

# Algebră, anul I Informatică

6 noiembrie 2024

## 1 Obligatorii

**Exercițiul 1 (E1.4.46)** *Vezi seminarul 5 ([sem5alg.pdf](#))*

**Exercițiul 2 (E1.4.36)** *Să se arate că divizibilitatea pe  $\mathbb{Z}$  este o preordine care nu este nici simetrică și nici antisimetrică.*

**Soluție.**  $x, y \in \mathbb{Z}, x|y \iff \exists k \in \mathbb{Z} : y = kx$

Reflexivitatea  $x|x$  ( $k = 1$ )

Tranzitivitatea  $x|y \wedge y|z \implies y = k_1x \wedge z = k_2y \implies z = k_2k_1x \implies x|z$

Nu este simetrică,  $2|4$  dar  $4 \nmid 2$ ; nu este nici antisimetrică  $x|y \wedge y|x \implies \exists k_1, k_2 \in \mathbb{Z} : y = k_1x \wedge x = k_2y \implies y = k_1k_2y \implies k_1k_2 = 1, k_1 = \pm 1, k_2 = \pm 1$ .

Cex:  $2|-2 \wedge -2|2$ , dar  $2 \neq -2$ . ■

**Exercițiul 3 (E1.4.52)**  $(\mathbb{N}, |)$  este o latice (aici cu  $|$  se notează divizibilitatea). Este  $(\mathbb{N}, |)$  completă?

**Soluție.**  $x, y \in \mathbb{N}, x \wedge y = (x, y), x \vee y = [x, y]$ .  $(x, y)|x, (x, y)|y; \forall z \in \mathbb{N} : z|x \wedge z|y \implies z|(x, y)$  (justificare:  $g = (x, y) \iff \exists(a, b) \in \mathbb{Z} : ax + by = g$ ; de aici  $z|g$ )

$x|[x, y], y|[x, y]; \forall z \in \mathbb{N} : x|z \wedge y|z$  avem  $[x, y]|z$ . Laticea este completă 1 divide orice număr, 0 este divizibil prin orice număr. ■

**Exercițiul 4 (E1.4.53)** *Arătați că  $(\mathbb{N}, \leq)$  este o latice care nu este completă. Explicați de ce acest exemplu nu contrazice Propoziția 1.4.32.*

**Soluție.** Fie  $x, y \in \mathbb{N}; x \wedge y = \min(x, y), x \vee y = \max(x, y)$ . Laticea nu este completă, deoarece  $\sup \mathbb{N} = +\infty \notin \mathbb{N}$ .

Propoziția 1.4.32. O mulțime ordonată  $(L, \leq)$  este o latice completă ddacă există  $\inf X$  pentru orice  $X \subseteq L$ . Dar,  $\inf \emptyset = \sup \mathbb{N} \notin \mathbb{N}$ . ■

**Exercițiul 5 (E1.4.54)**  $(\mathcal{P}(X), \subseteq)$  este o latice completă pentru orice mulțime  $X$ .

**Soluție.**  $A, B \in \mathcal{P}(X)$ ,  $A \wedge B = A \cap B$ ,  $A \vee B = A \cup B$ . Să verificăm că  $A \cap B \in \mathcal{P}(X)$  și  $A \cup B \in \mathcal{P}(X)$  sunt infimumul și supremumul lui  $(A, B)$ .

$A \cap B \subseteq A$ ,  $A \cap B \subseteq B$ ; fie  $C \subseteq A$  și  $C \subseteq B$ ,  $C \subseteq A \cap B$ .

$A \subseteq A \cup B$ ,  $B \subseteq A \cup B$ ; fie  $D \supseteq A$  și  $D \supseteq B$ ,  $D \supseteq A \cup B$ .

