste skip;
 - (d) arbori splay.
- 18. Care din variantele de parcurgere a unui arbore binar de căutare poate fi folosită pentru afișarea tuturor nodurilor ordonate după cheia nodului.
 - (a) parcurgere breadth-first;
 - (b) preordine;
 - (c) inordine;
 - (d) postordine.
- 19. Care este înălțimea minimă a unui arbore binar de căutare cu N noduri?
 - (a) O(1);
 - (b) O(N);
 - (c) $O(N \cdot log_2(N))$;
 - (d) $O(log_2(N))$.
- 20. Care din afirmațiile următoare sunt adevărate referitoare la operația de căutare într-un arbore binar de căutare cu N noduri:
 - (a) căutarea unui nod se face în $O(log_2(N))$ dacă arborele este echilibrat.
 - (b) căutarea unui nod se face întotdeauna în O(1) dacă nodul căutat nu există.
 - (c) căutarea unui nod se face în (worst-case) O(N) dacă arborele nu este echilibrat.
 - (d) căutarea unui nod se face în $O(N \cdot log_2(N))$.

21. Fie următorul arbore binar de căutare, din care ștergem (prin copiere) nodul 40. Care dintre următoarele afirmații NU sunt adevărate:

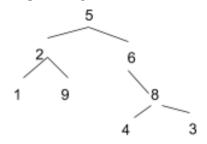


- (a) La ștergerea nodului 40, acesta va putea fi înlocuit de nodul 35
- (b) La ștergerea nodului 40, acesta va putea fi înlocuit de nodul 37
- (c) La stergerea nodului 40, acesta va putea fi înlocuit de nodul 38
- (d) La ștergerea nodului 40, acesta va putea fi înlocuit de nodul 44
- 22. Fie următorul arbore binar de cautare, din care stergem (prin copiere) nodul 20. Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate:

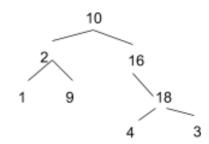


(a) La stergerea nodului 20, acesta va putea fi inlocuit cu nodul 12

- (b) La stergerea nodului 20, acesta va putea fi inlocuit cu nodul 11
- (c) La stergerea nodului 20, acesta va putea fi inlocuit cu nodul 23
- (d) La stergerea nodului 20, acesta va putea fi inlocuit cu nodul 22
- 23. Fie urmatorul arbore binar. Parcurgerea in postordine corecta a acestui arbore este:



- (a) 5,2,1,9,6,8,4,3
- (b) 1,9,2,4,3,8,6,5
- (c) 5,2,1,9,4,6,8,3
- (d) 1,9,2,5,3,8,6,4
- 24. Fie urmatorul arbore binar. Parcurgerea in inordine a acestui arbore este:



- (a) 1,9,2,4,3,18,16,10
- (b) 10,2,1,9,16,18,4,3
- (c) 1,2,9,10,16,4,18,3
- (d) 1,2,3,4,9,10,16,18
- 25. Un min-heap binar este o structură de date care modelează un arbore binar aproape complet care are proprietatea de heap: Pentru orice nod N, dacă P este părintele lui N atunci cheia lui P este mai mică decât cheia lui N.

Implementarea cu tablou a unui min-heap binar cu n noduri este un tablou $A[0..2^m - 1]$ cu două atribute suplimentare: capacitatea $A.length = 2^m - 1$ și mărimea A.size = n, astfel încât $A.size \leq A.length$. Elementele din nodurile min-heap-ului binar sunt reținute în primele n elemente ale lui A: rădăcina este reținută în A[0], iar dacă N este fiul stâng (resp. drept) al unui nod P reținut în A[i] atunci N este reținut în $A[2 \cdot i + 1]$ (resp. $A[2 \cdot i + 2]$).

Pentru $0 \le i, j < n$ definim relația bunic(i, j) dacă A[j] reține părintele părintelui nodului din A[i].

Formula ce definește relația bunic(i, j) în un min-heap binar este:

- (a) $(4 \cdot j + 3 \le i) \land (i \le 4 \cdot j + 6)$.
- (b) $(4 \cdot i + 3 \le j) \land (j \le 4 \cdot i + 6)$.
- (c) $j = \lfloor i/4 \rfloor$.
- (d) $(4 \cdot j + 1 \le i) \land (i \le 4 \cdot j + 2)$.
- (e) $(4 \cdot i + 1 \le j) \land (j \le 4 \cdot i + 2)$.
- 26. Un min-heap binar este o structură de date care modelează un arbore binar aproape complet care are proprietatea de heap: Pentru orice nod N, dacă P este părintele lui N atunci cheia lui P este mai mică decât cheia lui N.

Implementarea cu tablou a unui min-heap binar cu n noduri este un tablou $A[0..2^m - 1]$ cu două atribute suplimentare: capacitatea $A.length = 2^m - 1$ și mărimea A.size = n, astfel încât $A.size \leq A.length$. Elementele din nodurile min-heap-ului binar sunt reținute în primele n elemente ale lui A: rădăcina este reținută în A[0], iar dacă N este fiul stâng (resp. drept) al unui nod P reținut în A[i] atunci N este reținut în $A[2 \cdot i + 1]$ (resp. $A[2 \cdot i + 2]$).

Pentru $0 \le i, j < n$ definim relația bunic(i, j) dacă A[j] reține părintele părintelui nodului din A[i].

Numărul maxim de noduri în un min-heap binar cu adâncimea h este:

- (a) $2^{h+1}-1$.
- (b) 2^h .
- (c) $h^2 1$.
- (d) $2^{h-1} + 1$.
- 27. Un min-heap binar este o structură de date care modelează un arbore binar aproape complet care are proprietatea de heap: Pentru orice nod N, dacă P este părintele lui N atunci cheia lui P este mai mică decât cheia lui N.

Implementarea cu tablou a unui min-heap binar cu n noduri este un tablou $A[0..2^m - 1]$ cu două atribute suplimentare: capacitatea $A.length = 2^m - 1$ și mărimea A.size = n, astfel încât $A.size \leq A.length$. Elementele din nodurile min-heap-ului binar sunt reținute în primele n elemente ale lui A: rădăcina este reținută în A[0], iar dacă N este fiul stâng (resp. drept) al unui nod P reținut în A[i] atunci N este reținut în $A[2 \cdot i + 1]$ (resp. $A[2 \cdot i + 2]$).

Pentru $0 \le i, j < n$ definim relația bunic(i, j) dacă A[j] reține părintele părintelui nodului din A[i].

(1) Dacă A este un min-heap binar atunci A este sortat în ordinea crescătoare a cheilor din noduri?

28.	Un min-heap binar este o structură de date care modelează un arbore binar aproape complet care are proprietatea de heap: Pentru orice nod N , dacă P este părintele lui N atunci cheia lui P este mai mică decât cheia lui N .							
	două atribute suplimenta $A.size \leq A.length$. Elemente ale lui $A:$ rădăc	rablou a unui min-heap binar cu n noduri este un tablou $A[02^m - 1]$ cu mentare: capacitatea $A.length = 2^m - 1$ și mărimea $A.size = n$, astfel încâ . Elementele din nodurile min-heap-ului binar sunt reținute în primele n rădăcina este reținută în $A[0]$, iar dacă N este fiul stâng (resp. drept) al unu n atunci N este reținut în $A[2 \cdot i + 1]$ (resp. $A[2 \cdot i + 2]$).						
	Pentru $0 \leq i,j < n$ definim relația $bunic(i,j)$ dacă $A[j]$ reține părintele părintelui nodului din $A[i]$.							
	Timpul de execuție a operației de ștergere a nodului cu cheie minimă din un min-heap binar cu n noduri este:							
	(a) $O(1)$							
	(b) $O(\log n)$							
	(d) $\Theta(n)$							
Teoı	ria grafurilor și comb	inatorică						
1. Se dau mulțimile $A = \{a, b, c\}, B = \{A, B, C, D\}$ și $C = \{1, 2, 3, 4, 5\}$. Câte submulțimi ale mulțimi $A \cup B \cup C$ conțin un element din A , două din B și cel puțin 4 elemente din C ?								
	(a) 15	(b) 14	(c) 100	(d) 108				
2.	2. Câte numere întregi cuprinse între 1 și 1000 se divid cu 7, dar nu se divid cu 3?							
	(a) 93	(b) 95	(c) 92	(d) 136				
3.	3. În câte feluri putem forma un buchet cu cinci trandafiri dacă putem folosi trandafiri roșii, galb și albi? Ordinea punerii trandafirilor în buchet nu este relevantă.							

(2) Dacă A este sortat în ordinea crescătoare a cheilor din noduri atunci A este un min-heap

binar?

(a) (1) fals (2) adevărat

(d) (1) adevărat (2) fals

(c) (1) adevărat (2) adevărat

(b) (1) fals (2) fals

(a) 21

(b) 120

(c) 125

(d) 243

(e) 15

4. Un mesaj transmis pe un canal de comunicare este o secvență de 2 tipuri de semnale: semnale de tip A care durează 1 microsecundă, și semnale de tip B care durează 2 microsecunde. De exemplu, mesajul ABAAB durează $3 \times 1 + 2 \times 2 = 7$ microsecunde.

Fie a_n numărul de mesaje diferite care durează n microsecunde. Care este valoarea lui a_{10} ?

(a) 89

(b) 55

(c) 2917

(d) 144

5. In internet, format din rețele interconectate de calculatoare, fiecărei conexiuni de rețea dintr-un calculator i se atribuie o adresă internet. Protocolul IPv4 prevede că o adresă internet este un șir de 32 biți, format din un număr de rețea (netid) urmat de un număr de gazdă (hostid). Sunt 3 tipuri de adrese internet:

(a) Clasa A: acestea sunt de forma $0 \underbrace{b_1b_2b_3b_4\dots b_7}_{\text{netid}} \underbrace{b_8b_9\dots b_{30}b_{31}}_{\text{hostid}}$

(b) Clasa B: acestea sunt de forma 10 $\underbrace{b_2b_3b_4\dots b_{15}}_{\text{netid}}\underbrace{b_{16}b_{17}\dots b_{30}b_{31}}_{\text{hostid}}$

(c) Clasa C: acestea sunt de forma $110 \underbrace{b_3b_4b_5 \dots b_{23}}_{\text{netid}} \underbrace{b_{24}b_{25} \dots b_{30}b_{31}}_{\text{hostid}}$

Câte adrese IPv4 diferite sunt disponibile pentru conexiunile de rețea din internet?

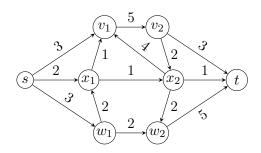
(a) $2^{29} \cdot 2^{30} \cdot 2^{31}$

(b) 2^{31}

(c) $7 \cdot 2^{29}$

(d) 2^{32}

6. Fie rețeaua de transport G cu sursa s și destinația t:



Care este valoarea fluxului maxim în G?

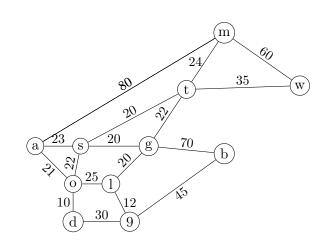
(a) 8

(b) 5

(c) 6

(d) 7

7. Fie graful ponderat

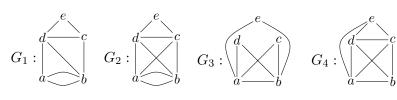


Ce greutate totală are arborele minim de acoperire al acestui graf?

- (a) 229
- (b) 216

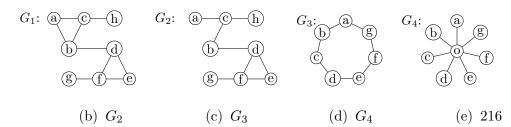
- (c) 230
- (d) 234

8. Care din grafurile următoare este eulerian?



- (a) G_1, G_4
- (b) G_2, G_3
- (c) nici unul
- (d) G_4
- (e) G_1, G_3

9. Care din grafurile următoare are un cuplaj perfect?



- 10. Câți arbori diferiți cu 5 noduri, numerotate de la 1 la 5, există?
 - (a) 10

(a) G_1

- (b) 273
- (c) 32
- (d) 120
- (e) 125
- 11. Câte cuplaje maxime are graful bipartit complet $K_{m,n}$ dacă $1 \le m \le n$? Observați că un astfel de cuplaj trebuie să aibe m muchii.

(a) m (b) m+n (c) P(n,m) (d) C(n,m) (e) m^n (f) n^m 12. Câte muchii are graful complet K_n ?

(a) C(n,2) (b) n^2 (c) 2^n (d) $n\cdot (n-1)$ (e) n

13. Se presupune că $n \ge 3$. Câte regiuni are o reprezentare planară a grafului bipartit complet $K_{n,2}$?

(a) n+1 (b) n (c) $2 \cdot n$ (d) C(n,2) (e) P(n,2)

14. Un șir ternar este un șir care conține doar cifrele 0,1 și 2. Fie a_n numărul șirurilor ternare de lungime n care nu conțin apariții consecutive ale cifrei 0. De exemplu, $a_1 = 3$ și $a_2 = 8$. Care din formulele următoare are loc pentru orice $n \ge 3$:

(a) $a_n = 2 a_{n-1} + 2 a_{n-2}$ (c) $a_n = 2 a_{n-1} + 3 a_{n-2}$ (b) $a_n = 2 a_{n-1} + 2 a_{n-2} + 3^{n-1}$ (d) $a_n = 2 a_{n-1} + 3^{n-1}$

15. Care dintre grafurile următoare au numărul cromatic 2:

- (a) Orice arbore cu $n \ge 2$ noduri.
- (b) Orice graf complet K_n cu număr par de noduri.
- (c) Orice graf complet K_n cu număr impar de noduri mai mare sau egal ca 3.
- (d) Orice graf ciclic C_n cu $n \ge 2$ număr par.
- (e) Orice graf ciclic C_n cu $n \geq 2$ număr impar
- (f) Orice graf bipartit $K_{m,n}$.

