

Seminar 9 Multimi ordonate

1. Relată de ordine

- Recap: Def. Fie $\rho = (A, A, R)$ o rel. omogenă.
 ρ este o rel. de ordine dacă ρ este:

$$\left\{ \begin{array}{l} \rightarrow \text{reflexivă: } x \rho x, \forall x \in A \quad (1_A \subseteq \rho) \\ \rightarrow \text{transitivă: } \forall x, y, z \in A, x \rho y \wedge y \rho z \Rightarrow x \rho z. \quad (\rho^2 \subseteq \rho) \\ \rightarrow \text{antisimetrică: } \forall x, y \in A, x \rho y \wedge y \rho x \Rightarrow x = y \quad (\rho \cap \rho^{-1} \subseteq 1_A) \end{array} \right\} \left. \begin{array}{l} \rho \cap \rho^{-1} = 1_A \\ \rho^2 = \rho \end{array} \right\}$$

În această situație (A, ρ) este o mult. ordonată.

Def (A, ρ) este o mult. total ordonată (lont)

de în plus $\forall x, y \in A$ avem $x \rho y$ sau $y \rho x$.

Exemple: 1) $(\mathbb{N}, \leq), (\mathbb{Z}, \leq), (\mathbb{Q}, \leq), (\mathbb{R}, \leq)$ sunt mult. total ordonate.

2) $(\mathbb{N}, |)$ este o mult. ordonată, dar \mathbb{N} este total ordonată

ex: 2 și 3 \mathbb{N} sunt compozabile

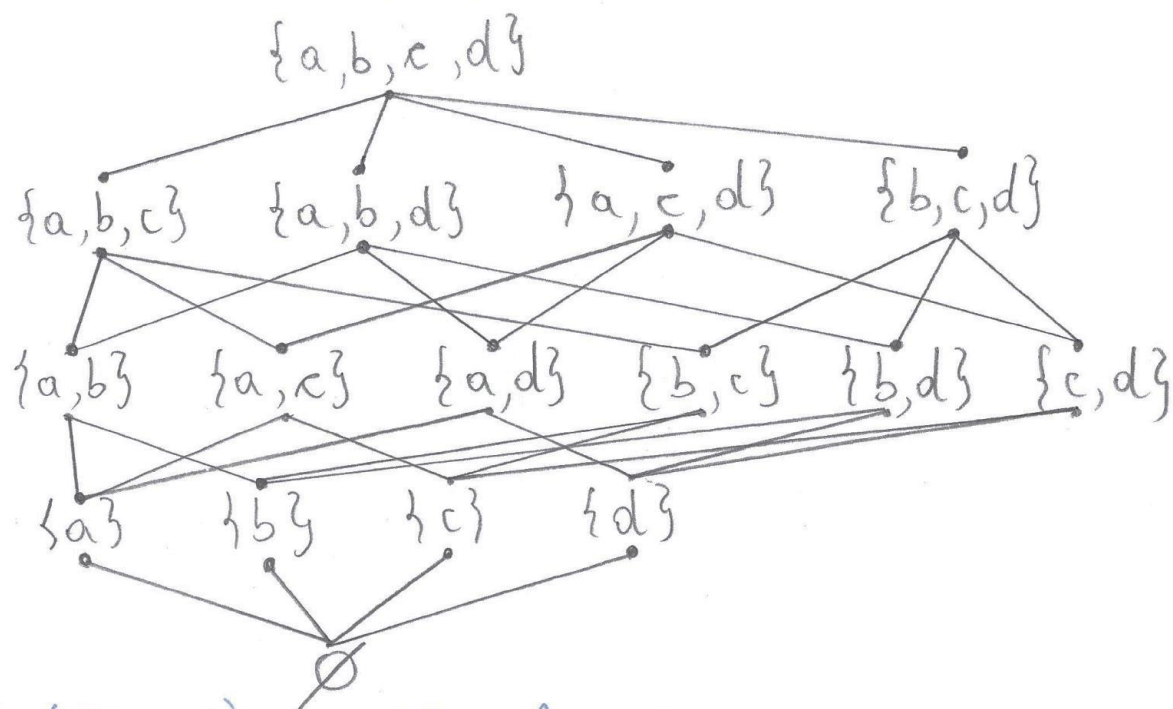
3) Dacă A este multime. $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ este mult. ordonată

dacă A are mai mult de un elem, atunci $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ \mathbb{N} este total ordonată.

