

# Logika i teoria mnogości

## Ćwiczenia 10

### Prawa algebry zbiorów

**Definicja.** Dla dowolnych zbiorów  $A, B$  określamy ich sumę  $A \cup B$ , iloczyn  $A \cap B$  i różnicę  $A \setminus B$  w następujący sposób:

$$A \cup B = \{x : x \in A \vee x \in B\},$$

$$A \cap B = \{x : x \in A \wedge x \in B\},$$

$$A \setminus B = \{x : x \in A \wedge x \notin B\}.$$

Czytamy  $A \cup B$ :  $A$  plus  $B$ ,  $A \cap B$ :  $A$  razy  $B$ ,  $A \setminus B$ :  $A$  minus  $B$ .

Iloczyn  $A \cap B$  nazywamy też przekrojem (częścią wspólną) zbiorów  $A$  i  $B$ .

$$(D\cup) \quad x \in A \cup B \Leftrightarrow x \in A \vee x \in B$$

$$(D\cap) \quad x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in B$$

$$(D\setminus) \quad x \in A \setminus B \Leftrightarrow x \in A \wedge x \notin B$$

### Wyprowadzanie praw za pomocą (EXT)

Wyprowadzamy prawo  $L = P$ , wykazując równoważność:

$$x \in L \Leftrightarrow x \in P$$

**Zadanie 1.** Za pomocą (Ext), wyprowadzić następujące prawa algebry zbiorów.

$$(a) \quad A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$$

$$(b) \quad (A \setminus B) \setminus C = A \setminus (B \cup C)$$

$$(c) \quad A \setminus (B \setminus C) = (A \setminus B) \cup (A \cap C)$$

### Rozwiązania

(a)

Wykazujemy:  $x \in A \cap (B \cup C) \Leftrightarrow x \in (A \cap B) \cup (A \cap C)$ .

$$x \in A \cap (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in B \cup C \Leftrightarrow$$

$$x \in A \wedge (x \in B \vee x \in C) \Leftrightarrow (x \in A \wedge x \in B) \vee (x \in A \wedge x \in C) \Leftrightarrow$$

$$x \in A \cap B \vee x \in A \cap C \Leftrightarrow x \in (A \cap B) \cup (A \cap C).$$

(b)

$$x \in (A \setminus B) \setminus C \Leftrightarrow x \in A \setminus B \wedge \neg(x \in C) \Leftrightarrow$$

$$x \in A \wedge \neg(x \in B) \wedge \neg(x \in C) \Leftrightarrow x \in A \wedge \neg(x \in B \vee x \in C) \Leftrightarrow$$

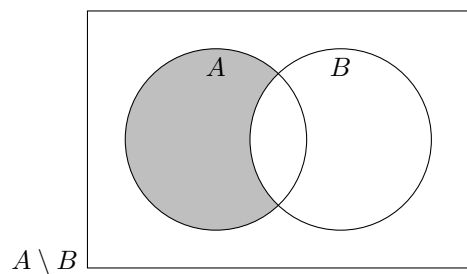
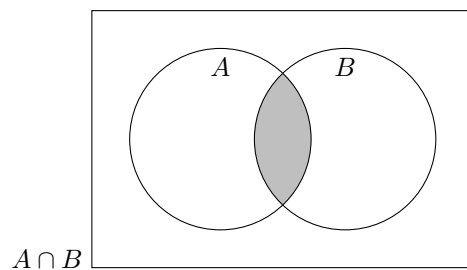
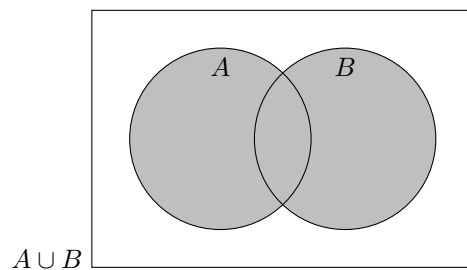
$$x \in A \wedge \neg(x \in B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \setminus (B \cup C)$$