Fie  $(A_i)_{i \in I}$  o mulțime de părți ale lui  $X$ . Avem  $\sup((A_i)_{i \in I}) = \bigcup_{i \in I} A_i \in \mathcal{P}(X)$

și  $\inf((A_i)_{i \in I}) = \bigcap_{i \in I} A_i \in \mathcal{P}(X)$ . ■

## 2 Opționale

**Exercițiul 6 (E1.4.55)** Pe mulțimea  $\mathcal{L}$  a tuturor propozițiilor logice se definește relația  $p \preceq q$  dacă  $p \rightarrow q$  este o tautologie. Să se arate că este o preordine. Să se determine relația de echivalență asociată  $\equiv = (\preceq \cap \preceq^{-1})$  (vezi Exercițiul 1.4.35) și mulțimea factor  $\mathcal{L}/\equiv$  (această mulțime este numită algebra Lindenbaum-Tarski). Să se arate că  $\mathcal{L}/\equiv$  este o latice completă.

**Soluție.** ” $\preceq$ ” preordine: reflexivitate  $p \rightarrow p$ , tautologie;  $p \rightarrow q$  tautologie  $\wedge q \rightarrow r$  tautologie  $\Rightarrow p \rightarrow r$  tautologie; de fapt  $p \rightarrow q$  tautologie înseamnă  $p \Rightarrow q$ .

Relația de echivalență corespunzătoare este  $p \equiv q$  dacă  $p \iff q$ . Mulțimea cât (factor)  $\mathcal{L}/\equiv$  o notăm cu  $S$ . Clasa lui  $p$ ,  $[p]$  este mulțime tuturor propozițiilor echivalente cu  $p$ . Relația de ordine este  $[p] \leq [q]$  dacă  $p \preceq q$ , adică  $p \Rightarrow q$ . Să arătăm că  $(S, \leq)$  este latice.

Ordinea:

reflexivitate:  $[a] \leq [a]$  dacă  $a \Rightarrow a$

tranzitivitatea:  $([a] \leq [b] \text{ și } [b] \leq [c]) \Rightarrow (a \Rightarrow c) \Rightarrow [a] \leq [c]$

antisimetria;  $[a] \leq [b]$  și  $[b] \leq [a]$  dacă  $(a \Rightarrow b \text{ și } b \Rightarrow a) \Rightarrow (a \iff b) \Rightarrow [a] = [b]$ .

1. Existența marginii inferioare. Fie  $\{[a], [b]\}$  o submulțime a lui  $S$  cu două elemente; un minorant al mulțimii  $\{[a], [b]\}$  este un  $[m]$  care verifică  $m \Rightarrow a$  și  $m \Rightarrow b$ .  $[a] \wedge [b]$  este un minorant al mulțimii  $\{[a], [b]\}$  căci

$$a \wedge b \Rightarrow a$$

$$a \wedge b \Rightarrow b$$

și va fi cel mai mare minorant, deoarece  $m \Rightarrow a$  și  $m \Rightarrow b$  implică  $m \Rightarrow a \wedge b$ , adică  $[m] \leq [a \wedge b]$ .

2. Existența marginii superioare.  $[a] \vee [b]$  este majorant al lui  $\{[a], [b]\}$  căci  $a \Rightarrow a \vee b$  și  $b \Rightarrow a \vee b$ . Fie  $[m]$  un alt majorant;  $a \Rightarrow m$  și  $b \Rightarrow m$ ; rezultă  $a \vee b \Rightarrow m$ , adică  $[a] \vee [b] \leq [m]$ .

3. Completitudinea. fie  $[v]$  clasa tautologiilor (exemple: „un obiect este sau nu este o masă”; „cu un sfert de oră înainte să moară mai era încă în viață”) și  $[f]$  clasa relațiilor întotdeauna false (exemple: „un obiect este și nu este o masă”; „acest râu izvorăște din mare și se varsă în munți”).

Fie  $S' = ([a]_i)_{i \in I}$  o parte a lui  $S$ .  $\left[ \bigwedge_{i \in I} a_i \right]$  este marginea inferioară a lui  $S'$ , iar  $\left[ \bigvee_{i \in I} a_i \right]$  este marginea superioară a lui  $S'$ .  $[f]$  va fi elementul nul, iar  $[v]$  elementul universal.

■