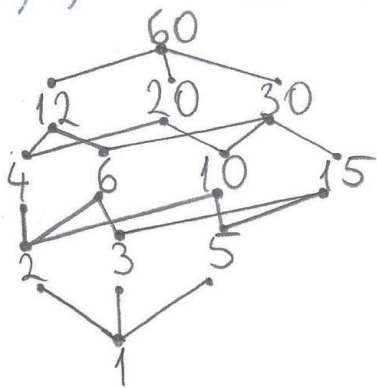
Notatie: $\mathcal{O}(A) = \{ \rho = (A, A, R) \mid \rho \text{ este relație de ordine} \}$

• Ex 88/pg. 44 Să se întocmească diagramele Hasse ale următoarelor mulțimi ordonate!

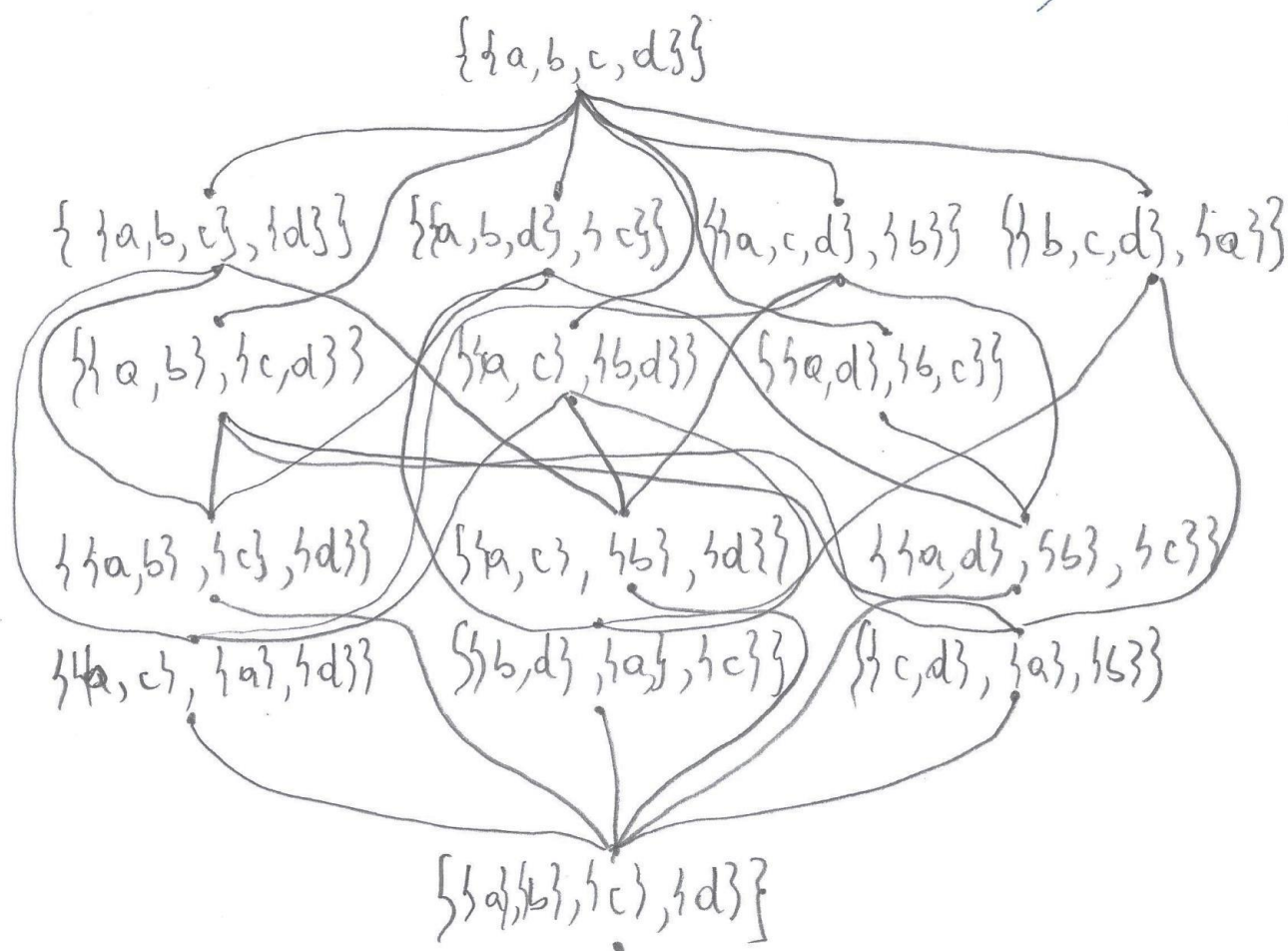
a) $(\mathcal{P}(\{a, b, c, d\}), \subseteq)$



