

Rezumatul din cursul 3:

relație $S = (A, B, R)$, $R \subseteq A \times B$
 $\uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow$
dom S codom graf S

Notă: $a \in A \Leftrightarrow (a, b) \in R$

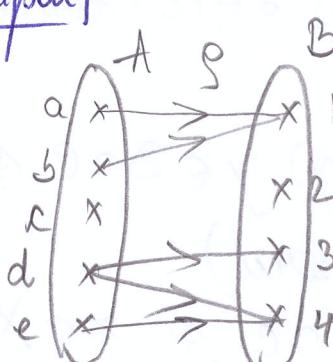
compoziția: $T = (C, D, S)$ astfel încât:

$T \circ S = (A \underset{\text{dom } S}{\underset{\uparrow}{\text{dom } S}}, D \underset{\text{codom } T}{\underset{\leftarrow}{\text{codom } T}}, S \circ R)$ unde pt $(a, d) \in A \times D$
primul care se aplică avem:

$aT \circ S d \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \exists x \in B \cap C \text{ a. s.}$
 $\uparrow \quad \uparrow$
codom S dom T
 $\rightarrow aSx \wedge xTd$

Secțiunea unei relații relativ la o submultime
(imagină unei submultimi printr-o relație)

* Exemplu



$$S(\{a, b\}) = \{1, 3\}$$

$$S(\{c\}) = \emptyset$$

$$S(\{d\}) = \{3, 4\}$$

$$S(A) = \{1, 3, 4\} = \{d, e\}$$

$$S^{-1}(\{2, 3, 4\}) =$$

$$S^{-1}(\{1\}) = \{a, b\}$$

$$S^{-1}(\{2\}) = \emptyset$$

$$S^{-1}(\{1, 2\}) = \{a, b\}$$

$$S^{-1}(\{3\}) = \emptyset$$

$$S^{-1}(B) = \{a, b, d, e\}$$

Def: Fie $\mathcal{S} = (A, B, R)$ o relație și fie $X \subseteq A$. Atunci secțiunea lui \mathcal{S} după submulțimea X (sau imaginea lui X prin relația \mathcal{S}) este submulțimea

$$\mathcal{S}(X) \stackrel{\text{def}}{=} \{b \in B \mid \exists x \in X \text{ a. s. } xRb\} \subseteq B.$$

adică: dacă $b \in B$, atunci $b \in \mathcal{S}(X) \Leftrightarrow \exists x \in X \text{ a. s. } xRb$

Notatie În cazul particular $X = \{x\}$: $\mathcal{S}(\{x\}) \stackrel{\text{not}}{=} \mathcal{S}\langle x \rangle \subseteq B$

Propozitie (secțiunea unei relații compuse)

Fie $\mathcal{S} = (A, B, R)$, $\mathcal{T} = (C, D, S)$ relații și fie $X \subseteq A$.

Atunci:

$$(\mathcal{T} \circ \mathcal{S})(X) = \mathcal{T}(\mathcal{S}(X) \cap C)$$

Dacă avem $\mathcal{S}(X) \subseteq C$, atunci $(\mathcal{T} \circ \mathcal{S})(X) = \mathcal{T}(\mathcal{S}(X))$

Deu

Fie $d \in D$. Avem:

de $(\mathcal{T} \circ \mathcal{S})(X) \Leftrightarrow (\exists x) x \in X \text{ și } x \mathcal{S} d$ (conform definiției secțiunii)

$\Leftrightarrow (\exists x), x \in X \text{ și } (\exists y) y \in B \cap C \text{ și }$

$x \mathcal{S} y \text{ și } y \mathcal{T} d$ (conforme def. compunerii)

$\Leftrightarrow (\exists y) (\exists x) y \in B \cap C \text{ și } x \in X \text{ și }$

$x \mathcal{S} y \text{ și } y \mathcal{T} d$

$\Leftrightarrow (\exists y) y \in B \cap C \text{ și } (\exists x) x \in X \text{ și } x \mathcal{S} y, \text{ și } \downarrow \text{ (def mi } \mathcal{S}(X))$

$\Leftrightarrow (\exists y) y \in B \cap C \text{ și } y \in \mathcal{S}(X), \text{ și } y \mathcal{T} d$

$\Leftrightarrow (\exists y) y \in B \cap C \cap \mathcal{S}(X), \text{ și } y \mathcal{T} d$
(d.c. "∩")

$$\mathcal{S}(X) \cap C$$

$\Leftrightarrow d \in \sigma(\varphi(x) \cap c)$ (cf def. secțiune)

Au folosit tautologii:

$$\bullet A \setminus B \Leftrightarrow B \setminus A$$

$$\bullet (A \setminus B) \setminus C \Leftrightarrow A \setminus (B \setminus C)$$

$$\bullet \exists x (A \setminus C(x)) \Leftrightarrow A \setminus \exists x C(x) \text{ (2.3.9.(8)) pg 18}$$

$$\bullet \exists x \exists y A(x, y) \Leftrightarrow \exists y \exists x A(x, y) \text{ (2.3.9.(1)) pg 18}$$

