

EXERCISE 1.1(8)

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ jest izometryą, jeśli spełnia

$$\forall x, y \in \mathbb{R} \quad |f(x) - f(y)| = |x - y|.$$

Przykłady izometrii:

$$f(x) = x \text{ (identyczność)},$$

$$f(x) = -x,$$

Ogólnie: $f(x) = ax + b$, gdzie $a \in \{-1, 1\}$, $b \in \mathbb{R}$.

Myślmy $|f(x) - f(y)| = |ax + b - (ay + b)| = |a(x - y)| = |a| \cdot |x - y| = |x - y|$.

Jest $a \notin \{-1, 1\}$ to $|a| \neq 1$, a więc funkcja $x \mapsto ax + b$ nie jest izometrią.

Jak opisać wszystkie izometry $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$?

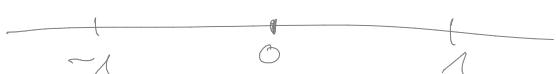
Łatwo zauważyc, że $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ jest izometryą oraz $f(0) = 0$. Wówczas

$$\forall x \in \mathbb{R} \quad |f(x)| = |f(x) - 0| = |f(x) - f(0)| = |x - 0| = |x|.$$

Tak więc $\forall x \in \mathbb{R} \quad f(x) \in \{-x, x\}$.

Przypuśćmy, że $f(1) = 1$. Gdyby dla pewnego $x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$ było $f(x) = -x$, to $|f(x) - f(1)| = |-x - 1| = |x + 1| \neq |x - 1|$, sprzeczność.

Stąd $f(x) = x$ dla $x \in \mathbb{R}$.



Ponadto, jeśli $f(1) = -1$, to $f(x) = -x$ dla $x \in \mathbb{R}$.

Podsumowując:

FAKT 1 Jeśli $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ jest izometryą oraz $f(0) = 0$, to

$(\forall x \in \mathbb{R}, \quad f(x) = x)$ albo $(\forall x \in \mathbb{R}, \quad f(x) = -x)$.

FAKT 2 Jeśli $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ jest izometryą, to istnieją $a \in \{-1, 1\}$ oraz $b \in \mathbb{R}$

takie, że $\forall x \in \mathbb{R}, \quad f(x) = ax + b$.

DOWÓD. Ustalmy izometrię $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$. Niech $b := f(0)$. Niech $g(x) := x - b$. Wiemy, że $g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ jest izometryią. Wiczyż teraz (co łatwo sprawdzić), że złożenie dwóch izometrii jest izometrią. Tak więc $g \circ f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ jest izometryią.

Ponadto $(g \circ f)(0) = g(f(0)) = g(b) = b - b = 0$. Z Faktu 1

znosimy, że $\forall x \in \mathbb{R}$, $(g \circ f)(x) = ax$, gdzie $a \in \{-1, 1\}$.

Stąd $f(x) = (\tilde{g}^{-1} \circ g \circ f)(x) = \tilde{g}^{-1}((g \circ f)(x)) = \tilde{g}^{-1}(ax) = ax + b$,
ponieważ $\forall x \in \mathbb{R}$, $\tilde{g}^{-1}(x) = x + b$. \blacksquare

FAKT 3, Kiedy izometria $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ jest odwrotna. Konkretnie, jeśli
 $f(x) = x + b$, to $f^{-1}(x) = x - b$;

jeśli $f(x) = -x + b$, to $f^{-1}(x) = -x + b$.

Dowód. Założymy, że $f(x) = -x + b$ i mamy $g(x) = -x + b$. Mówimy
 $(f \circ g)(x) = f(g(x)) = f(-x + b) = -(-x + b) + b =$
 $= x - b + b = x$

oraz $(g \circ f)(x) = g(f(x)) = g(-x + b) = -(-x + b) + b = x$,

a zatem $g = f^{-1}$.

Zakłóżmy teraz, że $f(x) = x + b$ i mamy $g(x) = x - b$. Mówimy

$(f \circ g)(x) = f(x - b) = (x - b) + b = x$

oraz $(g \circ f)(x) = g(x + b) = (x + b) - b = x$,

a zatem $g = f^{-1}$. \blacksquare

DEF.1 Górny połtawer, nazywamy poset $\langle X, \leq \rangle$ taki, że

$\forall x, y \in X \quad \exists v \in X \quad v = \sup\{x, y\}, \text{ tzn.}$

$v \geq x, v \geq y$ oraz $\forall w \in X (w \geq x, w \geq y \Rightarrow w \geq v)$

Piszymy $x \vee y$ zamiast $\sup\{x, y\}$.