16. $A \oplus B = C \in M_n$ dacă $C[i][j] = \max(A[i][j], B[i][j])$ și $A \odot_k B = D \in M_n$ dacă $D[i][j] = A[i][k] \cdot B[k][j]$

Fie G un graf simplu neorientat cu n noduri numerotate de la 1 la n, și $A_G \in M_n$ matricea lui de adiacență. Numărul de grafuri neorientate simple cu n noduri numerotate de la 1 la n este:

- (a) $2^{n(n-1)/2}$
- (b) 2^n
- (c) n(n-1)/2
- (d) n-1
- (e) $n \cdot (n-1)$

17. Fie M_n mulţimea matricilor de dimensiune $n \times n$ cu elemente 0 sau 1. Pentru orice două matrici $A, B \in M_n$ şi $1 \le k \le n$ definim operaţiile $A \oplus B$ şi $A \odot_k B$ în felul următor: $A \oplus B = C \in M_n$ dacă $C[i][j] = \max(A[i][j], B[i][j])$ şi $A \odot_k B = D \in M_n$ dacă $D[i][j] = A[i][k] \cdot B[k][j]$ pentru toţi $1 \le i, j \le n$.

Fie G un graf simplu neorientat cu n noduri numerotate de la 1 la n, și $A_G \in M_n$ matricea lui de adiacență.

Fie I_n matricea identitate de dimensiune $n \times n$, și $1 \le p \le n$. Se consideră algoritmul următor de calcul al matricii $B \in M_n$

```
B = A_G \oplus I_n;

for k := 1 to p do

C = B \oplus (B \odot_k B);

B = C:
```

Complexitatea temporală a calculului matricii B este:

- (a) $\Theta(p \cdot n^2)$
- (b) $\Theta(p \cdot n)$
- (c) $\Theta(p \cdot n^3)$
- (d) $\Theta(n), \Theta(p \cdot 2^n)$
- 18. Fie M_n mulţimea matricilor de dimensiune $n \times n$ cu elemente 0 sau 1. Pentru orice două matrici $A, B \in M_n$ şi $1 \le k \le n$ definim operațiile $A \oplus B$ şi $A \odot_k B$ în felul următor: $A \oplus B = C \in M_n$ dacă $C[i][j] = \max(A[i][j], B[i][j])$ şi $A \odot_k B = D \in M_n$ dacă $D[i][j] = A[i][k] \cdot B[k][j]$ pentru toți $1 \le i, j \le n$.

Fie G un graf simplu neorientat cu n noduri numerotate de la 1 la n, și $A_G \in M_n$ matricea lui de adiacență.

Fie I_n matricea identitate de dimensiune $n \times n$, și $1 \le p \le n$. Se consideră algoritmul următor de calcul al matricii $B \in M_n$

$$B = A_G \oplus I_n;$$

for $k := 1$ to p do
 $C = B \oplus (B \odot_k B);$
 $B = C;$

Care din afirmațiile următoare este adevărată când B[i][j] = 1?

- (a) Există o cale de lungime cel mult p+1 de la nodul i la nodul j.
- (b) Există o cale de lungime p de la nodul i la nodul j
- (c) Există o cale de la nodul i la nodul j care trece prin nodul p.
- (d) Există o cale de la nodul i la nodul j care trece prin toate nodurile din mulțimea $\{1, 2, \ldots, p\}$.

Logică computațională

- 1. Considerați, în logica predicatelor, limbajul care conține următoarele simboluri:
 - variabile, pentru care se folosesc litere mici,
 - simboluri funcționale \mathcal{F} : + binar, infix, unar, prefix, * binar, infix.
 - simboluri predicative \mathcal{P} : =,<, \leq toate binare, infix.
 - simboluri pentru constante C: 0, 1.

Care din următoarele sunt termeni peste acest limbaj?

- (a) (0*x)-1,
- (b) 1 + (z * x) < 0,
- (c) x + ((-1) * 0),
- (d) 0*(y+1).
- 2. Pentru următoarele formule propoziționale, și pentru interpretarea $\{P, \neg Q\}$:
 - (a) $((P \Rightarrow Q) \land ((\neg Q) \land P))$ are valoarea sub interpretare \mathbb{A} ,
 - (b) $((P\Rightarrow Q)\Rightarrow (Q\Rightarrow P)$ are valoarea sub interpretare $\mathbb{A},$
 - (c) $((\neg(P \lor Q)) \land (\neg Q))$ are valoarea sub interpretare $\mathbb F$.
- 3. Care din următoarele afirmații este adevărată:
 - (a) dacă o formulă propozițională este validă, atunci este satisfiabilă,
 - (b) dacă o formulă propozițională nu este validă, atunci este nesatisfiabilă,
 - (c) dacă o formulă propozițională nu este validă, atunci negația sa este satisfiabilă,
 - (d) dacă o formulă propozițională nu este validă, atunci negația sa este validă.
- 4. Care este relația dintre propozițiile

$$(F \wedge G) \Rightarrow H$$

şi

$$F \Rightarrow (G \Rightarrow H)$$
?

- (a) sunt logic echivalente
- (b) prima este o consecință logică a celei de-a doua,
- (c) a doua este o consecință logică a primeia,
- (d) nu se relaționează în niciun fel descris mai sus.
- 5. Formula

$$P \Leftrightarrow Q$$

este

- (a) logic echivalentă cu conjuncția formulelor de mai jos,
- (b) o consecință logică a formulelor de mai jos,
- (c) logic echivalentă cu disjuncția formulelor de mai jos,

aceste formule fiind:

$$Q \Rightarrow R,$$

 $R \Rightarrow (P \land Q),$
 $P \Rightarrow (Q \lor R).$

- 6. Care din formulele de mai jos sunt în formă normală disjunctivă?
 - (a) P,
 - (b) $\neg P \lor Q$,
 - (c) $P \wedge \neg Q \wedge S$,
 - (d) $(P \land \neg Q \land S) \lor \neg S$.
- 7. Care din următoarele este un rezolvent al clauzelor $\{P, \neg Q, R\}$ și $\{\neg P, Q, S\}$?
 - (a) \emptyset ,
 - (b) $\{P, \neg P, R, S\},\$
 - (c) $\{R, S\}$.
- 8. Pentru a verifica faptul că o formulă G este o consecință logică a formulelor F_1, \ldots, F_n , se poate:
 - (a) verifica dacă $(F_1 \wedge \ldots \wedge F_n) \Rightarrow G$ este nesatisfiabilă,
 - (b) verifica dacă $\neg F_1 \lor \ldots \lor \neg F_n \lor G$ este nesatisfiabilă,
 - (c) verifica dacă $\neg F_1 \lor \ldots \lor \neg F_n \lor G$ este validă,
 - (d) verifica dacă $F_1 \wedge \ldots \wedge F_n \wedge \neg G$ este nesatisfiabilă.
- 9. Există o formulă logic echivalenta cu

$$\begin{pmatrix} ((P_1 \Rightarrow (P_2 \lor P_3) \land (\neg P_1 \Rightarrow (P_3 \lor P_4)))) \\ \land \\ ((P_3 \Rightarrow (\neg P_6)) \land (\neg P_3 \Rightarrow (P_4 \Rightarrow P_1))) \\ \land \\ (\neg (P_2 \land P_5)) \land (P_2 \Rightarrow P_5) \end{pmatrix} \Rightarrow \neg (P_3 \Rightarrow P_6),$$

care contine doar conectori propozitionali din multimea:

- (a) $\{\neg, \lor\}$,
- (b) $\{\vee, \wedge\},$
- (c) $\{|\},$
- (d) $\{\bot, \rightarrow\}$.

unde | este conectorul NSI (i.e. $P|Q = \neg(P \land Q)$).

10. Mulțimea de clauze ce corespunde formulei

$$(\neg P \Rightarrow (Q \land R)) \Rightarrow (P \Rightarrow \neg Q)$$

este:

- (a) $\{\{\neg P, \neg Q\}\},\$
- (b) $\{\{P, \neg Q\}, \{P, R\}, \{\neg Q, R\}\},\$
- (c) $\{\{P, \neg Q, \neg R\}, \{P, Q, R\}, \{\neg P, \neg Q, R\}\}.$
- 11. Considerați mulțimea de clauze:
- $(1) \quad \{P, Q, \neg R\},\$
- (2) $\{\neg P, R\},$
- $(3) \quad \{P, \neg Q, S\},\$
- $(4) \quad \{\neg P, \neg Q, \neg R\},\$
- (5) $\{P, \neg S\}.$

Formula corespunzătoare acestei mulțimi este:

- (a) validă,
- (b) satisfiabilă,
- (c) nesatisfiabilă.
- 12. Metoda Davis-Putnam returnează răspunsul satisfiabil:
 - (a) când se generează clauza vidă,
 - (b) când se generează multimea vidă de clauze,
 - (c) când nu se pot genera clauze noi, și clauza vidă nu este în mulțimea de clauze.
- 13. Pentru a demonstra o formulă G când se cunoaște o disjuncție $A \vee B$:
 - (a) se presupune A și se demonstrează G, apoi se presupune B și se demonstrază G,
 - (b) se presupune A și se demonstrează G,
 - (c) se presupune $\neg A$ și se demonstrează B și G.
- 14. Fie P, Q, R variabile propoziționale. Care din formulele propoziționale de mai jos corespund funcției booleene cu trei argumente care returnează \mathbb{A} dacă argumentele sale reprezintă codificarea binară a unui număr prim este:
 - (a) $P \wedge Q \wedge \neg R$;
 - (b) $(\neg P \land Q) \lor (P \land R)$;
 - (c) $(\neg P \land Q \land \neg R) \lor (((\neg P \land Q) \lor P) \land R);$

- (d) $((\neg P \land Q) \lor (P \land \neg Q) \lor (P \land Q))$.
- 15. Fie mulțimea de clauze:

$$\{\{\neg P, \neg Q, R\}, \{P, \neg Q, \neg R\}, \{\neg P, R\}, \{P, \neg Q, R\}, \{\neg Q, \neg R\}\}.$$

Primul pas în aplicarea metodei Davis Putnam asupra mulțimii de clauze consistă în:

- (a) aplicarea regulii de împărţire (folosind literalul $\neg P$);
- (b) aplicarea regulii literalului pur (unde literalul pur este $\neg Q$);
- (c) aplicarea unui pas de rezoluție;
- (d) aplicarea regulii clauzei cu un singur literal (folosind ultima clauză).

Limbaje formale și teoria automatelor

- 1. Limbajul generat de gramatica $G = (V_N, V_T, S, P)$, unde $V_N = \{S\}$; $V_T = \{a, b\}$; $P = \{S \rightarrow aSb|aAb, A \rightarrow aA|\lambda\}$, este:
 - (a) $L = \{a^m b^n | m \ge n \ge 1, \};$
 - (b) $L = \{a^n a^m b^n | n \ge 0, m \ge 0\};$
 - (c) $L = \{a^{i+1}b^i | i \ge 1\};$
 - (d) $L = \{a^{n+i}b^n | n \ge 1, i \ge 0\};$
- 2. Regulile gramaticii $G = (V_N, V_T, S, P)$, unde $V_N = \{S\}$, $V_T = \{PCR, PDAR, UDMR\}$, $P = \{S \rightarrow PCR | PDAR | UDMR\}$, respectă restricțiile impuse gramaticilor:
 - (a) regulate (tip 3);
 - (b) independente de context (tip 2);
 - (c) dependente de context (tip 1);
 - (d) de tipul 0, 1, 2, 3;
- 3. Regulile gramaticii $G = (V_N, V_T, S, P)$, unde $P = \{S \to abc | aAbc, Ab \to bA, Ac \to Bbcc, bB \to Bb, aB \to aaA|aa\}$, respectă restricțiile impuse gramaticilor:
 - (a) regulate (tip 3);
 - (b) independente de context (tip 2);
 - (c) dependente de context (tip 1);
 - (d) de tipul 0;
- 4. Expresia regulată ce notează limbajul $L = \{w |$ șiruri de 0 și 1 ce conțin cel putin un simbol 1 $\}$, este:
 - (a) (0|1)*1;

- (b) 1|(0|1)*1(1|0)*;
- (c) 0*11*;
- (d) (0|1)*1(0|1)*;
- 5. Limbajul L notat de expresia regulata $01^*|1$; este:
 - (a) $L = \{0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, \ldots\};$
 - (b) $L = \{w \in \{0,1\}^* | w \text{ începe cu } 1 \};$
 - (c) $L = \{w \in \{0,1\}^* | w \text{ începe cu } 0 \};$
 - (d) $L = \{01^n | n \ge 0\} \bigcup \{1\};$
- 6. Limbajul L notat de expresia regulata (1|0)*0(0|1) este:
 - (a) $L = \{0, 1, 00, 01, 10, 11, \ldots\};$
 - (b) $L = \{w \in \{0, 1\}^* | w \text{ se termină cu } 00 \text{ sau } 01\};$
 - (c) $L = \{w \in \{0,1\}^* | w \text{ are cel put in un simbol } 0 \};$
 - (d) $L = \{w \in \{0,1\}^* | w \text{ are } 0 \text{ în penultima poziție } \};$
- 7. Dacă L_1 este un limbaj regulat iar despre L_2 nu se cunoaște tipul dar $L_1 \setminus L_2$ este regulat, atunci L_2 poate să fie
 - (a) multimea vidă
 - (b) independent de context
 - (c) decidabil
 - (d) regulat
- 8. Aplicând Lema de pompare pentru un limbaj regulat, considerăm un cuvânt w suficient de lung care aparține limbajului L și îl descompunem în părți.
 - (a) 2
 - (b) 5
 - (c) 3
 - (d) 6
- 9. O producție de forma $A \to B$, unde A şi B nu sunt terminale, se numește
 - (a) Regulă de ştergere
 - (b) Redenumire
 - (c) Formă normală Greibach
 - (d) Formă normală Chomsky
- 10. Orice gramatică în formă normală Chomsky este

