

# Exerciții tip Examen la Logică Matematică și Computațională

## TEMĂ – PREGĂTIRE PENTRU CONSULTAȚII

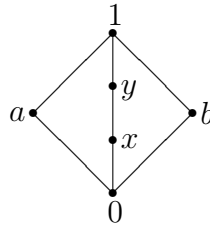
Claudia MUREȘAN

UNIVERSITATEA DIN BUCUREȘTI, FACULTATEA DE MATEMATICĂ ȘI INFORMATICĂ

c.muresan@yahoo.com, cmuresan@fmi.unibuc.ro

2019–2020, Semestrul I

**Exercițiul 1.** Considerăm laticia  $L$  dată de următoarea diagramă Hasse:



Fie  $\rho = < \setminus \prec \subseteq L^2$ : diferența dintre relația de ordine strictă și relația de succesiune asociate relației de ordine a lui  $L$ , dată de diagrama Hasse de mai sus.

- (i) Demonstrați că laticia  $L$  este nedistributivă.
- (ii) Demonstrați că laticia mărginită  $L$  este complementată.
- (iii) Determinați  $\mathcal{E}(\rho) \in \text{Eq}(L)$ : relația de echivalență pe  $L$  generată de  $\rho$ .
- (iv) Demonstrați că fiecare dintre clasele de echivalență ale lui  $\mathcal{E}(\rho)$  este o sublatice a lui  $L$ .
- (v) Determinați sublaticile mărginite ale lui  $L$  care sunt latici booleene (i. e., cu operațiile lor de complementare, sunt algebre Boole).
- (vi) Determinați care dintre laticile booleene  $S$  de la punctul precedent au proprietatea că  $\mathcal{E}(\rho) \cap S^2 \in \text{Con}(S)$ , i. e. relația de echivalență generată de  $\rho$  restricționată la  $S$  este o congruență booleană a lui  $S$ .

**Exercițiul 2.** Fie  $V$  mulțimea variabilelor propoziționale, iar  $E$  mulțimea enunțurilor logicii propoziționale clasice,  $\alpha, \beta, \gamma, \delta \in E$  și  $\Gamma, \Delta \in \mathcal{P}(E)$ . Demonstrați că, în logica propozițională clasică, au loc:

- (i)  $\vdash (\alpha \leftrightarrow \beta) \rightarrow [(\alpha \rightarrow \gamma) \leftrightarrow (\beta \rightarrow \gamma)]$ ;
- (ii) 
$$\frac{\Gamma \vdash \gamma, \Delta \vdash \delta, \Gamma \cup \Delta \vdash (\gamma \rightarrow \alpha) \vee (\delta \rightarrow \beta)}{\Gamma \cup \Delta \vdash \alpha \vee \beta}$$
;
- (iii) mulțimea  $\{\alpha \rightarrow \beta, \beta \rightarrow (\gamma \wedge \delta), \neg \beta \rightarrow \gamma, \gamma \rightarrow \alpha, \delta \rightarrow \neg \alpha\}$  e inconsistentă;
- (iv) dacă  $\vdash \alpha \vee \beta \vee \gamma$ , atunci mulțimea  $\{\alpha \rightarrow \beta, \beta \rightarrow (\gamma \wedge \delta), \gamma \rightarrow \alpha, \delta \rightarrow \neg \alpha\}$  e inconsistentă;
- (v) dacă  $\alpha, \beta, \gamma, \delta \in V$ , atunci mulțimea  $\{\alpha \rightarrow \beta, \beta \rightarrow (\gamma \wedge \delta), \gamma \rightarrow \alpha, \delta \rightarrow \neg \alpha\}$  e consistentă.