b) $(\mathcal{D}_{60}, |)$ $60 = 2^2 \cdot 3 \cdot 5$



c) Multimea partițiilor mult $\{a, b, c, d\}$ ordonată de relația „mai fin” \leq .
(temă)



• Ex 87/pg 43 Fie $A \neq \emptyset$, $f, f' \in \mathcal{O}(A)$. S.n.a.c.

a) $f \cap f', f' \in \mathcal{O}(A)$.

Solutie: Reflexivitate:

Fie $a \in A$. $f, f' \in \mathcal{O}(A) \Rightarrow f, f'$ sunt reflexive \Rightarrow
 $a f a \wedge a f' a \Rightarrow a f \cap f' a \Rightarrow f \cap f'$ reflexivă.

\Downarrow
 $a f^{-1} a \Rightarrow f'$ reflexivă

Transitivitate:

Fie $a, b, c \in A$ ai $a f \cap f' b \wedge b f \cap f' c$
 $\Downarrow \quad \Downarrow$
 $a f b \wedge a f' b \quad b f c \wedge b f' c$

$a f b \wedge b f c \xrightarrow{f \text{ trans}} a f c$ | $\Rightarrow a f \cap f' c \Rightarrow f \cap f'$ trans
 $a f' b \wedge b f' c \xrightarrow{f' \text{ trans}} a f' c$ | $\Rightarrow a f \cap f' c \Rightarrow f \cap f'$ trans

Fie $a, b, c \in A$ ai $a f^{-1} b \wedge b f^{-1} c$ f^{-1} trans.
 $\Downarrow \quad \Downarrow$
 $b f a \wedge c f b \xrightarrow{\text{trans}} c f a \Rightarrow a f^{-1} c.$

Antisimetrie:

Fie $a, b \in A$ ai $a f \cap f' b \wedge b f \cap f' a \Rightarrow$
 $a f b \wedge b f a \xrightarrow{f \text{ antisim}} a = b \Rightarrow f \cap f'$ antisim.
 $a f' b \wedge b f' a$

Fie $a, b \in A$ or $a f^{-1} b \wedge b f^{-1} a \Rightarrow b f a \wedge a f b \xrightarrow{f \text{ antisim}} a = b$
 $\Rightarrow f^{-1}$ antisim.