Functii (caz particular de relație)

[Def] Relația $f = (A, B, F)$ se numește funcție/relație funcțională dacă pentru orice $a \in A$, secțiunea $f(a) \stackrel{\text{def}}{=} \{b \in B \mid a \in f(b)\}$ are exact un element, adică $|f(a)| = 1$

[Not] $f(a) = f(f(a))$

[Obs] relația din exemplul de mai sus nu este funcție pentru că: $|g(d)| = 2$
 $g(c) = \emptyset$

$$f: A \rightarrow B, A \xrightarrow{f} B$$
$$x \mapsto f(x)$$

[Obs] 1) Relația de egalitate $1_A = (A, A, \Delta_A)$ este o funcție pentru că $1_A(x) = \{x\}$; Numim $\Delta_A: A \rightarrow A$, $\Delta_A(x) = x$ funcția identică a mulțimii A .

2) Presupunem $A \neq \emptyset$. Atunci relația $(\emptyset, B, \emptyset)$ este funcție.

Presupunem $A \neq \emptyset$ și $B = \emptyset$. Atunci relația $(A, \emptyset, \emptyset)$ nu e funcție.

3) Egalitatea a două funcții,

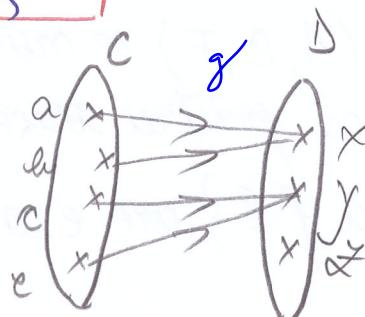
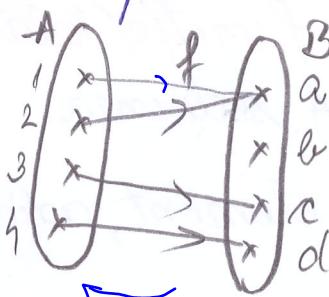
$$f: A \rightarrow B, g: C \rightarrow D$$

$$\text{Atunci } f = g \Leftrightarrow \begin{cases} A = C & (\text{an avalor doar}) \\ B = D & (\text{an avalor codomin}) \end{cases}$$

$$f = g \Leftrightarrow \forall a \in A, f(a) = g(a) \\ \{(a, f(a)) \mid a \in A\}$$

4) Componența funcțiilor,

$\boxed{Ex: (*)}$



În acest caz
 $(g \circ f)(x) = g(f(x))$

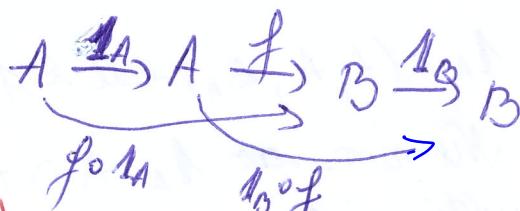
Considerăm relația compusă $g \circ f = (A, D, G \circ f)$

În acest exemplu, $g \circ f$ nu este funcție pt că
 $(g \circ f)\langle 4 \rangle = \emptyset$.

În general, $g \circ f$ este funcție $\Rightarrow f(A) \subseteq C$.

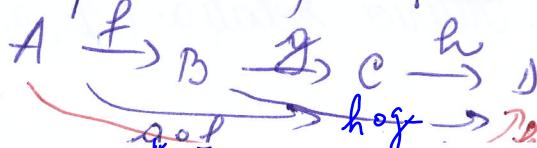
5) Proprietățile compunerii funcțiilor;

a) funcția identică este element neutru pentru operația de "o":



$$\text{Avem } f \circ 1_A = 1_B \circ f = f$$

b) compunerea funcțiilor este asociativă



Rezolvare: nu am înțeles

Aveam $h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$

6) Inversa unei funcții (ca relație):

$$f^{-1} = (B, A, F^{-1})$$

Nu este funcție în general. (vezi ex. *)

Imagine și contra imagine (imagine inversă)

știe $f: A \rightarrow B$

(cu proprietatea de sechimă după o schimbare).

• Dacă $X \subseteq A$ atunci $f(X) = \{f(x) \mid x \in X\} \subseteq B$

În ex (*) $f(\{1, 2, 3\}) = \{a, c\}$

Caz particular: $f(A) =: \text{Im } f$ În ex (*) $\text{Im } f = \{a, c, d\}$
(imaginea lui f)

• Dacă $Y \subseteq B$, atunci $f^{-1}(Y) = \{x \in A \mid f(x) \in Y\}$

în ex (*) $f^{-1}(\{a\}) = \{1, 2\}$

$f^{-1}(\{c\}) = \emptyset$

$f^{-1}(B) = A$ întotdeauna (nu doar în ex *)

