

Universitatea din București

Facultatea de Matematică-Informatică

Nume: \_\_\_\_\_

Calculabilitate și Complexitate

Puncte:26. Timp: 52 min

Examen, 29 Ianuarie, Nivelul I, Subiecte: Data: 29-01-2024

**A**

Instrucțiuni I. Incercuiți răspunsul/răspunsurile corecte. Toate întrebările contează în mod egal. Puteți folosi marginile hârtiei drept ciornă, **dar niciun alt material**. O întrebare poate avea mai multe răspunsuri corecte. Toate contează în mod egal. **Pe de altă parte, dacă alegeți un răspuns greșit, punctajul vostru la întrebare este zero.**

1. Care din următoarele funcții sunt primitiv recursive ?
  - (a)  $f(x, y) = x + y$ .
  - (b) bijectia discutată la seminar între  $\mathbf{N}^2$  și  $\mathbf{N}$ .
  - (c) Funcțiile calculabile de programe LOOP.
  - (d) niciunul dintre celelalte răspunsuri nu este corect.
2. Care din următoarele sigur **nu** sunt funcții primitiv recursive ?
  - (a)  $f(n) = -1$ .
  - (b) suma a două funcții primitiv recursive.
  - (c) funcția lui Ackermann.
  - (d) funcția "busy beaver".
3. O funcție parțial recursivă este primitiv recursivă dacă și numai dacă...
  - (a) este obținută prin minimizare.
  - (b) este definită în orice punct  $x$ .
  - (c) poate fi calculată de o mașină Turing.
  - (d) niciunul din răspunsurile anterioare nu este corect.
4. Cum putem crea o funcție care nu este recursivă ?
  - (a) enumerăm toate funcțiile primitiv recursive. Creăm o funcție care pe inputul  $i$  returnează valoarea  $f_i(i) + 1$ .
  - (b) folosim operația de minimizare, dacă rezultatul nu este definit pentru toate inputurile  $i$ .
  - (c) prin suma a două funcții primitiv recursive.
  - (d) Niciunul din răspunsurile de mai sus nu este corect.

5. Dacă  $A$  este o mulțime recursivă (diferită de mulțimea vidă și  $\Sigma^*$ ) iar  $B$  este problema de a testa dacă un număr binar este prim, atunci
  - (a)  $A \leq_m B$  dar  $B$  nu se reduce la  $A$ .
  - (b)  $B \leq_m A$  dar  $A$  nu se reduce la  $B$ .
  - (c) Ambele reduceri sunt adevărate.
  - (d) Nicio reducere nu e adevărată.
6. Dacă  $A, B$  sunt probleme de decizie iar  $A \oplus B = \{x0|x \in A\} \cup \{y1|y \in B\}$  atunci
  - (a)  $A \oplus B \leq_m A$ .
  - (b)  $A \oplus B \leq_m B$ .
  - (c) Ambele reduceri sunt adevărate.
  - (d) Nicio reducere nu e adevărată
7. Care din următoarele modele de calcul pot calcula toate funcțiile parțial recursive ?
  - (a) programe LOOP
  - (b) automate celulare.
  - (c) mașină Turing cu mai multe benzi.
  - (d) Toate modelele menționate mai sus.
8. O mașină Turing universală ...
  - (a) poate simula orice mașină Turing deterministă.
  - (b) acceptă un limbaj recursiv.
  - (c) poate simula orice automat celular.
  - (d) nu există.
9. Care din problemele următoare *nu* sunt recursive ?
  - (a) problema opririi  $K$ .
  - (b) problema de a decide dacă un număr este prim.
  - (c) problema satisfiabilității.
  - (d) Niciuna din problemele listate nu este recursivă.
10. Care din clasele următoare de probleme de decizie sunt închise la operația de complementare (dacă  $A \in \mathcal{C}$  atunci  $\overline{A} \in \mathcal{C}$ ) ?
  - (a) clasa NP
  - (b) clasa  $\Sigma_2^P$ .
  - (c) clasa problemelor parțial recursive.
  - (d) clasa problemelor recursive.

11. Care din problemele următoare **nu** sunt recursiv enumerabile ?
  - (a)  $K_1 = \{ \langle x, y \rangle : M_x(y) \text{ se oprește într-un pas} \}$
  - (b)  $K = \{ \langle x, y \rangle : M_x(y) \text{ se oprește} \}$ .
  - (c)  $\overline{K} = \{ \langle x, y \rangle : M_x(y) \text{ nu se oprește} \}$
  - (d) toate problemele sunt recursiv enumerabile.
12. Care din următoarele probleme sunt recursive ?
  - (a) Fiind date o mulțime de tipuri de pavaje, problema dacă putem pava planul cu pavajele Wang date.
  - (b) Fiind date o mulțime de tipuri de pavaje, problema dacă putem pava un pătrat  $1000 \times 1000$  cu pavajele Wang date
  - (c) Fiind dat un polinom cu coeficienți întregi  $p(x_1, x_2, \dots, x_n)$  există soluții pentru ecuația  $p(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$  cu  $|x_1|, \dots, |x_n| \leq 1000$  ?
  - (d) nicio problemă din cele de mai sus nu este recursivă.
13. Care din următoarele probleme poate fi rezolvată (în principiu) cu un SAT solver ?
  - (a) problema opririi.
  - (b) orice problemă din clasa  $P$
  - (c) orice problemă din clasa  $NP$
  - (d) niciuna din problemele de mai sus.
14. Fiind dată formula următoare:  $x \vee y \vee t, \overline{y} \vee \overline{t}, \overline{x} \vee \overline{z} \vee \overline{t}$ , care literali sunt puri ?
  - (a)  $x$
  - (b)  $y$
  - (c)  $t$
  - (d)  $z$
15. Când setez o clauză unitară într-o formula CNF cu un algoritm de tip DPLL ...
  - (a) unele clauze pot dispărea.
  - (b) unele clauze pot scădea în lungime cu 1.
  - (c) pot obține o clauză contradictorie.
  - (d) pot satisface formula.
16. Care din următoarele afirmații sunt adevărate ?
  - (a) Oricărui algoritm de tip DPLL, rulat pe o instanță nesatisfiabilă, îi corespunde o demonstrație prin rezoluție cu același număr de pași.
  - (b) Pentru orice formulă nesatisfiabilă cu  $n$  variabile există o demonstrație prin rezoluție a nesatisfiabilității lui  $\Phi$  cu  $O(n^3)$  clauze.
  - (c) Dându-se o formulă booleană în care toate variabilele sunt cuantificate, există un algoritm polinomial pentru a decide dacă formulele sunt adevărate sau false.
  - (d) Pentru o parte a răspunsurilor de mai sus nu se cunoaște statutul lor de adevăr.