DEF.2 Połtawer, nazywamy strukturę typu $\langle X, \vee \rangle$, gdzie \vee jest
operacją 2-argumentową na X spełniającą warunki:

$$(P0) (x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z) \quad (\text{Tazornosć})$$

$$(P1) x \vee y = y \vee x \quad (\text{Przemiennosć})$$

$$(P2) x \vee x = x \quad (\text{Cidempotentność})$$

dla każdych $x, y, z \in X$.

pozet = zbiór częściowo uporządkowany

FAKT 4 Powyższe definicje są równoważne.

Dowód. 1. Niech $\langle X, \leq \rangle$ będzie posetem spełniającym Def. 1. Wtedy $x \vee y := \sup\{x, y\}$.

Wówczas (P1), (P2) są odrębne. Łozornosć: Ustalmy $x, y, z \in X$.
 Niech $a := x \vee y$, $b := a \vee z$. Polaryzując, $a = \sup\{x, y\}$.
 Mamy $b \geq a$, $b \geq z$. Stąd $b \geq x$, $b \geq y$, $b \geq z$. Tak więc b jest ograniczeniem górnym zbioru $\{x, y, z\}$. Wówczas dowolne ograniczenie górne w zbiorze $\{x, y, z\}$ jest większe od $w \geq a$. Ponadto $w \geq z$, a więc $w \geq b$.
 Stąd $b = \sup\{x, y, z\}$. Polaryzując ponownie, że

$$(x \vee y) \vee z = \sup\{\sup\{x, y\}, z\} = \sup\{x, y, z\}.$$

Symetria daje

$$x \vee (y \vee z) = \sup\{x, \sup\{y, z\}\} = \sup\{x, y, z\},$$

$$\text{a więc } (x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z).$$

Tak więc $\langle X, \vee \rangle$ spełnia Def. 2.

2. Zauważmy, że $\langle X, \vee \rangle$ spełnia Def. 2. Zdefiniujemy

$$x \leq y : \iff x \vee y = y.$$

Sprawdzamy, że \leq jest relacją częściowego porządku.

Znaczenie: $x \leq x$, bo $x \vee x = x$. (P2)

Przechodliwość: Zauważmy, że $x \leq y \wedge y \leq z$. To znaczy, że $y = x \vee y$, $z = y \vee z$, a więc $x \vee z = x \vee (y \vee z) \stackrel{(P0)}{=} (x \vee y) \vee z = y \vee z = z$.

Stąd $x \leq z$.

Antysymetria: Jeżeli $x \leq y \wedge y \leq x$, to $y = x \vee y \stackrel{(P1)}{=} y \vee x = x$.

Pozostaje pokazać, że $x \vee y = \sup\{x, y\}$ dla $x, y \in X$.

Niech $v := x \vee y$. Mamy

$$x \vee v = x \vee (x \vee y) \stackrel{(P0)}{=} (x \vee x) \vee y \stackrel{(P2)}{=} x \vee y = v,$$

$$y \vee v = y \vee (x \vee y) \stackrel{(P1), (P1)}{=} (y \vee y) \vee x \stackrel{(P2), (P1)}{=} x \vee y = v,$$

zatem $v \geq x, v \geq y$. Tak więc $v = x \vee y$ jest ograniczeniem górnym zbioru $\{x, y\}$.

Wówczas $w \in X$ taki, że $w \geq x, w \geq y$.

$$v \vee w = (x \vee y) \vee w \stackrel{(P1)}{=} x \vee (y \vee w) = x \vee w = w,$$

zatem $v \leq w$. Stąd $v = \sup\{x, y\}$. \square

IZOMORFIZMY

DEF. Niech \mathcal{C} będzie kategorią. Strzałka $h: X \rightarrow Y$ w \mathcal{C} nazywany izomorfizmem, jeśli istnieje $g: Y \rightarrow X$ w \mathcal{C} taka, że

$$g \circ h = \text{id}_X \quad \text{oraz} \quad h \circ g = \text{id}_Y.$$

FAKT 5 Przy powyższych założeniach, przyjmując, że $g_1 \circ h = \text{id}_X$ oraz $h \circ g_2 = \text{id}_Y$, głosić $g_1, g_2: Y \rightarrow X$. Wówczas $g_1 = g_2$.

Dowód. Mamy

$$g_1 = g_1 \circ \text{id}_Y = g_1 \circ (h \circ g_2) = (g_1 \circ h) \circ g_2 = \text{id}_X \circ g_2 = g_2. \quad \square$$

Wniosek: Strzałka g spełniająca $g \circ h = \text{id}_X, h \circ g = \text{id}_Y$ jest wyznaczona jednoznacznie i ile istnieje. Oznaczamy ją h^{-1} i nazywamy odwrotnością h .

FAKT 6. Idenityczność \Rightarrow izomorfizmem. Istnieje dwa izomorfizmy \Rightarrow izomorfizmem. Ponadto $(g \circ h)^{-1} = h^{-1} \circ g^{-1}$ dla zgodnych izomorfizmów g, h .

