

Analiza Algoritmilor - Examen

1	2	3	4a	4b	5	6	7	8	9

1. (1p) Rezolvati recurenta $T(n) = 2T(n/2) + 2n$
2. (1p) Dati un exemplu de functie $f \in O(n^2)$ dar $f \notin o(n^2)$.
3. (1p) Gasiti margini asimptotice stranse pentru functia $f(x) = \log x^x + e^x + x^e$
4. Fie urmatorul tip de date abstract:

Naturals

Zero :→ Naturals
Succ : Naturals → Naturals

si operatorul:

$$\begin{aligned} & value : Naturals \rightarrow \mathbb{N} \\ & (V1) \quad value(Zero) = 0 \\ & (V2) \quad value(Succ(x)) = 1 + value(x) \end{aligned}$$

- (a) (1p) Definiti operatorul $add : Naturals \times Naturals \rightarrow Naturals$ astfel incat urmatoarea proprietate sa fie respectata: $\forall x, y \in Naturals . value(add(x, y)) = value(x) + value(y)$
- (b) (1p) Demonstrati prin inductie structurala ca proprietatea de mai sus este adevarata.
5. (1p) Care este diferența intre multimea $O(n^\alpha)$, cu $\alpha \in \mathbb{N}$ si multimea P ?
6. (1p) Fie $Alg(\phi)$ un algoritm care rezolva problema de decizie SAT . Fie Q problema verificarii daca Alg este total corect. Atunci: (i) $Q \in R$, (ii) $Q \in RE$, (iii) $Q \in NP - complete$ (iv) $Q \in NP$. Justificati.
7. (1p) Dr. Who a gasit o Masina Turing Determinista M_Q , care rezolva o problema de decizie $Q \in NP - complete$, in timp polinomial. El sustine ca, in acest caz, $SAT \in P$. Este acest lucru adevarat ? Justificati.
8. (1p) Dati un exemplu de problema NP-dura, care sa nu apartina clasei de complexitate P .
9. (bonus) O retea de servere se considera a fi *stabila*, daca exista o partitie de cel putin n servere in care oricare doua servere sunt interconectate (aceasta partitie constituie backbone-ul retelei) si o partitie de cel putin m servere in care oricare doua servere **nu** sunt interconectate. Notam cu Q urmatoarea problema: *Este o retea de servere stabila ?* Care afirmatie este corecta (si cea mai precisa): (i) Q este in R , (ii) Q este NP-dura, (iii) Q este in P . Justificati formal.