17. Care din următoarele probleme **nu** sunt NP-complete, presupunând că  $P \neq NP$  ?
- (a) Horn-SAT
  - (b) Independent set.
  - (c) Problema de a decide dacă un număr scris în baza 2 este sau nu o putere a lui 2.
  - (d) Problema de a decide dacă un număr scris în baza 10 este sau nu o putere a lui 2.
18. Care din următoarele afirmații sunt adevărate ?
- (a) Dacă  $A \leq_m^P B$  și  $A \in P$  atunci  $B \in P$ .
  - (b) Dacă  $A \leq_m^P B$  și  $A \in NP$  atunci  $B \in NP$ .
  - (c) Dacă  $A \leq_m^P B$  și  $A$  este NP-completă atunci  $B$  este NP-hard.
  - (d) Niciuna din afirmațiile precedente.
19. Care din următoarele afirmații sunt cunoscute drept adevărate ?
- (a) O formulă logică în forma CNF cu cel mult un literal pozitiv în fiecare clauză are demonstrații prin rezoluție de lungime polinomială în  $n$ .
  - (b) Formulele care codifică (în maniera naturală) principiul cutiei (principiul lui Dirichlet) au demonstrații prin rezoluție de lungime polinomială în  $n$ .
  - (c) Problema SAT aparține clasei de complexitate  $\Sigma_3^P$ .
  - (d) Putem certifica satisfiabilitatea/nesatisfiabilitatea unei formule în timp polinomial în  $n$ .
20. Care din următoarele probleme au algoritmi polinomiali (presupunând că  $P \neq NP$ )?
- (a) Fiind dat un sistem de ecuații liniare peste  $\mathbf{Z}_2$ , are el soluții ?
  - (b) Fiind dat un sistem de ecuații pătratice peste  $\mathbf{Z}_2$ , are el soluții ?
  - (c) Fiind dat un sistem de ecuații cubice peste  $\mathbf{Z}_2$ , are el soluții ?
  - (d) Niciuna din problemele de mai sus
21. Câte soluții are următoarea formulă logică:  $x_1 \vee x_2 \vee x_3, \overline{x_1} \vee \overline{x_2} \vee \overline{x_3}$
- (a) 3
  - (b) 5
  - (c) 6.
  - (d) niciuna.
22. Care din următoarele clase de complexitate este cunoscută ca închisă la complementare ?
- (a) co-NP.
  - (b) toate clasele  $\Sigma_k^P$  din ierarhia polinomială.
  - (c) PSPACE.
  - (d) Niciuna din clase.

23. Care din următoarele probleme este cunoscută ca fiind în clasa  $AC^0$  ?
- (a) PARITY.
  - (b) SAT.
  - (c) QBF.
  - (d) Niciuna din probleme.
24. Dacă  $P = NP$  atunci ...
- (a)  $NP = co - NP$ .
  - (b) Putem găsi în timp polinomial un martor pentru o instanță pozitivă a unei probleme din NP.
  - (c) Orice problemă NP-hard este în  $P$
  - (d)  $P = PSPACE$ .
25. Un algoritm nedeterminist care folosește, pe orice input  $x$  de lungime  $n$  un spațiu  $s(n)$  polinomial în  $n$  poate fi simulat de ...
- (a) un algoritm determinist care folosește, de asemenea, spațiu polinomial în  $n$ .
  - (b) Un algoritm pentru programarea liniară în numere întregi (ILP)
  - (c) Un algoritm pentru problema SAT.
  - (d) Niciun răspuns nu e corect.
26. O problemă de decizie  $A$  poate fi exprimată astfel: există un predicat  $P$  calculabil în timp polinomial și un polinom  $q$  astfel încât pentru orice  $x$ :

$$x \in A \Leftrightarrow (\forall y_1, |y_1| \leq q(|x|))(\forall y_2, |y_2| \leq q(|x|))(\exists y_3, |y_3| \leq q(|x|))P(x, y_1, y_2, y_3).$$

Care din următoarele afirmații sunt cunoscute drept adevărate ?

- (a)  $A \in NP$
- (b)  $A \in co - NP$
- (c)  $A \in \Pi_P^2$
- (d)  $A \in \Sigma_P^2$

# Answer Key for Exam A

Instrucțiuni I. Incercuiți răspunsul/răspunsurile corecte. Toate întrebările contează în mod egal. Puteți folosi marginile hârtiei drept ciornă, **dar niciun alt material**. O întrebare poate avea mai multe răspunsuri corecte. Toate contează în mod egal. **Pe de altă parte, dacă alegeți un răspuns greșit, punctajul vostru la întrebare este zero.**

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