- (a) regulată
- (b) dependentă de context
- (c) independentă de context
- (d) toate cele mentionate anterior
- 11. Care dintre producțiile de mai jos poate fi acceptată de gramatica în formă normală Chomsky, unde A, B, C și S sunt neterminale iar a este terminal?
 - (a) $A \to BC$
 - (b) $A \rightarrow a$
 - (c) $S \to \lambda$
 - (d) toate cele mentionate anterior
- 12. Care dintre următoarele seturi de reguli corespund unei gramatici în formă normală Chomsky?
 - (a) $A \rightarrow AB|BC|CD$, $A \rightarrow 0$, $B \rightarrow 1$, $C \rightarrow 2$, $D \rightarrow 3$
 - (b) $A \rightarrow AB$, $S \rightarrow BCA|0|1|2|3$
 - (c) $S \to ABa, A \to aab, B \to Ac$
 - (d) toate cele menţionate anterior
- 13. Fie L limbajul generat de gramatica $G = (V_N, V_T, S, P)$ unde $V_N = \{S, A, B, C, X, Y, Z\}, V_T = \{a, b, c\},$ şi

$$\begin{split} P = \{ & \ S \rightarrow \lambda \mid AX \mid BY \mid CZ, \\ & X \rightarrow \lambda \mid BY \mid CZ, \\ & Y \rightarrow \lambda \mid AX \mid CZ, \\ & Z \rightarrow \lambda \mid AX \mid BY, \\ & A \rightarrow a, B \rightarrow b, C \rightarrow c \}. \end{split}$$

Alegeți răspunsurile corecte.

- (a) L este limbaj regulat
- (b) L nu este limbaj regulat
- (c) L este limbaj de programare
- 14. Fie L limbajul generat de gramatica $G = (V_N, V_T, S, P)$ unde $V_N = \{S, A, B, C, X, Y, Z\}, V_T = \{a, b, c\},$ şi

$$P = \{ S \rightarrow \lambda \mid AX \mid BY \mid CZ, \\ X \rightarrow \lambda \mid BY \mid CZ, \\ Y \rightarrow \lambda \mid AX \mid CZ, \\ Z \rightarrow \lambda \mid AX \mid BY, \\ A \rightarrow a, B \rightarrow b, C \rightarrow c \}.$$

Care din afirmațiile următoare este adevărată?

- (a) $L = \{ w \in V_T^* \mid w \text{ nu conține litere consecutive identice} \}$
- (b) $L = \{w \in V_T^* \mid w \text{ conține litere consecutive identice}\}$
- (c) $L = \{ w \in V_T^* \mid w \text{ conține subșirul } abc \}$
- (d) $L = \{\lambda\}.$
- 15. Fie L limbajul generat de gramatica $G = (V_N, V_T, S, P)$ unde $V_N = \{S, A, B, C, X, Y, Z\}, V_T = \{a, b, c\},$ şi

$$\begin{split} P = \{ & \ S \rightarrow \lambda \mid AX \mid BY \mid CZ, \\ & X \rightarrow \lambda \mid BY \mid CZ, \\ & Y \rightarrow \lambda \mid AX \mid CZ, \\ & Z \rightarrow \lambda \mid AX \mid BY, \\ & A \rightarrow a, B \rightarrow b, C \rightarrow c \}. \end{split}$$

Fie s_n numărul șirurilor din L cu lungimea n. Pentru orice n > 1 are loc relația de recurență:

- (a) $s_n = 2 \cdot s_{n-1}$
- (b) $s_n = 3 \cdot s_{n-1}$
- (c) $s_n = s_{n-1} + 2 \cdot s_{n-2}$
- (d) $s_n = 3 s_{n-1} + s_{n-2}$
- 16. Fie L limbajul generat de gramatica $G=(V_N,V_T,S,P)$ unde $V_N=\{S,A,B,C,X,Y,Z\},\ V_T=\{a,b,c\},$ și

$$P = \{ \begin{array}{l} S \rightarrow \lambda \mid AX \mid BY \mid CZ, \\ X \rightarrow \lambda \mid BY \mid CZ, \\ Y \rightarrow \lambda \mid AX \mid CZ, \\ Z \rightarrow \lambda \mid AX \mid BY, \\ A \rightarrow a, B \rightarrow b, C \rightarrow c \}. \end{array}$$

Câte șiruri cu lungimea 4 conține L?

- (a) 16
- (b) 24
- (c) 32
- (d) 81
- (e) 243

Răspunsuri

Algoritmi și structuri de date

- 1. (b), (d)
- 2. (b)
- 3. (d), (e)
- 4. (c)
- 5. (b), (d), (f)
- 6. (a)
- 7. (a)
- ()
- 8. (c),(d) 9. (b)
- 10. (a)
- 11. (a)
- 12. (b)
- 13. (b)
- 14. (c)
- 15. (b),(d)
- 16. (b),(d)
- 17. (c)
- 18. (c)
- 19. (d)
- 20. (a),(c)
- 21. (a), (b)
- 22. (a), (d)
- 23. (b)
- 24. (c)

Algoritmi și structuri de date

- 25. (a)
- 26. (a)
- 27. (a)
- 28. (b)

- Teoria grafurilor și combinatorică
 - 1. (d)
 - 2. (b)
 - 3. (a)
 - 4. (a)
 - 5. (c)
 - 6. (d)
 - 7. (a)
 - 8. (b)
 - 9. (a)
 - 10. (e)
 - 11. (c)
- 12. (a)
- 13. (b)
- 14. (a)
- 15. (a), (d), (f)
- 16. (a)
- 17. (a)
- 18. (a)

Logică Computațională

- 1. (c),(d)
- 2. (b),(c)
- 3. (a),(c)
- 4. (a),(b),(c)
- 5. (b)
- 6. (a),(b),(c),(d)
- 7. (b)
- 8. (c),(d)
- 9. (a),(c),(d)
- 10. (a)
- 11. (b)
- 12. (b),(c)
- 13. (a)
- 14. (b), (c)
- 15. (b)

Limbaje formale și teoria automatelor

- 1. (a),(d)
- (a),(b),(c),(d)
- 3. (d)
- 4. (b),(d)
- 5. (d)
- 6. (b),(d)
- 7. (a), (b), (d)
- 8. (c)
- 9. (b)
- 10. (b), (c)
- 11. (a), (b), (c), (d)
- 12. (a)
- 13. (a)
- 14. (a)
- 15. (a)
- 16. (b)

Limbajul Python

1. Ce afișează următoarea secvență de cod:

```
y = 9
def test(x = 42, y = 3):
    x = x + y
    y += 1
    print(x, y)
test()
```

- (a) 45 4
- (b) 51 10
- (c) Eroare la execuție deoarece variabila y nu este definită
- (d) Eroare la compilare deoarece funcția este apelată fară argumente
- (e) None
- 2. Considerând secvența de cod:

```
s = "Timisoara"
```

Care dintre secvențele de cod de mai jos returnează șirul de caractere 'aom':

- (a) s[::-3]
- (b) s[::2]
- (c) s[-1:3:1]
- (d) [i for i in s if i in 'aom']
- (e) ".join([i for i in s if i in 'aom'])
- 3. Care este valoarea expresiei:

```
1 + 2 ** 3 * 4
```

- (a) 33
- (b) 4097
- (c) 36
- (d) 108
- (e) 42
- 4. Este sigur să folosim operatorul == pentru a verifica dacă două variabile de tip float sunt egale?

- (a) Nu deoarece reprezentarea internă a valorilor de tip float nu este precisă
- (b) Da, bineînțeles
- (c) Nu, operatorul pentru comparație este !=
- (d) Da, deoarece reprezentarea în virgulă mobilă asigură precizia necesară
- (e) Da, Python asigură aproximările necesare comparării valorilor de tip float
- 5. Care dintre opțiunile de mai jos reprezintă o inițializare corectă a unui dicționar:
 - (a) d = ('nume': 'valoare')
 - (b) d = 'nume': 'valoare'
 - (c) $d = {\text{'nume': 'valoare'}}$
 - (d) d = ['nume'='valoare']
- 6. Care este rezultatul execuției următoarei secvențe de cod?

```
nume1 = ['Maria', 'Ioana', 'Cristian', 'Mirel']
nume2 = nume1
nume3 = nume1[:]
nume2[0] = 'Vasile'
nume3[1] = 'Andrada'
sum = 0
for ls in (nume1, nume2, nume3):
   if ls[0] == 'Vasile':
       sum += 1
   if ls[1] == 'Andrada':
       sum += 10
```

print(sum)

- (a) 11
- (b) 12
- (c) 21
- (d) 22
- (e) 33
- (f) 0
- 7. Fie următoarea secvență de cod:

```
class Persoana(object):
    def __init__(self, nume):
        self.nume = nume
```

```
def salut(self):
    print ("Salut")
class Profesor(Persoana):
  def __init__(self, nume, titlu):
     Persoana.__init__(self, nume)
     self.titlu = titlu
  def salut(self):
    print ("Buna ziua")
prof1 = Profesor("Decebal Popescu", "Asistent")
Cum putem apela metoda salut() din clasa Persoana?
 (a) Persoana.salut(prof1)
(b) prof1.salut()
 (c) super(prof1).salut()
(d) Persoana(prof1).salut()
 (e) Nu putem apela metoda salut() din clasa Persoana deoarece este supraîncărcată în clasa
    Profesor
```

8. Care este rezultatul execuției următoarei secvențe de cod?

```
class A:
    def __init__(self):
        self.calcI(30)
    def calcI(self, i):
        self.i = 2 * i;

class B(A):
    def __init__(self):
        super().__init__()
        print("i from B is", self.i)
    def calcI(self, i):
        self.i = 3 * i;

b = B()
```

- (a) Doar metoda __init__ din clasa B este invocată
- (b) Metoda __init__ din clasa A este invocată și se afișează "i from B is O".
- (c) Metoda __init__ din clasa A este invocată și se afișează "i from B is 60".
- (d) Metoda __init__ din clasa A este invocată și se afișează "i from B is 90".
- 9. Când este execută clauza finally dintr-un bloc try: except:

- (a) când nu are loc nici o excepție
- (b) când are loc o excepție
- (c) tot timpul
- (d) doar dacă o anumită condiție specificată este îndeplinită
- (e) niciodată
- 10. Care dintre variantele de mai jos deschide un fișier pentru scriere?

```
(a) output file = open("hello.txt", "r")
```

- (b) output file = open("hello.txt", "w")
- (c) output file = openFile("hello.txt", "w")
- (d) output file = File("hello.txt", "w")
- (e) output file = open("hello.txt", encoding="utf8")

Limbajul C

1. Fie următoarea secvență de cod:

```
\#define swap(a,b) {int aux; aux=a; a=b; b=aux;}
float x=10.5, y=3.75;
```

în urma apelului swap(x, y); valorile variabilelor x, respectiv y vor fi:

- (a) x=3.75, y=10.5;
- (b) x=3.0, y=10.5;
- (c) x=3.75, y=10.0; (d) x=3.0, y=10.0;

- 2. Ce reprezintă domeniul de vizibilitate a unei variabile?
 - (a) plaja de valori pe care le poate lua;
 - (b) locul unde se creează;
 - (c) locul din textul sursă unde poate fi folosită;
 - (d) dacă are semn sau nu;
- 3. La execuția programului următor se tastează 20. Ce se va afișa după execuție?

```
#include <stdio.h>
void main() {
       char a:
       \operatorname{scanf}("\%c",\&a);
       printf("%c",a); }
```

	(a) 20;		(b) 2;		(c) 0;	
4.	Care este rezultat $a < b < c$ dacă a=-2, b=-1 s		valuării expre	esiei:		
	(a) 1;	(b) TR	UE;	(c) 0;	(d) H	FALSE;
5.	Ce se va afişa în u #include <stdio.h ch="" main()="" printf("%d'<="" td="" unsigned="" void="" x="x<<2;" {=""><td>nar x=25;</td><td>ecvenţei urm</td><td>ătoare:</td><td></td><td></td></stdio.h>	nar x=25;	ecvenţei urm	ătoare:		
	(a) 27;		(b) 100;		(c) 23;	
6.	Ce afişează progra #include <stdio.h int="" main()="" printf("%d'<="" td="" void="" x="y=z=4;" x,y,z;="" {=""><td></td><td>$+(z\&y));\}$</td><td></td><td></td><td></td></stdio.h>		$+(z\&y));\}$			
	(a) 64 ((b) 4	(c) 0	(d) 5	(e) 33	(f) 32
	Care din următoar (a) apel; (b) prin variabile (c) prin argumer (d) prin valoarea (e) prin variabile (f) prin includer	e locale; ntele actuale; returnată; e globale e		alități de comu	nicare între funcții	?
8.	Ce este contextul	de apel al unei	runcţii?			