PRZYKŁAD 1 Niech Top oznacza kategorie przestrzeni topologicznych wraz z odwzorowaniami ciągłymi. Wówczas izomorfizm \Rightarrow homeomorfizm.

PRZYKŁAD 2 W kategoriach struktur algebraicznych, izomorfizmy to homomorfizmy, które są jednoznacznie bijekcjami.

Mówimy, że $f: X \rightarrow Y$ będzie bijektywnym homomorfizmem. Niech \mathcal{D} będzie działañem n -argumentowym. Dla $y_1, \dots, y_n \in Y$ mamy $y_i = f(x_i)$ dla $i \leq n$, a więc

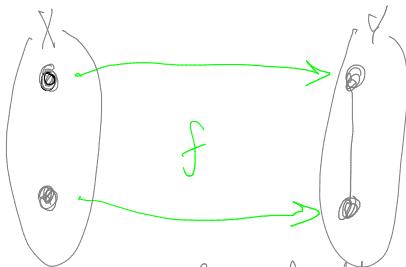
$$f^{-1}(D(y_1, \dots, y_n)) = f^{-1}(D(f(x_1), \dots, f(x_n))) = f^{-1}(f(D(x_1, \dots, x_n))) \subseteq D(x_1, \dots, x_n) = D(f^{-1}(y_1), \dots, f^{-1}(y_n)),$$

Zatem f^{-1} zachowuje działanie D .

PRZYKŁAD 3 Nivelu \mathcal{G} oznacza kategorię grafów prostych (niedzieleniowych).

Wówczas $f: X \rightarrow Y$ jest morfizmem $\Leftrightarrow \forall x_1, x_2 \in X, x_1 \sim x_2 \Rightarrow f(x_1) \sim f(x_2)$ gdzie \sim oznacza relację grafową.

Zauważmy, że $h: X \rightarrow Y$ jest izomorfizmem $\Leftrightarrow h$ jest bijekcją oraz $(\forall x_1, x_2 \in X, x_1 \sim x_2 \Leftrightarrow h(x_1) \sim h(x_2))$.



Przykład homomorfizmu bijektycznego grafów, który nie jest izomorfizmem.

RELACJE RÓWNOWAŻNOŚCI.

FAKT 7 Niech R będzie relacją równoważności na zbiorze X . Wówczas

$$X = \bigcup_{x \in S} [x]_R, \quad \text{gde } S \subseteq X \text{ spełnia } \forall s \in S \exists x \in X, s R x.$$

Ponadto, $\{[x]_R : x \in S\}$ jest rozbiciem zbioru X .

FAKT 8 Niech $X = \bigcup F$, przy czym $F_i \cap F_j = \emptyset$ dla $F_i \neq F_j$. Wówczas relacja R_F zdefiniowana formułą

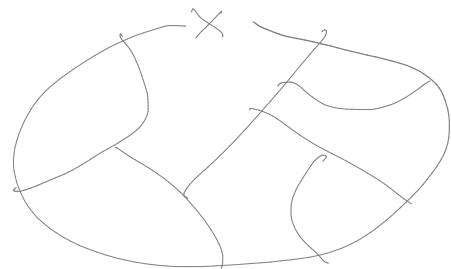
$$x_1 R_F x_2 \Leftrightarrow \exists F \in \mathcal{F}, x_1, x_2 \in F,$$

jest relacją równoważności na X . Ponadto

$$\mathcal{F} = \{[x]_{R_F} : x \in X\}.$$

Do relacji równoważności R :

$[x]_R := \{y : y R x\}$.



FAKT 9 Kierda relacji równoważności na X jest indukowana przez funkcję $f: X \rightarrow Y$,

poprzez

$$x R_f y \iff f(x) = f(y).$$

KATEGORIA LINIOWYCH PORZĄDKEK

DEF. Niek \mathcal{L} oznacza kategorię której obiektami są zbiory linii uporządkowane, strukturami są odwzorowania zachowujące porządek.

Rozważmy \mathbb{Q} jako zbiór linii uporządkowany.

Widzimy, że:

(1) Każdy zbiór przedstawiający linię uporządkowaną zamiera się w \mathbb{Q} .

Dowód: $X \hookrightarrow X \cdot \mathbb{Q} \approx \mathbb{Q}$
↑ porządek leksykograficzny

(2) Dla każdych dwóch skończonych $A, B \subseteq \mathbb{Q}$, każdy izomorfizm $f: A \rightarrow B$ przedstawia się d. automorfizmem $\tilde{f}: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}$.