b) $C_f \notin \mathcal{O}(A)$ Solutie: C_f NU este reflexivă

c) $\sigma := f \setminus 1_A$ este relatie de ordine strictă pe A

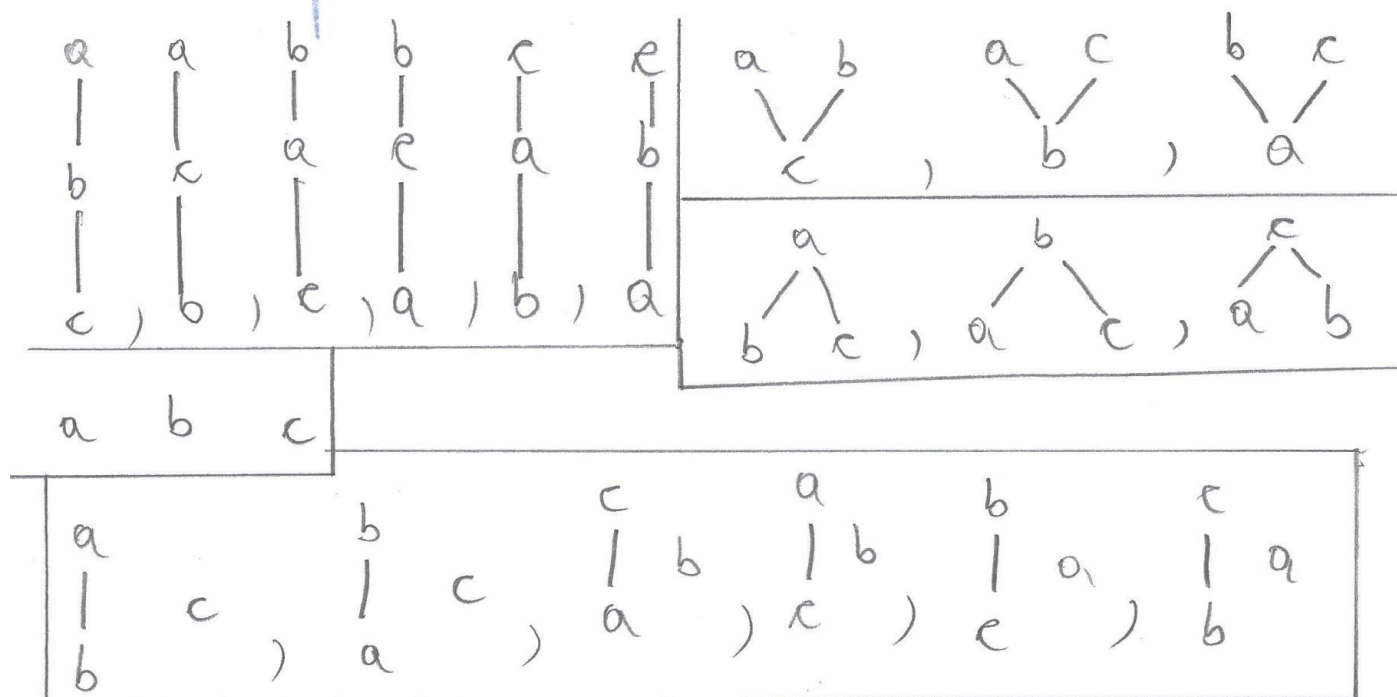
d) În general $f \cup f' \notin \mathcal{O}(A)$, veri ex din suportul de curs (Solutie)

• Def Fie (A, \leq) și (B, \leq) 2 mult. ordonate.

Fie $f: A \rightarrow B$ o funcție. Atunci:

- * f este cresc (desc) dc $x \leq y \Rightarrow f(x) \leq f(y)$ ($f(y) \leq f(x)$)
- * f este izomorfism de ordine (asemănare) dacă
 f este cresc, bij, și f^{-1} cresc.

• Ex 89/pg 44 Să se determine toate relațiile de ordine pe mulțimea $A = \{a, b, c\}$ (folosind diagrame Hasse)
 Să se împartă aceste ordonări în clase de asemănare.



- Ex 30/pg 44 Fie $(A, \leq), (B, \leq), (C, \leq)$ mult. ordonate, n

fie $f: A \rightarrow B, g: B \rightarrow C$ două funcții.

- Doar f și g sunt cresc. (descr.), at. $g \circ f$ este fct. cresc.
- Doar f este cresc. (descr.) și g este descr. (cresc.), at. $g \circ f$ este descr.

Soluție: a) Ip f și g cresc. Vrem $g \circ f$ cresc.