(a) lista argumentelor formale

- (c) locul din textul sursă în care se apelează
- (d) instrucțiunile (definiția funcției)
- 9. Care este valoarea variabilei n după execuția secvenței:

```
\begin{aligned} & \text{char t[ ]} = \text{"timisoara", *p,*q,n;} \\ & p = q = t; \\ & \text{while(*(q++));} \\ & n = q - p; \end{aligned}
```

- (a) n=0
- (b) n=9
- (c) n=10
- (d) $n='\setminus 0'$ -'t'
- 10. Ce reprezintă declarația: int *(*f)(int *)?
 - (i) funcție ce primește argument pointer la întreg și întoarce pointer la întreg
 - (ii) o declarație greșită
 - (iii) pointer către o funcție care așteaptă ca argument un pointer la int și întoarce un pointer la int
 - (iv) pointer către o funcție care întoarce un int
 - (a) i

(c) iii

- (e) nici una
- (g) i şi iv

(b) ii

(d) iv

- (f) toate
- 11. Ce se afișează în urma execuției următoarei secvențe de cod?

```
#include <stdio.h>
void main() {
            char *u[2]={"abc","def"}, **v;
            v=&u[0];
            printf("%c",(*v)[1]);
}
```

- (a) a
- (c) c
- (e) e
- (g) abc

- (b) b
- (d) d
- (f) f

Limbajul C++

- 1. Un constructor se caracterizează prin următoarele proprietăți în limbajele C++/Java:
 - (a) Este o funcție membră care are același nume ca și clasa în care este declarată
 - (b) Este o funcție membră care întoarce o valoare
 - (c) Este o funcție membră care nu are valoare de return
 - (d) Este o funcție membră utilizată pentru a inițializa un obiect
 - (e) Este o funcție membră utilizată pentru a dealoca spatiu de memorie
 - (f) O clasă nu poate avea mai mult de un constructor
- 2. Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate despre template-uri(C++)/generice(Java)?
 - (a) Template-urile / genericele sunt o facilitate a limbajului care permit folosirea aceluiași cod pentru diferite tipuri de date
 - (b) Template-urile / genericele sunt exemple de polimorfism.
 - (c) Template-urile / genericele nu pot fi folosite cu tipuri de date abstracte definite de utilizator.
 - (d) În afară de template-urile / genericele implicite nu pot fi definite altele noi.
- 3. Care dintre următoarele afirmații sunt adevărate în limbajele C++/Java?
 - (a) O funcție statică nu poate arunca o excepție.
 - (b) O funcție statică nu poate accesa o variabilă membru non-statică a clasei.
 - (c) O funcție statică nu poate accesa o variabilă membru statică a clasei.
 - (d) O variabilă membru statică a clasei nu poate fi modificată într-o funcție membră non-statică.
- 4. Exceptiile sunt:
 - (a) Erori care apar la compilarea programului
 - (b) Situații speciale tratate în program prin teste de tipul if(variabila == NULL)
 - (c) Erori care apar la rularea programului
 - (d) 'Aruncate' folosind instrucțiunea try și 'tratate' folosind instrucțiunea catch
 - (e) 'Aruncate' folosind instrucțiunea throw(s) și 'tratate' în blocuri try catch (finally)
- 5. Selectați afirmația corectă pentru instrucțiunea cout de mai jos

```
void f(list<string>& lst) {
    list<string>::const_iterator x = find(lst.begin(), lst.end(), "Timisoara");
    if (x==lst.end()) std::cout << "______";
}</pre>
```

(a) A gasit Timisoara

- (b) Nu a gasit Timisoara
- (c) Timisoara este ultimul element al listei
- (d) Timisoara este primul element al listei
- 6. Principiul OCP (Open Close Principle) din cadrul principiilor SOLID se referă la:
 - (a) Responsabilitățile pe care trebuie să le implementeze o clasă
 - (b) Realizarea de ierarhii de clase consistente
 - (c) Problemele care apar din cauza codului duplicat
 - (d) Posibilitatea extinderii claselor și evitarea modificărilor claselor și codului existent
- 7. Care din următoarele afirmații sunt false în contextul supraîncărcării operatorilor în limbajul C++:
 - (a) Se pot adăuga noi operatori limbajului
 - (b) Se poate schimba n-aritatea (numărul de operanzi ai operatorului)
 - (c) Nu toți operatorii pot fi supraîncărcați
 - (d) Operatorii se pot supraîncărca prin intermediul funcțiilor membre clasei și funcții prietene clasei.
- 8. În limbajul C++, dacă o clasă X are ca membri variabile pointer, este recomandat să conțină:
 - (a) Un destructor care nu face nimic $X()\{\}$
 - (b) O funcție friend care să permită copierea obiectului
 - (c) Supraîncărcarea operatorului =
 - (d) Constructorul de copiere
 - (e) Supraîncărcarea operatorului ==
 - (f) Un destructor în care se dealocă memoria adresată de membrii de tip pointer ai clasei
- 9. Se dă următoarea secvență de cod:

```
class Date {
public:
Date(int day=0, int month=0, int year=0);
Date(const Date& ref);
};

void g(Date d) { }
void f() {
  Date d{7 , 3, 2007};
  Date d1;
  Date d2 = d;
  d2 = d;
  g(d);
}
```

De câte ori sunt apelați constructorii clasei *Date*?

- (a) 2
- (b) 3
- (c) 4
- (d) 5

10. Care din următoarele afirmații sunt adevărate?

```
class Shape { virtual void draw() = 0; };
struct Rectangle : Shape {
void addControlPoint(int x, int y);
};
int main() { Rectangle c; return 0; }
```

- (a) clasa Rectangle nu poate fi instanțiață deoarece metoda addControlPoint() nu este implementată
- (b) clasa *Rectangle* nu poate fi instanțiață deoarece este clasă abstractă
- (c) codul se compilează cu succes

Limbajul Java

- 1. Dacă o metodă are ca parametru o referință la un obiect inmutabil, de exemplu clasa String, poate metoda să modifice starea obiectului?
 - (a) Da, dacă avem o referință la un obiect imutabil îi putem modifica starea
 - (b) Da, dar trebuie să folosim un operator special "+" ca să realizăm acest lucru
 - (c) Nu, starea obiectelor imutabile nu poate fi modificată de nimeni după ce obiectul a fost creat
 - (d) Nu, doar proprietarul obiectului imutabil poate să îi schimbe starea.
- 2. Care dintre afirmațiile de mai jos este adevărată în relație cu limbajul Java?
 - (a) Specificatorul final se aplică la clase, atribute si metode;
 - (b) O metodă declarată final poate apela doar metode declarate final în aceeași clasă;
 - (c) O metodă declarată final nu poate fi suprascrisă la subclasare;
 - (d) Un atribut declarat final poate fi setat doar o singură dată;
- 3. Care dintre afirmațiile de mai jos este/sunt adevărată/e despre conceptul de moștenire între clase?
 - (a) Mecanismul prin care o clasă preia structura (datele membru) și comportamentul (metodele) unei alte clase la care adaugă elemente specifice;
 - (b) Prin mecanismul de moștenire avem acces la datele private ale clasei(claselor) de bază;
 - (c) Nu toate limbajele de programare implementează conceptul de moștenire multiplă;
 - (d) O metodă definită în clasa de bază nu poate fi suprascrisă în clasa derivată;
 - (e) Moștenirea poate fi întotdeauna înlocuită cu compunerea obiectelor.
- 4. Care dintre afirmațiile de mai jos este/sunt adevărată/e referitor la conceptul de clasă abstractă în limbajul Java:
 - (a) O clasă care nu poate fi instanțiată;

- (b) Nu există nicio diferență între clasele abstracte și interfețe;
- (c) O clasă abstractă poate conține variabile membre care nu sunt constante.
- 5. Care dintre afirmațiile de mai jos sunt adevărate despre clase și obiecte:
 - (a) O clasă modelează caracteristici comune mai multor obiecte;
 - (b) Un obiect este o realizare/instanță a unei clase;
 - (c) O clasă este o realizare/instanță a unui obiect;
 - (d) Nu există nicio legătură între clase și obiecte.
- 6. Care din următoarele afirmații sunt false relativ la limbajul Java:
 - (a) Orice clasă este derivată din clasa Object
 - (b) O clasă poate extinde una sau mai multe clase de bază
 - (c) O clasă poate implementa una sau mai multe interfețe
 - (d) Subclasele moștenesc atributele, metodele și constructorii clasei de bază
- 7. Care din următoarele afirmații este/sunt adevărare despre clasa PreparedStatement?
 - (a) interogarea este compilată de fiecare dată când este executată
 - (b) permite rularea aceleiași interogări, prin compilarea ei o singură dată și parametrizarea cu valori diferite
 - (c) folosirea clasei PraparedStatement evită întotdeauna SQL Injection
 - (d) SQL Injection poate fi evitat prin folosirea placeholderului "?"
- 8. Două funcții care au același nume într-o clasă Java, pot fi diferențiate datorită:
 - (a) Numărului de variabile din lista de parametri
 - (b) Nu pot fi diferențiate
 - (c) Tipului variabilelor din lista de variabile
 - (d) Tipului de return al funcției
- 9. Se consideră următoarea secvență de cod:

```
class A implements Runnable {
  int counter = 0;
  public void run() {
    while (true) counter ++;
  }
}
public class Test{
  public static void main(String [] arg) {
```

```
A a = new A();
}
```

Care din variantele de mai jos instantiază și lansează în execuție un fir de execuție?

- (a) (new Thread()).start()
- (b) a.start();
- (c) a.run();
- (d) new Thread.run();
- 10. Considerand următoarea secvență de cod, stabiliți care este ordinea execuției (in ipoteza că o clasă are un constructor, o metodă, un bloc static și un bloc de instanță):

```
public class A {
  public A() {
    System.out.print("constructor; ");
  public void method() {
    System.out.print("method; ");
  }
  {
    System.out.print("instance block; ");
  }
  static {
    System.out.print("static block; ");
  public static void main(String[] args) {
    A = new A();
    a.method();
  }
}
```

- (a) instance block; method; static block; constructor;
- (b) static block; instance block; constructor; method;
- (c) method; constructor; instance block; static block;
- (d) static block; method; instance block; constructor;
- (e) constructor; static block; instance block; method;
- 11. Se consideră următoarea secvență de cod:

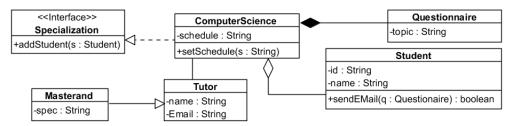
Care din variantele de mai jos se va afisa:

- (a) [mere, pere, banane, kiwi, ananas, portocale]
- (b) [ananas, banane, kiwi, mere, pere, portocale]
- (c) [Ljava.lang.String; @15db9742]
- (d) [portocale, ananas, kiwi, mere, banane, pere]

Proiectarea aplicațiilor software

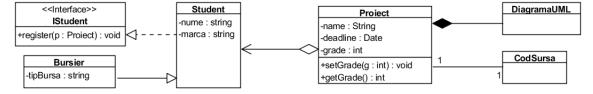
- 1. Verificarea software-lui poate implica
 - (a) analiza statică automată
 - (b) evaluarea utilității și utilizabilității software-lui în situații operaționale.
 - (c) depanarea erorilor
 - (d) inspectări ale software-lui
 - (e) testarea în vederea descoperirii existenței erorilor
 - (f) testarea faptului că software-ul îndeplinește cerințele utilizator
- 2. Diagrama de stări și tranziții reprezintă
 - (a) funcțiile sistemului
 - (b) răspunsul sistemului la evenimente interne
 - (c) răspunsul sistemului la evenimente externe
 - (d) interacțiuni între obiecte din sistem
 - (e) structura datelor
 - (f) interacțiunile actorilor cu sistemul
 - (g) fluxul de prelucrare a datelor în sistem
- 3. Metodele agile de dezvoltare de software implică
 - (a) Furnizare incrementală
 - (b) Implicarea clientului pe parcursul procesului de dezvoltare

- (c) Instituirea de procese normative pentru lucrul în echipă
- (d) Acțiuni periodice de eliminare a complexității din sistem
- (e) Modelarea completă a software-lui înainte de scrierea codului
- 4. Bifați situațiile in care se reutilizează doar concepte:
 - (a) Servicii software
 - (b) Şabloane de proiectare (design patterns)
 - (c) Biblioteci de programe
 - (d) Sabloane arhitecturale
- 5. Fie următoarea diagramă de clase.



Bifați afirmațiile adevărate.

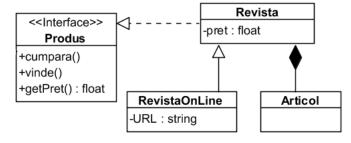
- (a) Un object de tip ComputerScience conține o colecție de objecte de tip Student
- (b) Clasa Questionnaire are un atribut public de tip String
- (c) Clasa ComputerScience are operația publică addStudent(s:String)
- (d) Clasa ComputerScience are operatia privată setSchedule(s:String)
- (e) Clasa Tutor este superclasă pentru clasa Masterand
- (f) Clasa ComputerScience definește o compoziție de obiecte de tip Questionnaire.
- (g) Între clasa ComputerScience și clasa Tutor există o asociere unidirecțională.
- (h) Clasa ComputerScience mosteneste interfața Specialization.
- (i) Clasa Tutor definește un agregat de obiecte de tip Masterand.
- 6. Fie următoarea diagramă de clase.



