## FMI, Info, Anul I

## Logică matematică și computațională

## Seminar 11

**Notația 1.** Fie  $\mathcal{L}$  un limbaj de ordinul I. Pentru orice variabile x, y cu  $x \neq y$ , orice  $\mathcal{L}$ structură  $\mathcal{A}$ , orice  $e: V \to A$  și orice  $a, b \in A$ , avem că:

$$(e_{y \leftarrow b})_{x \leftarrow a} = (e_{x \leftarrow a})_{y \leftarrow b}.$$

În acest caz, notăm valoarea lor comună cu  $e_{x \leftarrow a, y \leftarrow b}$ . Aşadar,

(S11.1) Să se arate că pentru orice formule  $\varphi$ ,  $\psi$  și orice variabile x, y cu  $x \neq y$  avem,

- (i)  $\neg \exists x \varphi \vDash \forall x \neg \varphi$ ;
- (ii)  $\forall x(\varphi \wedge \psi) \vDash \forall x\varphi \wedge \forall x\psi;$
- (iii)  $\exists y \forall x \varphi \vDash \forall x \exists y \varphi;$
- (iv)  $\forall x(\varphi \to \psi) \vDash \forall x\varphi \to \forall x\psi$ .

(S11.2) Fie x, y variabile cu  $x \neq y$ . Să se dea exemple de limbaj de ordinul I,  $\mathcal{L}$ , şi de formule  $\varphi$ ,  $\psi$  ale lui  $\mathcal{L}$  astfel încât:

- (i)  $\forall x(\varphi \lor \psi) \not\vDash \forall x\varphi \lor \forall x\psi;$
- (ii)  $\exists x \varphi \land \exists x \psi \not\vDash \exists x (\varphi \land \psi);$
- (iii)  $\forall x \exists y \varphi \not\models \exists y \forall x \varphi$ .

(S11.3) Să se arate că pentru orice formule  $\varphi,\,\psi$  și orice variabilă  $x\notin FV(\varphi),$ 

$$\forall x(\varphi \wedge \psi) \quad \exists \quad \varphi \wedge \forall x\psi \tag{1}$$

$$\exists x (\varphi \lor \psi) \quad \exists x \psi \tag{2}$$

$$\varphi \quad \exists x \varphi \tag{3}$$

$$\forall x(\varphi \to \psi) \quad \exists \quad \varphi \to \forall x\psi \tag{4}$$

$$\exists x(\psi \to \varphi) \quad \exists \ \forall x\psi \to \varphi.$$
 (5)