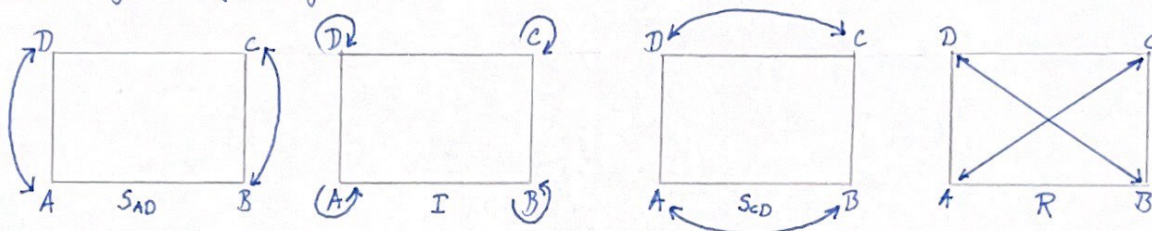


- ① a) Nájdite všetky vhodné zobrazenia, v ktorých je daný štvorlístok, ktorý nie je štvorcom, samosobrušitý.
 b) Zistite všetky možné zobrazenia hľadá zobrazením.

Riešenie:

Označme si vrcholy štvorlístka (ktorý nie je štvorcom) A, B, C, D proti smeru pohybu hodinových ručičiek. V takomto vhodnom zobrazení sa každý vrchol opäť zobrazí na niektorý z vrcholov. Takýmto určením všetkých 4 vrcholov je toto vhodné zobrazenie jednoznačne dané. Stačí teda uvažovať zobrazenia množiny $\{A, B, C, D\}$ na seba. Keďže ide o vhodné zobrazenia, musia to byť bijekcie. Keďže štvorlístok $ABCD$ nie je štvorec, vzdialenosti medzi ľahmi nie sú rovnaké, teda nebude vyhovovať ľubovoľná bijekcia.

a) Takýchto bijekcií je 4:



X	I(X)	R(X)	$S_{CD}(X)$	$S_{AD}(X)$
A	A	C	B	D
B	B	D	A	C
C	C	A	D	B
D	D	B	C	A

I - identita na príslušnej rovine štvorlístka
 R - otočenie okolo stredu štvorlístka o 180°
 S_{CD} - osová súmernosť podľa strany CD
 S_{AD} - osová súmernosť podľa strany AD

- b) Zloženie bijekcií z $\{A, B, C, D\}$ do $\{A, B, C, D\}$ je bijekcia z $\{A, B, C, D\}$ do $\{A, B, C, D\}$. Zložením ľubovoľných dvoch bijekcií z množiny $\{I, R, S_{CD}, S_{AD}\}$ bude preto opäť niektorý prvok z tejto množiny.

Např. složené roztavení $S_{AD} \circ S_{CD}$:

$$(S_{AD} \circ S_{CD})(A) = C$$

$$(S_{AD} \circ S_{CD})(B) = D$$

$$(S_{AD} \circ S_{CD})(C) = A$$

$$(S_{AD} \circ S_{CD})(D) = B$$

Analogicky můžeme napsat ostatní roztavení a vyplnit tabulku, kde v každém políčku je výsledek složení roztavení z řádku s roztavením ze sloupce.

\circ	I	R	S_{CD}	S_{AD}
I	I	R	S_{CD}	S_{AD}
R	R	I	S_{AD}	S_{CD}
S_{CD}	S_{CD}	S_{AD}	I	R
S_{AD}	S_{AD}	S_{CD}	R	I

② Zistite, ktoré inklúzie medzi množinami

a) $F[\bigcup_{i \in I} X_i]$ a $\bigcup_{i \in I} F[X_i]$;

b) $F[\bigcap_{i \in I} X_i]$ a $\bigcap_{i \in I} F[X_i]$

musia platiť pre ľubovoľnú funkciu F a ľubovoľný systém $\{X_i : i \in I\}$ podmnožín množiny $\text{dom}(F)$

Riešenie:

a) Ukážeme, že obe inklúzie medzi $F[\bigcup_{i \in I} X_i]$ a $\bigcup_{i \in I} F[X_i]$ platia:

$y \in F[\bigcup_{i \in I} X_i]$

(predpoklad),

aké $\exists x (x \in \bigcup_{i \in I} X_i \wedge F(x) = y)$

(definícia $F[x]$),

aké $\exists x ((\exists i \in I) (x \in X_i \wedge F(x) = y))$

(definícia sjednotenia systému množín),

aké $\exists x ((\exists i \in I) (x \in X_i \wedge F(x) = y))$

(lebo tvrdenie $F(x) = y$ neobsahuje premennú i , kvantifikátor je irelevantný, môžeme na $F(x) = y$ aplikovať kvantifikátor),

aké $\exists i \in I (\exists x (x \in X_i \wedge F(x) = y))$

(výmena susedných existenciálnych kvantifikátorov),

aké $\exists i \in I (y \in F[X_i])$

(definícia $F[X_i]$),

aké $y \in \bigcup_{i \in I} F[X_i]$

(definícia sjednotenia systému množín).