Care secvență de cod Java descrie corect și complet relațiile clasei Proiect?

```
(a) class Proiect extends Student {
       private Collection <DiagramaUML> diagramele = new ArrayList<>();
       private CodSursa codul;
       ...}
(b) class Proiect {
       private Collection <Student> studenti;
       private Collection <DiagramaUML> diagramele = new ArrayList<>();
       private CodSursa codul;
       ...}
(c) class Proiect {
       private Student student;
       private DiagramaUML diagrama;
       private CodSursa codul;
       ...}
(d) class Proiect {
       private Collection <Student> studenti = new ArrayList<>();
       private Collecction <DiagramaUML> diagramele;
       private CodSursa codul;
       ...}
```

7. Fie următoarea diagramă de clase.



Care secvență de cod Java descrie corect și complet relațiile clasei Revista?

```
(a) class Revista extends RevistaOnLine implements Produs {
    private Collection <Articol> articole;
    ...}
```

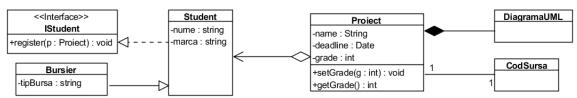
```
(b) class Revista implements Produs {
    private Collection <Articol> articole = new LinkedList<>();
    private RevistaOnLine revista;
```

...}

```
(c) class Revista implements Produs {
    private Collection <Articol> articole = new LinkedList<>();
    ...}
```

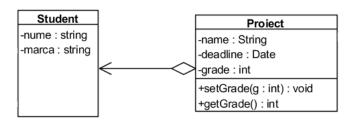
```
(d) class Revista extends RevistaOnLine {
    private Collection <Articol> articole = new LinkedList<>();
    private Produs produs;
    ...}
```

8. Fie următoarea diagramă de clase.



Selectați descrierea corectă și completă a relațiilor reprezentate în diagramă:

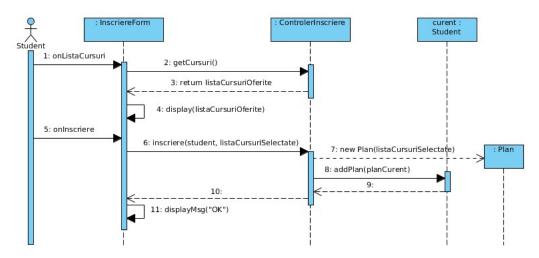
- (a) Asociere bidirecțională, între clasele Proiect și CodSursa; compoziție între clasele Proiect (compozit) și DiagramaUML (componenta); agregare între clasele Proiect (agregat) și Student (componenta); generalizare între interfața IStudent(implementată) și clasa Student (implementează); realizare între clasa Student(superclasa) și clasa Bursier (subclasa)
- (b) Asociere bidirecțională, între clasele Proiect și CodSursa; compoziție între clasele Proiect (compozit) și DiagramaUML (componenta); agregare între clasele Proiect (agregat) și Student (componenta); realizare între interfața IStudent (implementată) și clasa Student (implementază); generalizare între clasa Student(superclasa) și clasa Bursier(subclasa)
- (c) Asociere bidirecțională, între clasele Proiect și CodSursa; agregare între clasele Proiect (agregat) și DiagramaUML(componenta); compoziție între clasele Proiect (agregat) și Student (componenta); realizare între interfața IStudent (implementată) și clasa Student (implementează); generalizare între clasa Student (superclasa) și clasa Bursier (subclasa)
- (d) Asociere bidirecțională, între clasele Proiect și CodSursa; compoziție între clasele DiagramaUML (compozit) și Proiect(componenta); agregare între clasele Student (agregat) și Proiect (componenta); realizare între interfața IStudent(implementată) și clasa Student (implementează); generalizare între clasa Student (superclasa) și clasa Bursier (subclasa)
- 9. Fie următoarea diagramă de clase.



Care secvență de cod Java descrie corect și complet relația clasei Proiect cu clasa Student?

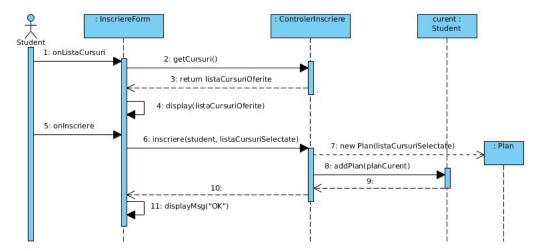
```
(a) class Student extends Project{...}
   class Project{...}
(b) class Proiect extends Student{...}
   class Student{...}
(c) class Proiect {
       private Collection <Student> studenti ...}
   class Student{...}
(d) class Proiect {
       private Collection <Student> studenti ...}
   class Student {
       private Proiect proiect;
        ...}
(e) class Proiect {
       private Collection <Student> studenti ...}
   class Student {
       private Collection<Proiect> proiecte;
        ...}
```

10. Fie următoarea diagramă de secvențe.



Ce operații ale clasei ControlerInscriere rezultă din aceasta?

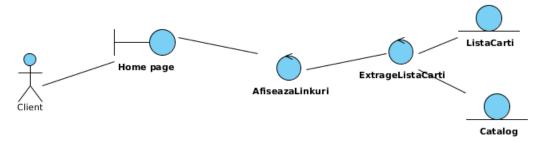
- (a) getCursuri()
- (b) display(listaCursuriOferite)
- (c) inscriere(student, listaCursuriSelectate)
- (d) Plan(listaCursuriSelectate)
- (e) addPlan(planCurent)
- (f) displayMsg(''OK'')
- 11. Fie următoarea diagramă de secvențe.



Selectați clasele din care sunt instanțiate obiectele implicate în interacțiune:

- (a) InscriereForm
- (b) ControlerInscriere

- (c) listaCursuriSelectate
- (d) curent
- (e) Student
- (f) Plan
- (g) planCurent
- 12. Fie următoarea diagramă de robustețe.



Care afirmații sunt adevărate?

- (a) Home page este object boundary.
- (b) ExtrageListaCarti poate fi object persistent.
- (c) AfiseazaLinkuri este obiect de interacțiune cu actor.
- (d) ExtrageListaCarti ar putea fi implementat ca metodă a unei clase entity.
- (e) ListaCarti este obiect de interactiune cu actor.
- (f) Catalog este object entity.
- 13. Selectați perechea de termeni cu care se înlocuiesc spațiile libere din următoarea frază:

"În jocul Essence 'Checkpoint construction', un checkpoint este un set de ce trebuie îndeplinite la un anume moment în timp, în cadrul unui efort de dezvoltare de software, ȘI este definit în termeni de"

- (a) criterii / activități
- (b) componente / roluri
- (c) alphas / activity spaces
- (d) criterii / alpha states
- (e) alpha states / criterii
- 14. Realizați corespondența corectă între concept și definiția sa:

(a) Caz de testare	[1] re-aplicarea unui set de teste existent.			
(b) Testarea regresiilor	[2] procesul de testare a componentelor individuale în			
	regim de izolare.			
(c) Testare la suprasolicitare	[3] serie de teste în care încărcarea este crescută treptat.			
(d) Testarea performanței	[4] utilizarea sistemului dincolo de încărcarea maximă pentru			
	care a fost proiectat.			
(e) Testare unitate	[5] specificațiile intrărilor testului și a rezultatelor așteptate			
	de la sistem, plus precizarea entității testate.			

(a)
$$a - 5$$
, $b - 1$, $c - 4$, $d - 3$, $e - 2$

(b)
$$a - 5$$
, $b - 3$, $c - 4$, $d - 1$, $e - 2$

(c)
$$a-2$$
, $b-1$, $c-3$, $d-4$, $e-5$

$$(d)$$
 a - 1, b - 2, c - 3, d - 4, e - 5

(e)
$$a - 3$$
, $b - 2$, $c - 4$, $d - 5$, $e - 1$

- 15. Selectati metodele de evitare a introducerii de erori în dezvoltarea de programe:
 - (a) Fiecare clasă trebuie să aibă o singură reponsabilitate
 - (b) Folosire expresii regulate pentru validarea datelor de intrare
 - (c) Evitarea încuibării multiple de instrucțiuni condiționale
 - (d) Jurnalizarea interactiunii utilizatorilor cu programul
 - (e) Înlocuirea corpului unei metode cu un nou algoritm mai clar care returnează același rezultat
 - (f) Minimizarea adâncimii ierahiilor de clase
 - (g) Salvare automată a datelor utilizatorului la intervale presetate
 - (h) Identificarea aspectelor care variază ale unei aplicații și separarea lor de cele care nu variază
 - (i) Verificare valori date de intrare fată de domeniul definit cu reguli de intrare
 - (j) Folosire aserțiuni pentru verificare rezultat de la un serviciu extern

Baze de date

- 1. Se consideră tabela R(A) conținând înregistrările $\{(1), (2)\}$ și tranzacțiile
 - (T1) UPDATE R SET A = A*2
 - (T2) SELECT AVG(A) FROM R; SELECT MAX(A) FROM R

Dacă tranzacția T2 se execută folosind nivelul de izolare repeatable read, care dintre următoarele afirmații este adevărată

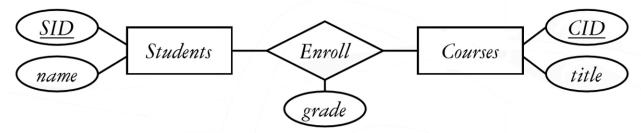
- (a) Dacă AVG(A) = 1.5 atunci MAX(A) poate să ia valorile 2 sau 4
- (b) AVG(A) va fi întodeauna 1.5 iar MAX(A) = 2

- (c) AVG(A) poate să ia valorile 1.5 sau 3, iar MAX(A) valorile 2 sau 4
- (d) Dacă MAX(A) = 4 atunci AVG(A) este 1.5
- 2. Trei dintre expresiile relaţionale de mai jos returnează numele studenţilor care nu au aplicat la specializările CS sau PH. Care returnează altceva? (Observaţie: numele studenţilor pot fi duplicate.)
 - (a) $\pi_{sName}(Student \bowtie (\pi_{sID}(Student) (\pi_{sID}(\sigma_{major='CS'}Apply) \cup \pi_{sID}(\sigma_{major='PH'}Apply))))$
 - (b) $\pi_{sName}(Student \bowtie (\pi_{sID}Student \pi_{sID}(\sigma_{major='CS' \vee major='PH'}Apply)))$
 - (c) $\pi_{sName}(\pi_{sID,sName}Student \pi_{sID,sName}(Student \bowtie \pi_{sID}(\sigma_{major='CS' \vee major='PH'}Apply)))$
 - (d) $\pi_{sName}Student \pi_{sName}(Student \bowtie \pi_{sID}(\sigma_{major='CS' \vee major='PH'}Apply))$
- 3. Tabelul de mai jos conține un eșantion de date reprezentativ pentru toate dependențele funcționale dintr-un set de date real. Care sunt dependențe funcționale ce pot fi extrase din aceste date?

A	В	С	D	Е	F
100	Timişoara, str. Revolutiei	TM	1234	PA	Descriere A
100	Timișoara, str. Revolutiei	TM	123	ΡВ	Descriere B
100	Timișoara, str. Revolutiei	TM	10	A	Descriere A
101	Timișoara, str. Revolutiei	TM	10	A	Descriere A
151	Deta, str. Principală	TM	1234	PA	Descriere A
200	Arad, str. Republicii	AR	1234	ΡВ	Descriere B

- (a) $A \rightarrow \{B, C\}, E \rightarrow \{F\}$
- (b) D \to {A, B, C, E, F}, F \to {E}
- (c) $\{A, E\} \rightarrow \{D\}$
- (d) $\{D, E\} \rightarrow \{A, B\}$
- 4. Considerând relația R(A, B, C, D, E, F) unde A F sunt coloanele din tabelul de mai sus și dependențele funcționale tot cele de mai sus, care dintre următoarele seturi de atribute este cheie candidată?
 - (a) $\{B, F\}$
 - (b) {A, E}
 - (c) $\{A, E, D\}$
 - (d) $\{A\}$
- 5. Relativ la relatia R de mai sus, care dintre următoarele afirmații sunt false?

- (a) Relația se află în prima formă normală
- (b) Relația se află în a doua formă normală
- (c) La o adresă (coloana B) nu pot corespunde valori diferite în coloana A
- (d) Nu pot exista două înregistrări în tabela R cu valori diferite în coloana D dacă valorile din coloana A sunt identice
- 6. Fie următoarea diagramă E/R.



Care dintre următoarele relații fac parte din reprezentarea acestei diagrame în modelul relațional?

- (a) Courses(CID, title)
- (b) Students(SID, name)
- (c) Enroll(SID,CID)
- (d) Enroll(SID, name, CID, title, grade)
- (e) Students(SID, name, CID)
- (f) Enroll(SID, CID, grade)
- 7. Presupunem că în tabela EMPLOYEES sunt 10 angajați care au salarii de 1000 euro fiecare, cu excepția unuia care are valoarea NULL și că primii 5 angajați lucrează în departamentul 1 și ceilalți 5 angajați în departamentul 2. Câte linii va afișa interogarea următoare:

```
SELECT department_id, SUM(salary)
FROM employees
GROUP BY department_id
HAVING SUM(NVL(salary,1000)) > 4000;
```

- (a) Nicio linie
- (b) O linie
- (c) Două linii
- (d) Un alt răspuns
- 8. Care dintre interogările de mai jos selectează identificatorul (ID) și numele departamentelor care nu au angajați? Coloana DEPARTMENT_ID este comună tabelelor EMPLOYEES și DEPARTMENTS.