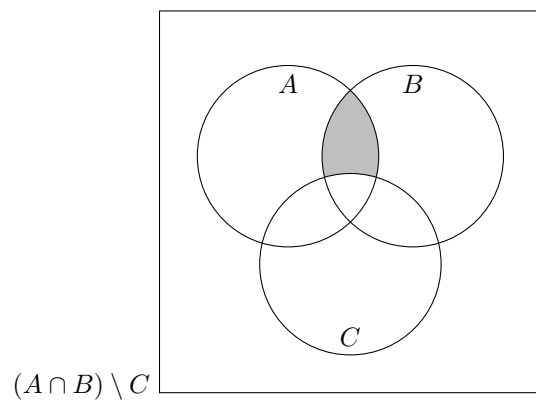
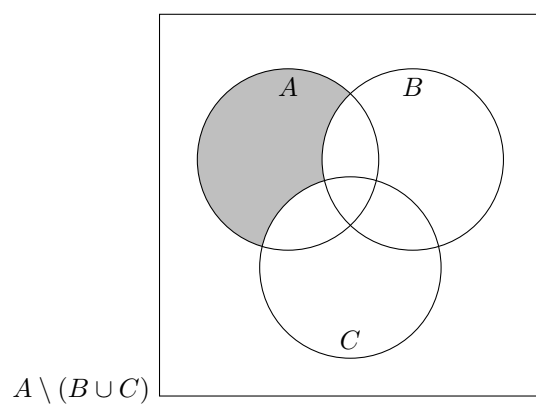
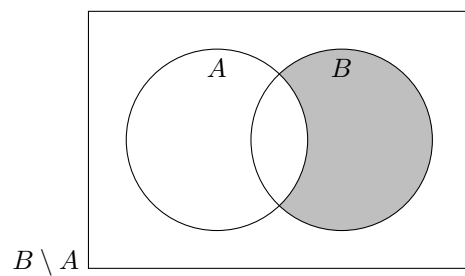
(c)

$$\begin{aligned}x \in A \setminus (B \setminus C) &\Leftrightarrow x \in A \wedge \neg(x \in B \setminus C) \Leftrightarrow \\x \in A \wedge \neg(x \in B \wedge \neg(x \in C)) &\Leftrightarrow x \in A \wedge (\neg(x \in B) \vee x \in C) \Leftrightarrow \\(x \in A \wedge \neg(x \in B)) \vee (x \in A \wedge x \in C) &\Leftrightarrow x \in A \setminus B \vee x \in A \cap C \Leftrightarrow \\x \in (A \setminus B) \cup (A \cap C)\end{aligned}$$

### Diagramy Venna

Diagramy Venna obrazują działania na zbiorach i równościowe prawa algebry zbiorów.





Dla zbioru  $A \subset U$  (uniwersum) określamy zbiór:  
 $A' = U \setminus A = \{x \in U : x \notin A\}$   
 zwany *dopełnieniem* zbioru  $A$  (do uniwersum  $U$ ).

**Zadanie 2.** Narysować diagramy Venna obrazujące następujące prawa:

- (a)  $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$
- (b)  $A \setminus (B \cup C) = (A \setminus B) \cap (A \setminus C)$
- (c)  $(A \setminus B) \cup (B \setminus A) = (A \cup B) \setminus (A \cap B)$

**Zadanie 3.** Wyprowadzić (za pomocą Ext) prawa z Zadania 2.

**Zadanie 4.** Narysować diagramy Venna dla praw z Zadania 1.

# Logika i teoria mnogości

## Ćwiczenia 11

Dla zbioru  $A \subset U$  (uniwersum) określamy zbiór:

$$A' = U \setminus A = \{x \in U : x \notin A\}$$

zwany *dopełnieniem* zbioru  $A$  (do uniwersum  $U$ ).

