

Logică pentru Informatică

Logica Propozițională

Examen - 19 Noiembrie 2021

Subiect pentru studentul: VARIANTA SUPLIMENTARA 56

Reguli:

- Citiți cu atenție subiectele.
- Subiectul este individual.
- Încadrați-vă în spațiul aferent fiecărei întrebări.
- Este recomandat să rezolvați subiectele pe o cioră și abia apoi să redactați soluția finală.
- Este recomandat să aveți încă o copie a subiectului, pentru cazul în care faceți greșeli de redactare.
- Nu este permisă folosirea de foi suplimentare. Puteți folosi oricâte ciorne. Ciornele nu se predau. Evident, nu este permisă partajarea ciornelor.
- Este permisă consultarea bibliografiei.
- Nu este permisă comunicarea cu alte persoane pentru rezolvarea subiectelor. Nu este permisă partajarea ciornelor.
- Scanăți cele 5 pagini A4 într-un singur document PDF de maxim 10MB.
- Înainte de a încărca soluția, verificați cu atenție calitatea scanării.
- În cazul în care calitatea scanării este slabă, rezultatul va reflecta doar ce se observă în scanare fără efort.
- Încărcați soluția în documentul Google Forms de la adresa:

<https://forms.gle/nvovtDzq2b132vuG8>.

- Soluțiile transmise prin orice alt canal de comunicare (e.g., Discord, email) nu sunt acceptate.
- Formularul nu permite încărcarea soluțiilor care nu sunt în format PDF sau au mai mult de 10MB.

1. Traduceți următoarea propoziție în logica propozițională: Nu este adevărat că zăpada este albă numai dacă trec la logică și $2 + 2 = 4$.

2. Arătați, folosind un raționament la nivel semantic, că următoarea formulă este satisfiabilă:

$$((r \vee r_2) \wedge (r_2 \rightarrow r)).$$

3. Arătați, folosind un raționament la nivel semantic, că următoarea formulă este validă:

$$((p \rightarrow r) \rightarrow (q \rightarrow q)).$$

4. Arătați, folosind un raționament la nivel semantic, că: pentru orice $\varphi_1 \in \mathbb{LP}$,

$$((r \leftrightarrow \varphi_1) \wedge (q \wedge r)) \equiv ((\varphi_1 \wedge r) \wedge q).$$

5. Arătați, folosind un raționament la nivel semantic, că:

$$\{(p \leftrightarrow r), ((p \rightarrow p) \leftrightarrow q)\} \models ((r \wedge p) \vee (q \vee p)).$$

6. Calculați o FNC a următoarei formule:

$$(r \vee \neg(q \rightarrow (p \vee q))).$$

7. Găsiți o respingere pentru următoarea mulțime de clauze:

$$\{(\neg r \vee r_1), (q \vee r_2), (q \vee \neg q), (\neg q \vee \neg r_1), \neg r_2, r\}.$$

8. Găsiți o demonstrație formală pentru următoarea secvență:

$$\{((p_1 \wedge p_2) \rightarrow \perp)\} \vdash \neg(p_1 \wedge p_2).$$