- (a) SELECT d.department_id, d.department_nameFROM departments dWHERE NOT EXISTS (SELECT 1 FROM employees e WHERE e.department_id=d.department_id);
- (b) SELECT d.department_id, d.department_name FROM employees e LEFT OUTER JOIN departments d ON (d.department_id=e.department_id) WHERE e.department_id IS NULL;
- (c) SELECT d.department_id, d.department_name
 FROM employees e RIGHT OUTER JOIN departments d
 ON (d.department_id=e.department_id) WHERE e.department_id IS NULL;
- (d) SELECT department_id, department_name
 FROM departments
 MINUS
 SELECT d.department_id, d.department_name
 FROM employees e JOIN departments d ON e.department_id=d.department_id;
- 9. Dacă se dorește afișarea tuturor locațiilor care nu au niciun departament, precum și a departamentelor care nu au fost asignate niciunei locații, ce tip de JOIN între tabelele DEPARTMENTS și LOCATIONS va afișa aceste informații ca parte din liniile returnate?
 - (a) NATURAL JOIN
 - (b) FULL OUTER JOIN
 - (c) LEFT OUTER JOIN
 - (d) RIGHT OUTER JOIN
- 10. Care afirmatii referitoare la indecsi sunt corecte?
 - (a) Când un tabel este șters, indecșii corespunzători acestuia sunt șterși automat.
 - (b) Pentru fiecare operație DML realizată, indecsii corespunzători sunt actualizati automat.
 - (c) Indecșii se recomandă a fi creați pentru coloane care sunt în mod frecvent referite ca parte a unei expresii.
 - (d) Pentru fiecare constrângere de cheie primară sau cheie unică (PRIMARY KEY sau UNIQUE) dintr-un tabel se creează automat un index unic.
- 11. Prin următoarea instrucțiune SQL se dorește a regăsi liniile din tabelul ORDER_ITEMS aferente produselor identificate prin PRODUCT_ID care au un UNIT_PRICE mai mare decât 1000 și care au fost comandate de mai mult de 5 ori.

```
SELECT product_id, COUNT(order_id) total, unit_price
FROM order_items
WHERE unit_price>1000 AND COUNT(order_id)>5
GROUP BY product_id, unit_price;
```

Care afirmații sunt adevărate cu privire la instrucțiunea SQL de mai sus:

- (a) Instrucțiunea se execută și furnizează rezultatul așteptat.
- (b) Instrucțiunea nu se execută întrucât funcția de agregare este utilizată în clauza WHERE.
- (c) Instrucțiunea ar trebui să utilizeze operatorul logic OR în loc de AND.
- (d) Instrucțiunea nu se execută deoarece în clauza SELECT coloana UNIT_PRICE este adăugată după coloana pentru care este utilizată funcția de agregare.
- 12. Se dorește afișarea coloanelor FIRST_NAME și SALARY aferente angajaților din tabelul EM-PLOYEES care au același șef (MANAGER_ID) cu al angajatului identificat prin EMPLOYEE_ID = 101 și care au un salariu mai mare sau egal cu al aceluiași angajat identificat prin EM-PLOYEE_ID = 101. Care dintre interogările următoare vor afișa rezultatul dorit?

```
(a) SELECT first_name, salary
   FROM employees
   WHERE (manager_id, salary) >= ALL (SELECT manager_id, salary
                                       FROM employees WHERE employee_id = 101)
   AND employee_id <> 101;
(b) SELECT first_name, salary
   FROM employees
   WHERE (manager_id, salary) >= ( SELECT manager_id, salary
                                    FROM employees
                                    WHERE employee_id = 101)
   AND employee_id <> 101;
(c) SELECT first_name, salary
   FROM employees
   WHERE (manager_id, salary) >= ANY (SELECT manager_id, salary
                                       FROM employees
                                       WHERE employee_id = 101 AND employee_id <> 101);
(d) SELECT first_name, salary, manager_id
   FROM employees
   WHERE manager_id = (SELECT manager_id
```

WHERE employee_id = 101)

FROM employees

AND salary >= (SELECT salary

FROM employees
WHERE employee_id = 101)

AND employee_id <> 101;

- (e) SELECT e.first_name, e.salary, e.manager_id
 FROM employees e, employees m
 WHERE m.employee_id = 101 AND e.manager_id = m.manager_id
 AND e.salary >= m.salary AND e.employee_id <> m.employee_id;
- 13. Evaluați următoarea instrucțiune CREATE TABLE:

```
CREATE TABLE products
(product_id NUMBER(6) CONSTRAINT prod_id_pk PRIMARY KEY,
   product_name VARCHAR2(15));
```

Care afirmații sunt adevărate cu privire la constrângerea PROD ID PK?

- (a) Ar fi creată numai dacă în prealabil este creat manual un index unic.
- (b) Ar fi creată și ar folosi un index unic creat automat.
- (c) Ar fi creată și ar folosi un index non-unic creat automat.
- (d) Ar fi creată și ar rămâne în stare dezactivată deoarece nu e specificat explicit niciun index în comandă.
- 14. Fiind dată vederea V de mai jos, în ce condiții comanda SQL de mai jos va genera o excepție cauzată de constrângerea WITH CHECK OPTION?

```
UPDATE V SET Curs = 'Baze de date II' WHERE ID=101;
```

```
CREATE VIEW V(ID, Curs, EDate) AS
SELECT StudID, CourseTitle, EnrollmentDate
FROM Enrollments
WHERE CourseTitle='Algebra' AND Accepted=1
WITH CHECK OPTION;
```

- (a) Întotdeauna datorită WITH CHECK OPTION
- (b) Dacă studentul cu ID-ul 101 a fost acceptat la cursul de Algebra
- (c) Dacă studentul cu ID-ul 101 a fost acceptat la cursul de Baze de date II
- (d) Dacă studentul cu ID-ul 101 a aplicat la cursul de Algebră (indiferent de starea câmpului Accepted)

Răspunsuri

Limbajul Python

- 1. (a)
- 2. (a)
- 3. (a)
- 4. (a)
- 5. (c)
- 6. (b)
- 7. (a), (d)
- 8. (d)
- 9. (c)
- 10. (b)

Limbajul C++

- 1. (a), (c), (d)
- 2. (a), (b)
- 3. (b)
- 4. (c), (e)
- 5. (b)
- 6. (d)
- 7. (a), (b)
- 8. (c), (d), (f)
- 9. (c)
- 10. (b)

Limbajul C

- 1. (c)
- 2. (c)
- 3. (b)
- 4. (c)
- 5. (b)
- 6. (a)
- 7. (c), (d), (e)
- 8. (b)
- 9. (c)
- 10. (c)
- 11. (b)

Limbajul Java

- 1. (c)
- 2. (a), (c), (d)
- 3. (a), (c)
- 4. (a), (c)
- 5. (a), (b)
- 6. (b), (d)
- 7. (b), (d)
- 8. (a), (c)
- 9. (b)
- 10. (b)
- 11. (b)

Proiectarea aplicațiilor software

- 1. (a), (d), (e)
- 2. (b), (c)
- 3. (a), (b), (d)
- 4. (b), (d)
- 5. (a), (c), (e), (f)
- 6. (b)
- 7. (c)
- 8. (b)
- 9. (c)
- 10. (a),(c)
- 11. (a),(b),(e),(f)
- 12. (a),(d),(f)
- 13. (d)
- 14. (a)
- 15. (a), (c), (e), (f), (h)

Baze de date

- 1. (c)
- 2. (d)
- 3. (a), (c)
- 4. (b)
- 5. (b), (c), (d)
- 6. (a), (b), (f)
- 7. (c)
- 8. (a), (c), (d)
- 9. (b)
- 10. (a), (b), (d)
- 11. (b)
- 12. (d), (e)
- 13. (b)
- 14. (b)

Arhitectura calculatoarelor

- 1. Registrul Program Contor contine:
 - (a) adresa următoarei instrucțiuni din memorie
 - (b) adresa datelor extrase din memorie
 - (c) rezultatul operațiilor aritmetice efectuate
 - (d) adresa de unde va fi extrasă instrucțiunea ce urmează a fi executată
- 2. Timpul mediu necesar pentru a accesa o locație de memorie și a prelua conținutul acesteia poartă numele de:
 - (a) timp de latență
 - (b) timp de căutare
 - (c) timp de acces
 - (d) timp de răspuns
- 3. Tipul de memorie folosit pentru a crește viteza de procesare a unui calculator este:
 - (a) RAM
 - (b) Cache
 - (c) BIOS
 - (d) ROM
- 4. Suma dintre -6 și -13, folosind reprezentarea în complement față de 2, este:
 - (a) 11101101
 - (b) 11100001
 - (c) 01010101
 - (d) 10101011
- 5. Care este valoarea stocată la adresa c după executarea următoarei secvențe de cod?

```
x DATA 4B
  y DATA
          F
  c DATA 0
start LDA
    CMP
    JGE
           adr1
     ADD
    STA
    JMP
           adr2
adr1 SUB
    STA
           c
adr2 STOP
    END
           start
```

(~)	20	
(a)	$3C_1$	6

- (b) 20_8
- (c) 59_{10}
- (d) 111100
- 6. Ce tehnică ajută procesorul să ruleze un program concomitent cu operațiile de intrare/ieșire?
 - (a) DMA
 - (b) transfer prin program
 - (c) niciunul dintre răspunsuri
 - (d) transfer prin întreruperi
- 7. Care este cea mai mare unitate de transfer a datelor din memoria unui sistem de calcul?
 - (a) cuvânt
 - (b) bloc
 - (c) bit
 - (d) niciuna dintre acestea
- 8. Pentru un număr dat/fix de biți, numărul de valori distincte care pot fi reprezentate este:
 - (a) mai mare pentru întregi fără semn
 - (b) mai mare pentru întregi cu semn
 - (c) același pentru întregi cu semn și întregi fără semn
- 9. Diferența între procesoarele CISC și RISC constă în:
 - (a) procesoarele CISC au un număr mai mare de instrucțiuni
 - (b) procesoarele RISC prezintă riscuri mai mari în utilizare
 - (c) procesoarele RISC execută o instrucțiune într-un singur ciclu
- 10. O întrerupere hardware reprezintă:
 - (a) un semnal sincron/asincron la un periferic care semnalizează apariția unui eveniment care trebuie tratat de către procesor
 - (b) întreruperea funcționării procesorului în urma unui bug software
 - (c) întreruperea unui circuit de conectare între două sau mai multe componente hardware
- 11. Arhitectura Harvard are:
 - (a) două magistrale, una pentru date și una pentru instrucțiuni
 - (b) două memorii, una pentru date si una pentru instructiuni/program

(c) drept dezavantaj major faptul că magistrala de date este mai ocupată decât magistrala de program

12. La magistralele sincrone:

- (a) ciclurile de transfer sunt direct corelate cu semnalul de tact (CPU clock)
- (b) nu există o legatură directă între evoluția în timp a unui ciclu de transfer și semnalul de tact al ceasului procesorului
- (c) se face permanent o sincronizare a acestora cu magistralele asincrone

13. O poartă logică este:

- (a) un program software capabil sa efectueze o anumită operație (logică) asupra unor semnale electrice
- (b) un conector care permite preluarea valorilor logice de la utilizator
- (c) un dispozitiv hardware capabil să efectueze o anumită operație (logică) asupra unor semnale electrice

14. Circuitele de memorare SR-latch (S-Set, R-Reset):

- (a) Stochează o singură valoare binară
- (b) Ieşirile celor două porți logice folosite pentru realizare sunt tot timpul complementare
- (c) Setează si resetează în mod continuu valorile numerice stocate

15. Circuit combinational:

- (a) Este un circuit format din porți logice, care nu are memorie și al cărui output depinde doar de inputul prezent/curent, NU de inputul precedent sau de starea curentă în care se afla circuitul
- (b) Este un circuit electric in care informațiile sunt combinate în mod aleator pentru a obține valori aleatoare
- (c) Este un circuit care transpus într-un graf nu conține cicluri

16. Procesoarele RISC se deosebesc de procesoarele CISC prin:

- (a) un număr mai mare de registrii
- (b) mai multe moduri de adresare a memoriei
- (c) mai puține moduri de adresare a memoriei
- (d) execuția mai rapidă a operațiilor aritmetice și logice

17. În cazul unui circuit full-adder:

(a) niciodată sum și carry nu pot avea simultan valorile 1

- (b) se ia în considerare transportul precedent (carry-in) ca și intrare
- (c) se folosesc doua circuite half-adder
- (d) sum si carry pot avea simultan valorile 1
- 18. Un circuit de memorare de tip SR-latch:
 - (a) poate fi realizat numai cu porti NAND
 - (b) poate stoca o valoare de tip real
 - (c) poate stoca doar o valoare de tip Boolean
- 19. Un microprocesor îndeplinește următoarele funcții:
 - (a) manipulare informații (instrucțiuni, date transmise, date primite)
 - (b) execuție operații de calcul
 - (c) control și supervizare
 - (d) verifica semantica unui program software
- 20. Semnalele unui microprocesor sunt
 - (a) semnale de întrerupere
 - (b) semnale pentru arbitrarea magistralei
 - (c) semnale de verificare conexiune Internet
- 21. În cazul unei magistrale sincrone:
 - (a) producerea unui eveniment depinde de producerea evenimentului anterior;
 - (b) toate dispozitivele conectate la magistrală pot citi linia de sincronizare
 - (c) doar dispozitivele de intrare conectate la magistrală pot citi linia de sincronizare
- 22. În cazul familiei de procesoare x86, registrul pointer de instrucțiuni (IP Instruction Pointer)
 - (a) contine adresa primei instructiuni de executat dintr-un program
 - (b) nu poate fi modificat sau citit în mod direct
 - (c) indică adresa de deplasament plecând de la adresa conținută în registrul CS (adresa de baza)
- 23. Care este rolul unității de comandă și control în cadrul UCP?
 - (a) Stochează instructiunile programului
 - (b) Decodifică instrucțiunile programului
 - (c) Efectuează operații logice
 - (d) Toate variantele enumerate

- 24. Care dintre următoarele unități de memorie comunică direct cu UCP?
 - (a) Memoria auxiliară
 - (b) Memoria principală
 - (c) Memoria secundară
 - (d) Niciuna dintre variantele enumerate
- 25. O magistrală a unui sistem de calcul constă din:
 - (a) Un set de linii paralele
 - (b) Acumulatori
 - (c) Registre
 - (d) Niciuna dintre variantele enumerate
- 26. Reprezentarea în virgulă mobilă, simplă precizie, a numărului zecimal -12, 25 este:

Sisteme de operare

- 1. Care dintre următoarele mecanisme pot fi folosite pentru o implementare corectă a problemei secțiunii critice fără utilizarea asteptării active?
 - (a) semafoare
 - (b) algoritmul lui Dekker
 - (c) algoritmul lui Peterson
 - (d) mecanismul TSL
 - (e) monitoare
- 2. Se consideră 5 segmente de memorie (A, B, C, D, E) cu mărimile 2k, 6k, 4k, 3k, 4k și o memorie totală de 16k. În memorie se încarcă în ordine segmentele A, B, C, D. Care dintre aceste segmente urmează să fie evacuat pentru a putea permite încărcarea ulterioară a segmentului E?
 - (a) A
 - (b) B
 - (c) C
 - (d) D
 - (e) niciunul
- 3. Care dintre problemele clasice de comunicare între procese pune în evidență o situație de impas?