Tak naprawdę, \mathbb{Q} charakteryzuje się jako zbiór predstawiający linię uporządkowaną, spełniający

(E) $\forall A \subseteq B \quad \forall e: A \xrightarrow{\text{skończone}} \mathbb{Q} \quad \exists f: B \xrightarrow{\text{zamknięte}} \mathbb{Q}, \quad f|A = e$
[wyświetlany mówiąc $B = A \cup \{ \dots \}$]

FAKT 10 Niech $\langle X, \leq \rangle$ będzie zbiorem linii uporządkowanym spełniającym (E).

Wówczas (1) każdy przedstawiający zbiór linię uporządkowaną zamiera się w $\langle X, \leq \rangle$.

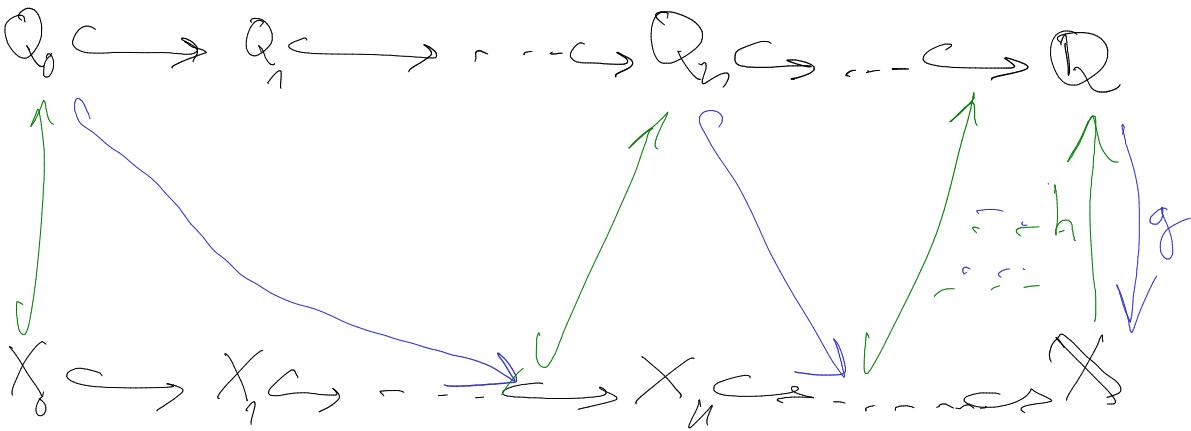
(2) Gdy X jest predstawiały, to $\langle X, \leq \rangle \approx \langle \mathbb{Q}, \leq \rangle$.

$\langle \mathbb{Q}, \leq \rangle$ jest klasycznym przykładem struktury generującej.

Dowód. (1) Ustalmy zbiór predstawiający $\langle X, \leq \rangle$, $X = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} X_n$, gdzie $|X_0|=1$ oraz $|X_{n+1} \setminus X_n| \leq 1$ dla $n \in \mathbb{N}$. Stosując (E) indukcyjnie dostajemy zamknięcie

$e: X \hookrightarrow \mathbb{Q}$.

(2) Back-and-forth argument.



$$h \circ g = \text{id}_Q, \quad g \circ h = \text{id}_X.$$

KATEGORIA GRAFÓW

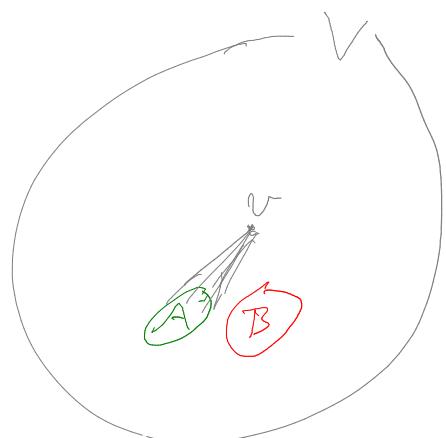
DEF Graf prosty (nieślichowany) $G = \langle V, E \rangle$ nazywany losowym, jeśli

$$\forall A, B \subseteq V \Rightarrow \begin{cases} v \in V \wedge (A \cup B), (\forall a \in A, v \notin a) \\ \text{skonf.} \\ A \cap B = \emptyset \end{cases}$$

oraz $(\forall b \in B \rightarrow (v \in b))$.

TWIERDZENIE 1 (Erdős-Renyi; Rado, ...) Istnieje

dla każdego $\rho \in [0, 1]$ dokładnie jedna do której dla każdego $n \in \mathbb{N}$ i dla każdego $k \in \{0, 1, \dots, n\}$ losowa graf prosty o n wierzchołkach i k krawędziach.



KONSTRUKCJA GRAFU RADO.

Zbiór wierzchołków to \mathbb{N} zbiór liczb naturalnych.

Dla $k < n$ przyjmujemy, że $k \sim n \iff$ w rozpisaniu binarnym liczby n występuje jedynka na miejscu k .

