Logică pentru Informatică - Subiectul 5 (23.11.2018)

Se va completa de către student	
Nume, prenume:	
An, grupă:	
^	

Începeți rezolvarea pe această pagină. Numerotați toate paginile.

Se va completa de		
profesorul corector		
Subject	Punctaj	
1		
2		
3		
4		
5		
Total		

Reguli de inferență pentru deducția naturală:

$$\wedge i \frac{\Gamma \vdash \varphi \quad \Gamma \vdash \varphi'}{\Gamma \vdash (\varphi \land \varphi')}, \qquad \wedge e_1 \frac{\Gamma \vdash (\varphi \land \varphi')}{\Gamma \vdash \varphi}, \qquad \wedge e_2 \frac{\Gamma \vdash (\varphi \land \varphi')}{\Gamma \vdash \varphi'}, \qquad \rightarrow e \frac{\Gamma \vdash (\varphi \rightarrow \varphi') \quad \Gamma \vdash \varphi}{\Gamma \vdash \varphi'}, \qquad \rightarrow i \frac{\Gamma, \varphi \vdash \varphi'}{\Gamma \vdash (\varphi \rightarrow \varphi'),} \qquad \forall i_1 \frac{\Gamma \vdash \varphi_1}{\Gamma \vdash (\varphi_1 \lor \varphi_2),} \qquad \forall i_2 \frac{\Gamma \vdash \varphi_2}{\Gamma \vdash (\varphi_1 \lor \varphi_2),}$$

$$\vee e \frac{\Gamma \vdash (\varphi_1 \lor \varphi_2) \quad \Gamma, \varphi_1 \vdash \varphi'}{\Gamma \vdash \varphi'}, \qquad \neg e \frac{\Gamma \vdash \varphi}{\Gamma \vdash \varphi}, \qquad \neg e \frac{\Gamma \vdash \varphi}{\Gamma \vdash \varphi}, \qquad \neg e \frac{\Gamma \vdash \neg \varphi}{\Gamma \vdash \varphi}, \qquad \neg e \frac{\Gamma \vdash \neg \varphi}{\Gamma \vdash \varphi}, \qquad \neg e \frac{\Gamma \vdash \neg \varphi}{\Gamma \vdash \varphi}.$$

- 1. (5p). Enunțați teorema de corectitudine pentru deducția naturală.
- 2. (10p). Scrieți o formulă din LP care modelează următoarea afirmație: nu sunt student decât dacă merg la ore.
- 3. (10p). Arătați că, oricum am alege două formule $\varphi_1, \varphi_2 \in LP$, formula $\varphi_1 \to \varphi_2$ este validă dacă și numai dacă $\varphi_1 \models \varphi_2$.
- 4. (10p). Arătați, folosind metoda rezoluției și algoritmul lui Tseitin, că $p \models p \lor \neg q$.
- 5. (10p). Dați o demonstrație formală pentru secvența $\mathbf{p} \wedge \mathbf{q}$, $\neg \mathbf{q} \vdash \neg \mathbf{p}$, folosind deducția naturală.