- (a) Problema filosofilor la masă
- (b) Problema cititorilor şi scriitorilor
- (c) Problema producător-consumator
- (d) Problema frizerului
- (e) niciuna dintre aceste probleme
- 4. Se consideră un set de 10 procese planificate conform algoritmului Round Robin. Se cunosc următoarele informații: cuanta utilizată este 8, numărul final de comutări de context este 25, valoarea raportului $T_1/T_2 = 2.25$, unde T_1 și T_2 sunt timpii estimați de execuție pentru cel mai lung si cel mai scurt proces, pentru care timpul estimat de execuție depășește valoarea cuantei (cu cel putin 25%). Determinați cea mai mică valoare posibilă pentru perechea (T_1, T_2) .
 - (a) 27, 12
 - (b) 31, 14
 - (c) 34, 15
 - (d) 36, 16
- 5. Se consideră un set de 10 procese planificate conform algoritmuluii SJF, în care procesele sosesc în sistem la momentele $T_1 = 0, T_2 = 13, T_3 = 26$. La fiecare moment sosesc cel puţin 3 procese, cu timpi estimaţi de execuţie diferiţi. Dacă pentru procesele P_1, P_5 şi P_7 avem timpii de aşteptare 0, 0, 0 şi timpii de răspuns 14, 3, 6, identificaţi la ce moment a sosit procesul P_1 , apoi răspundeţi la următoarea întrebare: determinaţ timpii estimaţi de execuţie pentru cel puţin 6 procese, ştiind că nu există perioade de pauză ale procesorului şi că pot exista procese cu acelaşi timp estimat de execuţie, sosite la momente diferite?
 - (a) 3,4,5,6,7,8
 - (b) 3,4,5,6,6,8
 - (c) 3,4,5,6,7,14
 - (d) 3,4,6,6,7,14
- 6. Într-un sistem pe 16 biţi cu 8 pagini virtuale şi 4 pagini cadru este folosit pentru paginare algoritmul FIFO. La un moment dat, în memorie sunt mapate paginile (2, 5, 7, 1). După acest moment vor fi accesate următoarele adrese: 12411, 16729, 2560, 9215, 20952. Care va fi maparea paginilor după ultima accesare, ştiind că următoarea pagină evacuată este prima pagină cadru?
 - (a) 5 2 0 4
 - (b) 3 4 2 5
 - (c) 2 5 0 3
 - (d) 5 4 0 2

- 7. Într-un sistem pe 16 biţi cu 8 pagini virtuale şi 4 pagini cadru este folosit pentru paginare algoritmul Ceasului, fără îmbătrânire. La un moment dat, în memorie sunt mapate paginile (2, 5, 7, 1) iar următoarea pagină testată va fi prima pagină cadru. Dupa încercările de acces către paginile, nu neaparat în această ordine, 1, 2, 3, 4, 5, 7 maparea devine (1, 5, 7, 2). Care dintre cele 4 pagini iniţiale au avut bitul R setat?
 - (a) toate
 - (b) niciuna
 - (c) paginile 5 si 7
 - (d) paginile 2, 5 si 7
- 8. Se consideră situația a 3 fire de control a execuției care partajează variabilele A și B. Accesul către cele două variabile este nerestricționat, iar operațiile realizate sunt, în fiecare fir de control a execuției, următoarele A = A + B, B = A B, A = A B. Precizați care dintre următoarele valori sunt posibile la sfârșitul execuției celor trei fire de control a execuției, atunci când A = 5, B = 7
 - (a) A = 5, B = 7
 - (b) A = 7, B = 5
 - (c) A = -29, B = 17
 - (d) A = -31, B = 19
- 9. Se consideră o situație simplă cu 6 procese și un singur tip de resurse. Starea sistemului este descrisă prin Are = (4, 2, 0, 5, 1, 4), Max = (8, 10, 10, 25, 25, 30), Disponibil = D. Determinați valoarea minimă D pentru care starea este sigură și permite apoi alocarea a 3 resurse suplimentare către procesul al doilea.
 - (a) D = 12
 - (b) D = 14
 - (c) D = 13
 - (d) D = 11
- 10. Se consideră o situație simplă cu 6 procese și un singur tip de resurse. Starea sistemului este descrisă prin Are = (4, 2, 0, 5, 1, 4), Max = (14, 6, 8, 29, 27, 24), Disponibil = D. Determinați valoarea minimă D pentru care starea este sigură și permite apoi alocarea a 3 resurse suplimentare către procesul al treilea.
 - (a) D = 11
 - (b) D = 13
 - (c) D = 14
 - (d) D = 12
- 11. Care dintre următoarele reprezintă operatii operatii atomice permise asupra semafoarelor?

- (a) wait
- (b) up
- (c) sleep
- (d) down
- (e) niciuna dintre acestea
- 12. O instrucțiune TSL ar trebui să fie executată?
 - (a) după fiecare proces în parte
 - (b) periodic
 - (c) într-o manieră atomică
 - (d) în niciuna dintre situațiile precizate
- 13. O unitate de execuție care nu poate fi intreruptă este
 - (a) simplă
 - (b) statică
 - (c) atomică
 - (d) dinamică
 - (e) niciuna dintre acestea
- 14. Precizați principalele dezavantaje ale spinlock-urilor
 - (a) nu sunt eficiente pentru multe multe procese
 - (b) implică tehnici de așteptare activă
 - (c) pot fi nesigure ocazional
 - (d) sunt prea complexe pentru programatori
 - (e) niciuna dintre acestea
- 15. Fiecare dintre procesele P_i , cu $i=0,1,\ldots,9$ este caracterizat prin următoarea secvență de cod

```
repeat
  down(mutex)
  {Critical Section}
  up(mutex)
forever
```

Într-un al 11-lea proces, P_{10} , liniile up(mutex) și down(mutex) au fost inversate. Care este numărul maxim de procese care s-ar putea găsi simultan în regiunea critică în acest caz, știind că initial este permisă trecerea prin mutex?

- (a) 1
- (b) 2
- (c) 3
- (d) Oricare dintre variantele a), b), c)
- (e) Niciuna dintre variantele a), b), c)
- 16. Într-un sistem se găsesc trei procese concurente, în care se găsesc următoarele bucăți de cod, sincronizate prin trei semafoare binare. Semafoarele sunt inițializate cu valorile $S_0 = 1$, $S_1 = 0$ și $S_2 = 0$.

```
Process P0
while(true)
{
  down(S0);
  print '0';
  up(S1);
  up(S2);
}

Process P1
  down(S1);
  up(S0);

Process P2
  down(S2);
  up(S0);
```

De câte ori va executa primul proces linia print '0'?

- (a) Cel puțin de două ori
- (b) Exact de două ori
- (c) Exact de trei ori
- (d) Cel mult de trei ori
- (e) Exact o dată
- 17. Modificarea unui semafor este posibilă în
 - (a) secțiunea critică
 - (b) zona aflată înaintea unei secțiuni critice
 - (c) zona situată după secțiunea critică

- (d) oricare dintre aceste zone
- (e) niciuna dintre aceste zone
- 18. Se consideră un set de patru procese, cu timpi estimați de execuție 2, 3, 4 și 5. Fiecare dintre procese are două execuții succesive separate printr-un ciclu de operații de intrare/ieșire. Planificarea proceselor este FIFO. Știind că timpii de răspuns, după cea de-a doua execuție, raportat la momentul 0, sunt 30, 28, 20, 25, precizați care sunt duratele operațiilor de intrare/ieșire pentru două dintre aceste procese.
 - (a) 7 și 13
 - (b) 17 și 14
 - (c) 5 și 17
 - (d) 9 și 15
- 19. Se consideră un set de patru procese, cu timpi estimați de execuție 2,3,4 și 5. Fiecare dintre procese are două execuții succesive separate printr-un ciclu de operații de intrare/ieșire. Planificarea inițială a proceselor este FIFO, după momentul 15, algoritmul de planificare este modificat la SJF. Știind că timpii de răspuns, după cea de-a doua execuție, raportat la momentul 0, sunt 22, 25, 20, 30, și că timpii asociați operațiilor de intrare/ieșire sunt 3, 7, 13, 17, precizați care dintre procese nu pot avea operații de intrare/ieșire de durată 13.
 - (a) Procesele 1 și 3
 - (b) Procesele 2 și 3
 - (c) Procesele 1 și 2
 - (d) Procesele 3 și 4
- 20. Se consideră un set de patru procese, cu timpi estimați de execuție 2,3,4 și 5. Fiecare dintre procese are două execuții succesive separate printr-un ciclu de operații de intrare/ieșire. Planificarea proceselor este SJF. Știind că timpii de răspuns, după cea de-a doua execuție, raportat la momentul 0, sunt 22, 25, 20, 30, precizați, în ordine crescătoare, care pot fi duratele operațiilor de intrare/ieșire pentru procesele 3 și 4, știind că procesul 4 a revenit în sistem înaintea procesului 2.
 - (a) Procesele 3 și 13
 - (b) Procesele 7 și 11
 - (c) Procesele 3 si 7
 - (d) Procesele 3 și 11
- 21. Într-un sistem sunt definite patru pagini cadru și opt pagini virtuale. La un moment dat, în timpul utilizării unui algoritm de paginare, după înlocuirea unei pagini din memorie cu pagina 3, maparea în memorie este 3, 6, 4, 2. Știind că bitul R este setat și pentru a treia pagină cadru, estimați maparea paginilor în memorie după încercări de acces către paginile 3, 7, 2, 1, 3, 5, 0 (cu mentiunea că primul moment este cel din enunt), folosind algoritmul FIFO

- (a) 0, 7, 5, 1
- (b) 0, 7, 1, 5
- (c) 5, 1, 7, 0
- (d) 3, 6, 4, 2
- (e) 2, 4, 6, 3
- 22. Într-un sistem sunt definite patru pagini cadru și opt pagini virtuale. La un moment dat, în timpul utilizării unui algoritm de paginare, după înlocuirea unei pagini din memorie cu pagina 3, maparea în memorie este 3, 6, 4, 2. Știind că bitul R este setat și pentru a treia pagină cadru, estimați maparea paginilor în memorie după încercări de acces către paginile 3, 7, 2, 1, 3, 5, 0 (cu mențiunea că primul moment este cel din enunț), folosind algoritmul 'a doua șansă' (SC)
 - (a) 3, 0, 1, 2
 - (b) 2, 1, 0, 3
 - (c) 3, 6, 4, 2
 - (d) 3, 1, 0, 2
 - (e) 7, 3, 5
- 23. Într-un sistem sunt definite patru pagini cadru și opt pagini virtuale. La un moment dat, în timpul utilizării unui algoritm de paginare, după înlocuirea unei pagini din memorie cu pagina 3, maparea în memorie este 3,6,4,2. Știind că bitul R este setat și pentru a treia pagină cadru, estimați maparea paginilor în memorie după încercări de acces către paginile 3,7,2,1,3,5,0 (cu mențiunea că primul moment este cel din enunț), folosind algoritmul OPTIM (după ultimul moment se consideră că paginile vor fi accesate în ordine strict crescătoare, de la 0 la 7).
 - (a) 3, 1, 0, 2
 - (b) 3, 0, 1, 2
 - (c) 2, 1, 0, 3
 - (d) 3, 6, 4, 2
 - (e) 0, 1, 2, 3
- 24. Un calculator are 6 GB de RAM, din care sistemul de operare ocupă 1 GB. Procesele au toate 512 MB și au aceleași caracteristici. Dacă obiectivul este o utilizare a CPU de 98%, care este timpul maxim de așteptare I/O tolerat?
 - (a) 2%
 - (b) 85%
 - (c) 50%
 - (d) 67%

- 25. Se consideră un sistem cu 10 procese concurente. Fiecare proces petrece 60% din timpul său așteptând operații I/O. Care va fi procentul de utilizare al procesorului?
 - (a) $\sim 100\%$
 - (b) $\sim 60\%$
 - (c) $\sim 40\%$
 - (d) $\sim 10\%$
- 26. Într-un sistem cu fire de execuție, există câte o stivă pe fir sau o stivă pe proces atunci când sunt utilizate fire de execuție la nivel de utilizator și fire de execuție la nivel de kernel?
 - (a) o stivă pe fir pentru ambele cazuri
 - (b) o stivă pe fir pentru firele de execuție la nivel de utilizator, în timp ce firele de execuție la nivel de kernel folosesc o stivă pe proces
 - (c) o stivă pe fir pentru firele de execuție la nivel de kernel, în timp ce firele de execuție la nivel de utilizator folosesc o stivă pe proces
 - (d) o stivă pe proces pentru ambele cazuri
- 27. Să considerăm o linie de asamblare de fabricație în care diferiți muncitori efectuează diferite sarcini pentru a asambla un produs:
 - (1) Furnizorii de componente care furnizează componentele necesare pentru procesul de asamblare,
 - (2) Asamblorii care primesc componentele și le asamblează în produsul final,
 - (3) Inspectorii, care verifică calitatea produselor finite pentru a se asigura că îndeplinesc standardele cerute,
 - (4) Ambalatorii, care primesc produsele inspectate si le ambalează pentru expediere sau distributie,
 - (5) Transportatorii care primesc produsele ambalate și le pregătesc pentru transport către clienți sau comercianți. Prin relaționarea acestui model cu procesele din UNIX, ce formă de comunicare între procese descrie cel mai bine această interacțiune?
 - (a) funcțiile fork pentru a crea procese
 - (b) semnale
 - (c) pipe-uri
 - (d) fire de execuție
- 28. Se consideră următorul cod C; câte procese copil sunt create la executarea acestui program?

```
void main() {
fork();
fork();
exit();
fork();
}
```