Diagrame comutative,

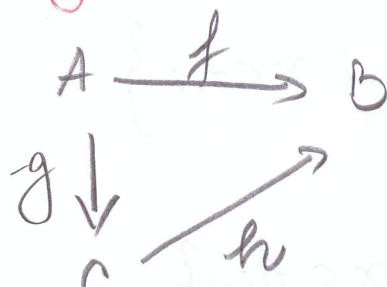
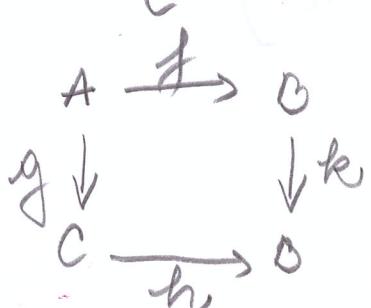


diagrama este
comutativă $\Leftrightarrow f = h \circ g$



diag. este com $\Leftrightarrow k \circ f = h \circ g$



Familie de elemente și familie de multimi

[Ex:] Considerăm sirul $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$, $a_n = (-1)^n$

sir: $1, -1, 1, -1, \dots$

multimea elementelor sirului: $\{-1, 1\}$

[Def] a) familie de elemente din multimea A indexata de multimea I este o functie $f: I \rightarrow A$.

[Not]: $f(i) = a_i$, $i \in I$

$$f = (a_i)_{i \in I}$$

b) familie de multimi indexata de multimea I este o functie $f: I \rightarrow \mathcal{P}(U)$

[Not]: $f(i) = A_i$, $i \in I$

$$f = (A_i)_{i \in I}$$

Operatii

$$\bigcup_{i \in I} A_i \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in U \mid \exists i \in I \text{ a.i } x \in A_i\}$$

$$\bigcap_{i \in I} A_i = \{x \in U \mid \forall i \in I \text{ a.i } x \in A_i\}$$

[Obs]

$$\bigcap_{i \in \emptyset} A_i = U$$

$$\bigcup_{i \in \emptyset} A_i = \emptyset$$

Functii injective, surjective, bijective

Def1 Spunem că funcția $f: A \rightarrow B$ este injectivă dacă:

$$\forall x_1, x_2 \in A \quad x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$$

(sau echivalent cu:

$$\forall x_1, x_2 \in A \quad f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$$

Obs: f nu e injectivă $\Leftrightarrow \exists x_1, x_2 \in A$ a.s.

$$f(x_1) = f(x_2) \text{ și } x_1 \neq x_2$$

Obs formal:

$$\forall x_1 \neq x_2 (x_1 \in A \text{ și } x_2 \in A \text{ și } f(x_1) = f(x_2) \rightarrow x_1 = x_2)$$

$$\begin{aligned} \neg(p \rightarrow q) &\Leftrightarrow \\ (\neg p \vee q) &\Leftrightarrow \\ p \wedge \neg q & \end{aligned}$$

Def2 Funcția $f: A \rightarrow B$ este surjectivă dacă

$\forall y \in B \quad \exists x \in A$ a.s. $f(x) = y$,
adică:

$$\text{Im } f = B \quad (\text{intuitiv } \text{Im } f \subseteq B)$$

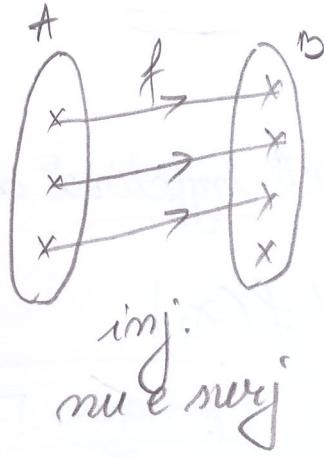
Obs: f nu e surjectivă $\Leftrightarrow \exists y \in B \quad \forall x \in A \quad f(x) \neq y$,
adică $\text{Im } f \subsetneq B$.

Def3 Funcția $f: A \rightarrow B$ se numește bijecțivă dacă

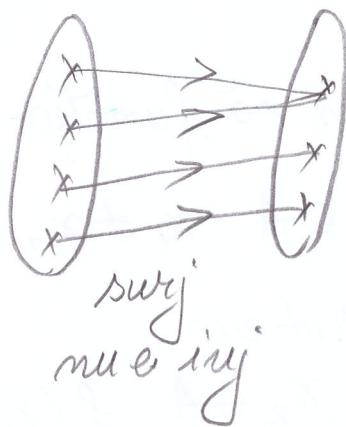
f este injectivă și surjectivă.

adică: $\forall y \in B \quad \exists! x \in A$ a.s. $f(x) = y$

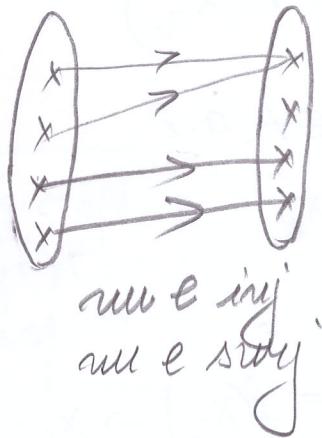
Example)



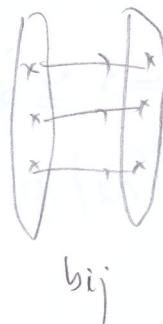
inj.
nu e surj



surj
nu e inj



nu e inj.
nu e surj



bij

Tema) *exercitie*
32 - 48