$g \circ f: A \rightarrow C$. Fie $a_1 \leq a_2$ în (A, \leq) .

$$\begin{array}{c} \Downarrow f \text{ cresc} \\ f(a_1) \leq f(a_2) \text{ în } (B, \leq) \\ \Downarrow g \text{ cresc} \end{array}$$

$$g(f(a_1)) \leq g(f(a_2)) \text{ în } (C, \leq) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow (g \circ f)(a_1) \leq (g \circ f)(a_2) \Rightarrow g \circ f \text{ cresc.}$$

Analog restul afirmațiilor.

□

• Ex 91/pg 44 Fie (A, \leq) și (B, \leq) mult. ord. n. fie $f: A \rightarrow B$ o fct.

bij. n. cresc.

a) Dacă A este total ord., atunci f^{-1} este cresc. n. B este total ord.

b) Știind $1_{\mathbb{N}^*}: (\mathbb{N}^*, 1) \rightarrow (\mathbb{N}^*, \leq)$ este bij., cresc. dar \mathbb{N} este inord. ord.

Soluție: a) $f^{-1}: B \rightarrow A$. Fie $b_1, b_2 \in B$ aș. $b_1 \leq b_2$ în (B, \leq) .

Vrem f^{-1} cresc., adică $f^{-1}(b_1) \leq f^{-1}(b_2)$.

Fie $a_1 = f^{-1}(b_1) \in A$. A este total ord. $\Rightarrow a_1 \leq a_2$ sau $a_2 \leq a_1$.

$a_2 = f^{-1}(b_2)$

* Dacă $a_2 \leq a_1 \xrightarrow{\text{f cresc.}} f(a_2) \leq f(a_1) \Rightarrow b_2 \leq b_1$, dar $b_1 \leq b_2 \xrightarrow{\text{antisim.}}$

$b_1 = b_2 \Rightarrow f^{-1}(b_1) = f^{-1}(b_2) \Rightarrow a_1 = a_2 \Rightarrow a_1 \leq a_2 \checkmark$

* Dacă $a_1 \leq a_2 \checkmark$

Vrem B total ord. Fie $b_1, b_2 \in B \Rightarrow f^{-1}(b_1) := a_1$

n. $f^{-1}(b_2) := a_2 \in A$, dar A este total ord. $\Rightarrow a_1 \leq a_2$ sau

$a_2 \leq a_1 \xrightarrow{\text{f cresc.}} f(a_1) \leq f(a_2)$ sau $f(a_2) \leq f(a_1) \Rightarrow b_1 \leq b_2$ sau $b_2 \leq b_1 \checkmark$.

b) bijectivitate clară.

crescătore: Fie $a, b \in \mathbb{N}^*$ aș. $a \mid b \Rightarrow \exists k \in \mathbb{N}$ aș. $b = a \cdot k$

Dacă $k = 0 \Rightarrow b = 0$ contradicție. Aș. pentru $k \in \mathbb{N}^* \Rightarrow k \geq 1$. / a

$\Rightarrow a \cdot k \geq a \Rightarrow b \geq a \checkmark$

\mathbb{N} e izomorf de ordine: $1_{\mathbb{N}^*}^{-1} \mathbb{N}$ e cresc:

$1_{\mathbb{N}^*}^{-1}: (\mathbb{N}^*, \leq) \rightarrow (\mathbb{N}^*, 1)$.

$2 \leq 3$, dar $2 \nmid 3$.

• Ex 94/pg 45 Fie (A, \leq) o mult. ord. S.s.a.c. de. $\exists a = \min A$, atunci a este unicul element minimal al lui A , iar afirmația reciprocă NU e adevărată.

Soluție: Recip: $\begin{cases} a = \min A \Leftrightarrow a \leq x, \forall x \in A. \\ b \in A \text{ este elem. minimal} \text{ cî } \forall x \in A \text{ cî } x \leq b \Rightarrow x = b. \end{cases}$

Pp cî $\exists a = \min A$. Cî a este elem. minimal.

Pp cî $\exists b \in A, b \neq a$ un alt elem. minimal.

$a = \min A \Rightarrow a \leq x, \forall x \in A$. Luăm $x = b \Rightarrow a \leq b$,
de unde inf. def. de elem. minimal al lui $b \Rightarrow a = b$.
contradicție. □.