- (a) 2
- (b) 3
- (c) 4
- (d) 8
- 29. Pentru adresa virtuală zecimală 20202, calculați numărul paginii virtuale și offset-ul, știind că dimensiunea unei pagini este 4 KB:
 - (a) 16, 3818
 - (b) 4, 3818
 - (c) 5, 202
 - (d) 20, 202
- 30. Aplicația de mai jos citește dintr-un fișier ce conține doar șirul de caractere "licență". Care va fi mesajul afișat pe ecran dacă citirea este reușită:

```
#define SIZE 4
while((n = read(fd, buffer, SIZE)) > 0)
{
    printf("%s\n",buffer);
}
```

- (a) licență
- (b) lice
- (c) lice nță
- (d) lice nțăe
- 31. Următorul fragment de cod ar trebui să folosească pipe-uri pentru a comunica între procesul copil și procesul părinte. Este ceva în neregulă cu mecanismul de pipe-uri din fragmentul de cod de mai jos?

```
int pipe_fd[2];
char buffer[512];
pid_t pid=fork();
if(pid<0){
   perror("error");
   exit(1);
}
if(pid==0){</pre>
```

```
write(pipe_fd[1],buffer,sizeof(buffer));
}
else{
  close(pipe_fd[0]);
  read(pipe_fd[0],buffer,sizeof(buffer));
  close(pipe_fd[1]);
  printf("%s\n",buffer);
  wait(NULL);
}
```

- (a) pipe-ul nu este deschis
- (b) capetele pipe-ului nu sunt închise în procesul copil
- (c) capetele pipe-ului sunt corect închise în procesul părinte
- (d) capetele pipe-ului sunt închise incorect în procesul părinte
- 32. Fragmentul de cod următor ar trebui să folosească pipe-uri pentru a comunica între procesul copil și procesul părinte. Este ceva în neregulă cu mecanismul de pipe-uri din fragmentul de cod de mai jos?

```
int pipe_fd[2];
char buffer[512];
pid_t pid=fork();
if(pid<0){
  perror("error");
  exit(1);
}
if(pid==0){
  write(pipe_fd[1],buffer,sizeof(buffer));
}
else{
  close(pipe_fd[0]);
  read(pipe_fd[0],buffer,sizeof(buffer));
  close(pipe_fd[1]);
  printf("%s\n",buffer);
  wait(NULL);
}
```

- (a) pipe-ul nu este deschis
- (b) capetele pipe-ului nu sunt închise în procesul copil
- (c) capetele pipe-ului sunt corect închise în procesul părinte
- (d) capetele pipe-ului sunt închise incorect în procesul părinte

- 33. Care dintre următoarele este o funcție a unui sistem de operare?
 - (a) Managementul memoriei
 - (b) Protecția antivirus
 - (c) Managementul fișierelor
 - (d) Managementul bazelor de date
- 34. Un grup de proiectanți de sisteme de operare ia în considerare modalități de reducere a dimensiunii memoriei necesare în noul lor sistem de operare. Liderul echipei a sugerat să nu se deranjeze să salveze secțiunea de text a programului în zona de swap, ci pur și simplu să-l pagineze direct din fișierul binar ori de câte ori este necesar. În ce condiții, funcționează această idee pentru textul programului?
 - (a) funcționează pentru program dacă programul nu poate fi modificat
 - (b) funcționează pentru date, dacă datele nu pot fi modificate
 - (c) funcționează dacă datele sunt modificate și programul nu
 - (d) funcționează dacă programul este modificat și datele nu sunt modificate

Rețele de calculatoare

1.	Intr-un segment TCP of	ce câmp	permite	nodului	receptor	s	determine	${\rm dac} {\breve {\rm a}}$	un	$\operatorname{segment}$	TCP	8
	fost deteriorat în timpu	ıl transm	nisiei?									

((a)	suma	de	control;
١	(a)	Suma	uc	common,

- (b) flags;
- (c) hash;
- (d) padding;
- 2. Care dintre următoarele dispozitive se află la nivelul 2 OSI?
 - (a) bridge(punte);
 - (b) repeater(repetor);
 - (c) router;
 - (d) switch;
 - (e) hub;
- 3. Pentru a asigura integritatea datelor, protocoalele orientate pe conexiune (ca TCP) folosesc:
 - (a) semnătura digitala;
 - (b) certificate digitale;
 - (c) algoritmi de criptare simetrici;

- (d) suma de control (checksum);
- 4. Ordinea corectă a încapsulării mesajelor este:
 - (a) date, cadre, pachete, segmente, biţi;
 - (b) segmente, date, pachete, cadre, biţi;
 - (c) date, segmente, pachete, cadre, biţi;
 - (d) date, segmente, cadre, pachete, biti;
- 5. Ce afirmații sunt adevărate despre protocolul TCP?
 - (a) este un protocol orientat de datagrame;
 - (b) este un protocol orientat pe conexiune;
 - (c) nu folosește sume de control;
 - (d) asigura segmentare şi reasamblare;
- 6. Care din următoarele adrese IP se încadrează în blocul CIDR din 115.64.4.0/22? (Alegeti două.)
 - (a) 115.64.8.32;
 - (b) 115.64.6.255;
 - (c) 115.64.8.31;
 - (d) 115.64.5.128;
- 7. Ce informații sunt conținute de headerul unui frame Etherne?
 - (a) sursa și destinația adresei de hardware;
 - (b) sursa si destinatia adresei de retea;
 - (c) codul de corectare a erorilor;
 - (d) codul de autentificare;
- 8. Care din următoarele afirmații sunt adevărate referitor la switch?
 - (a) crează un singur domeniu de coliziune și un singur domeniu de broadcast;
 - (b) crează diferite domenii de coleziune dar un singur domeniu de ibroadcast;
 - (c) crează diferite domenii de coleziune și diferite domenii de broadcast;
- 9. Care din următoarele adrese IP este un exemplu valid de adresă IPv4?
 - (a) 144.92.254.253;
 - (b) 144-92-43-178;
 - (c) 144.92.256.176;
 - (d) 144,92,43,178;

- 10. Care este semnificția aconimului CSMA/CD?
 - (a) Carrier Service Multiple Access with Collision Detection;
 - (b) Carrier Sense Multiple Access with Collision Avoidance;
 - (c) Carrier Sense Multiple Access with Collision Detection;
 - (d) Control Sense Multiple Access with Collision Direction;
- 11. Cum se comportă un switch când primește un cadru pe o anumită interfață iar adresa destinație nu este cunoscută?
 - (a) interoghează serverul DNS;
 - (b) trimite pachetul în întreaga rețea (broadcast);
 - (c) ignoră pachetul;
 - (d) interoghează nodul sursă;
 - (e) trimite pachetul pe prima interfață de rețea disponibilă;
- 12. Întârzierea de propagare se referă la:
 - (a) Timpul necesar pentru a "pune" pe sârmă un mesaj de o anumită dimensiune;
 - (b) Numărul de biți aflați în propagare cu o anumită întârziere;
 - (c) Numărul de octeți transmiși de o aplicație;
 - (d) Timpul necesar bitilor pentru a parcurge un canal de transmitere de o anumită lungime;
- 13. Întârzierea de transmitere se refera la:
 - (a) timpul necesar pentru a pune pe canalul de transmisie un mesaj de dimensiune M;
 - (b) viteza necesara biților pentru a se propaga peste canal de o anumita lungime;
 - (c) timpul necesar biților de a parcurge dus-întors canalul de comunicare;
 - (d) timpul suficient pentru a transmite un 8 de biți pe fir;
 - (e) timpul necesar a transmite un grup de biți peste un fir de o anumita lungime;
- 14. Presupunând ca distanța dintre Timișoara și Arad este de 47km de kilometrii și avem o rată de transfer de 500Mbps, latența transmiterii unui mesaj de 1MB este de este
 - (a) 16.0128milisecunde
 - (b) 0.546Mb/s
 - (c) 16.235milisecunde
 - (d) 273.008secunde
 - (e) $8 * 10^3 milisecunde$

15.	Doriți să folosiți full-duplex Ethernet în locul half-duplex. Care sunt avantajele pentru rețea?
	(a) mai multe domenii de coliziune;
	(b) ar trebui să fie mai rapid;
	(c) elimină nevoia de switch-uri;
	(d) mai puține domenii de broadcast;

16. Calculați BDP pentru o conexiune cu următoarele repere: R=1Gbps, Distanta=100km

```
(a) 10 * 2<sup>2</sup>Mb
(b) 50MB
(c) 0.5Mb
```

(d) 125b

(e) 10MB

17. Un ISP deține o rețea de 100Mbps și dorește să aloce fiecărui client 50Mbps din lățimea de bandă disponibilă. Presupunem că fiecare client folosește 75% din lățimea de bandă, în medie de utilizare independentă. Care este probabilitatea statistică ca toată lățimea de bandă să fie utilizată?

(a) 81/256(b) 16/128

(c) 27/16

(d) 1

(e) 9/16

18. Produsul Lățime de Bandă – Întârziere (BDP) măsoară:

(a) Cantitatea de date aflată în tranzit la un moment dat;

(b) Dimensiunea maximă a unui mesaj transmis;

 $\left(\mathbf{c}\right)$ Cantitatea de date ce poate fi transmisă la un moment dat de un emițător;

(d) Numărul de octeți recepționați după o anumită întârziere;

(e) Viteza cu care sunt transmise datele la o anumită întârziere;

19. Calculați BDP pentru o conexiune cu următoarele repere: R=500Mbps, Distanța=100km

(a) 250Kb

(b) $10 * 2^2 Mb$

(c) 250KB

(d) 125b

- (e) 0.5Mb
- 20. În modelul OSI nivelul rețea se ocupă cu:
 - (a) Trimiterea de mesaje între două dispozitive
 - (b) Trimiterea de mesaje peste mai multe legături
 - (c) Codificarea semnalului folosind analiză Fourier
 - (d) Crearea unei conexiuni între două aplicații
 - (e) Încapsularea mesajelor primite de la nivelul legături de date
- 21. Care este topologia rețelei unde fiecare nod este legat de cele mai apropiate două noduri în așa fel ca toată rețeaua să formeze un cerc?
 - (a) magistrala;
 - (b) inel;
 - (c) magistrala-stea;
 - (d) stea;
 - (e) LAN;
- 22. Care dintre afirmațiile de mai jos sunt adevărate?
 - (a) Nivelul Fizic se preocupă cu transmiterea unui flux de biți peste un mediu de transmisie;
 - (b) Nivelul Fizic se preocupă cu transmiterea fișierelor peste un mediu de transmisie;
 - (c) Nivelul Fizic se preocupă cu segmentarea și compresia de octeti peste un mediu de transmisie;
 - (d) Nivelul Fizic se preocupă cu codificarea semnalelor sub formă de octeți;
 - (e) Nivelul Fizic se preocupă cu codificarea semnalului optic sub formă de impulsuri electrice binare;

Răspunsuri

Arhitectura calculatoarelor

- 1. (d)
- 2. (c)
- 3. (b)
- 4. (a)
- 5. (a), (d)
- 6. (d)
- 7. (b)
- 8. (c)
- 9. (a), (c)
- 10. (a)
- 11. (a), (b), (c)
- 12. (a)
- 13. (c)
- 14. (a), (b)
- 15. (a), (c)
- 16. (c)
- 17. (a), (b), (c)
- 18. (c)
- 19. (a), (b), (c)
- 20. (a), (b)
- 21. (b)
- 22. (b), (c)
- 23. (b)
- 24. (b)
- 25. (a)
- 26. (a)

Sisteme de operare

- 1. (a),(e)
- 2. (b), (c), (d)
- 3. (a)
- 4. (a)
- 5. (d)
- 6. (d)
- 7. (c)
- 8. (b),(d)
- 9. (b)
- 10. (c)
- 11. (b), (d)
- 12. (c)
- 13. (c)
- 14. (b)
- 15. (d)
- 16. (a)
- 17. (a)
- 18. (a)
- 19. (d)
- 20. (c)
- 21. (b)
- 22. (d)
- 23. (a)

Sisteme de operare

- 24. (d)
- 25. (a)
- 26. (a)
- 27. (c)
- 28. (b)
- 29. (b)
- 30. (d)
- 31. (a), (b), (d)
- 32. (a), (b), (c)
- 33. (a), (c)
- 34. (a), (b)

Rețele de calculatoare

- 1. (a)
- 2. (a), (d)
- 3. (d)
- 4. (c)
- 5. (b),(d)
- 6. (b),(d)
- 7. (a)
- 8. (b)
- 9. (a)
- 10. (c)
- 11. (b)
- 12. (d)
- 13. (a)
- 14. (c)
- 15. (a), (b)
- 16. (c)
- 17. (e)
- 18. (a)
- 19. (a)
- 20. (b)
- 21. (b)
- 22. (a)