Keďže sme však použili iba ekvivalentné tvrdenia, dokázali sme, že obe inklúzie medzi $F[\bigcup_{i \in I} X_i]$ a $\bigcup_{i \in I} F[X_i]$ budú platiť.

b) Ukážeme, že $F[\bigcap_{i \in I} X_i]$ je podmnožinou $\bigcap_{i \in I} F[X_i]$, ale nie naopak:

$$\boxed{\subseteq} \quad y \in F[\bigcap_{i \in I} X_i]$$

(predpoklad),

$$\text{ale} \exists x (x \in \bigcap_{i \in I} X_i \wedge F(x) = y)$$

(definícia $F[x]$),

$$\text{ale} \exists x ((\forall i \in I) x \in X_i \wedge F(x) = y)$$

(definícia prieniku systému množín),

$$\text{ale} \exists x ((\forall i \in I) (x \in X_i \wedge F(x) = y))$$

(lebo tvrdenie $F(x) = y$ neobsahuje premennú i , kvantifikátor je irelevantný, môžeme na $F(x) = y$ aplikovať kvantifikátor),

$$\text{ztv } (\forall i \in I) (\exists x (x \in X_i \wedge F(x) = y))$$

(lebo ak existuje univerzálna x , ktorá vyhovuje všetkým $i \in I$, potom všetkým $i \in I$ vyhovuje nejakej x (konkrétne toto univerzálna)),

$$\text{ale} (\forall i \in I) (y \in F[X_i])$$

(definícia $F[X_i]$),

$$\text{ale} y \in \bigcap_{i \in I} F[X_i]$$

(definícia prieniku systému množín).

$$\boxed{\not\supseteq} \quad \text{Nech } F = \{ \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 3 \rangle \}, I = \{1, 2\}, X_1 = \{1\}, X_2 = \{2\}.$$

Potom platí:

$$\bullet F[\bigcap_{i \in I} X_i] = F[\{1\} \cap \{2\}] = \emptyset$$

$$\bullet \bigcap_{i \in I} F[X_i] = F[\{1\}] \cap F[\{2\}] = \{3\}$$

Ukážali sme, že inklúzia $F[\bigcap_{i \in I} X_i] \supseteq \bigcap_{i \in I} F[X_i]$ neplatí.

③ Zistite, ktoré inklúzie medzi množinami

a) $F^{-1}[\bigcup_{i \in I} Y_i]$ a $\bigcup_{i \in I} F^{-1}[Y_i]$;

b) $F^{-1}[\bigcap_{i \in I} Y_i]$ a $\bigcap_{i \in I} F^{-1}[Y_i]$

musia platiť pre ľubovoľnú funkciu F z nejakej množiny do množiny B a ľubovoľný systém $\{Y_i : i \in I\}$ podmnožín množiny B .

Riešenie:

a) Ukážeme, že inklúzia $F^{-1}[\bigcup_{i \in I} Y_i] \subseteq \bigcup_{i \in I} F^{-1}[Y_i]$ platí vždy aj naopak

② $x \in F^{-1}[\bigcup_{i \in I} Y_i]$

(predpoklad),

ale $F(x) \in \bigcup_{i \in I} Y_i$

(definícia $F^{-1}[Y]$),

ale $(\exists i \in I) (F(x) \in Y_i)$

(definícia splnenia množín),

ale $(\exists i \in I) x \in F^{-1}[Y_i]$

(lebo $F(x) \in Y \Leftrightarrow x \in F^{-1}[Y]$ definícia $F^{-1}[Y]$),

ale $x \in \bigcup_{i \in I} F^{-1}[Y_i]$

(definícia splnenia systému množín).

Dokázali sme, že inklúzia platí oboma smermi.

b) $F^{-1}[\bigcap_{i \in I} Y_i]$ a $\bigcap_{i \in I} F^{-1}[Y_i]$

⑤ a ② dokážeme, že platia obe inklúzie

$x \in F^{-1}[\bigcap_{i \in I} Y_i]$

(predpoklad),

ale $F(x) \in \bigcap_{i \in I} Y_i$

(podľa definície $F^{-1}[Y]$),

ale $(\forall i \in I) F(x) \in Y_i$

(definícia prieniku systému množín),

ale $(\forall i \in I) x \in F^{-1}[Y_i]$

(podľa definície $F^{-1}[Y]$),

ale $x \in \bigcap_{i \in I} F^{-1}[Y_i]$

(definícia prieniku systému množín),

Dokázali sme, že platia obe inklúzie.