*Różnica symetryczna zbiorów  $A$  i  $B$ :*

$$A \div B = \{x : (x \in A \wedge x \notin B) \vee (x \notin A \wedge x \in B)\}$$

$$x \in A \div B \Leftrightarrow (x \in A \wedge x \notin B) \vee (x \notin A \wedge x \in B)$$

**Zadanie 1.** Wyprowadzić następujące prawa:

(a)  $(A \cup B)' = A' \cap B'$

(b)  $(A \cap B)' = A' \cup B'$

(c)  $(A \setminus B) \cap C' = A \cap (B \cup C)'$

(d)  $A \div B = (A \cup B) \setminus (A \cap B)$

(e)  $A \cap (B \div C) = (A \cap B) \div (A \cap C)$

**Zadanie 2.** Wykazać, że dla wszystkich zbiorów  $A, B, C$  zachodzą następujące implikacje:

(a)  $A \subseteq B \Rightarrow A \cap C \subseteq B \cap C$

(b)  $A \subseteq B \Rightarrow C \setminus B \subseteq C \setminus A$

(c)  $A \subseteq B \wedge C \subseteq D \Rightarrow A \cap C \subseteq B \cap D$

(d)  $A \subseteq B \wedge C \subseteq D \Rightarrow A \setminus D \subseteq B \setminus C$

## Działania nieskończone

Indeksowana rodzina zbiorów:  $\{A_i\}_{i \in I}$ . Poszczególne zbiory tej rodziny są oznaczone indeksami.

$I$  to ustalony zbiór indeksów.

Inne oznaczenie:  $\{A_i : i \in I\}$

Określamy działania sumy i iloczynu indeksowanej rodziny zbiorów  $\{A_i\}_{i \in I}$

$$\bigcup_{i \in I} A_i = \{x : \exists_{i \in I} (x \in A_i)\}$$

$$\bigcap_{i \in I} A_i = \{x : \forall_{i \in I} (x \in A_i)\}$$

Słownie: Suma rodziny  $\{A_i\}_{i \in I}$  jest zbiorem tych wszystkich elementów, które należą do przynajmniej jednego zbioru  $A_i$ .

Iloczyn rodziny  $\{A_i\}_{i \in I}$  jest zbiorem tych wszystkich elementów, które należą do każdego zbioru  $A_i$ .

Mamy:

$$\bigcup_{i \in I} A_i = \bigcup \{A_i\}_{i \in I}, \quad \bigcup_{i \in \{1,2\}} A_i = A_1 \cup A_2$$

$$\bigcap_{i \in I} A_i = \bigcap \{A_i\}_{i \in I}, \quad \bigcap_{i \in \{1,2\}} A_i = A_1 \cap A_2$$

**Uwaga.** Dla  $I = \emptyset$ ,  $\forall_{i \in I}(x \in A_i)$  jest prawdą dla dowolnego obiektu  $x$ , więc  $\bigcap_{i \in \emptyset} A_i$  nie istnieje (jako zbiór). Zatem powyższą definicję iloczynu przyjmujemy tylko dla  $I \neq \emptyset$ . Dla sumy to ograniczenie nie jest potrzebne. Mamy  $\bigcup_{i \in \emptyset} A_i = \emptyset$ .

**Uwaga.** Gdy wszystkie zbiory  $A_i$  są podzbiorem ustalonego uniwersum  $U$ , często przyjmuje się inną definicję iloczynu:

$$\bigcap_{i \in I} A_i = \{x \in U : \forall_{i \in I}(x \in A_i)\}$$

Zgodnie z tą definicją  $\bigcap_{i \in \emptyset} A_i = U$ , czyli iloczyn pustej rodziny zbiorów jest określony. Dalej przyjmujemy poprzednią definicję (bez  $U$ ).

**Zadanie 3.** Dane są nieskończone ciągi zbiorów:

- (a)  $\{x : -1 < x < 1\}, \{x : -\frac{1}{2} < x < \frac{1}{2}\}, \{x : -\frac{1}{3} < x < \frac{1}{3}\}, \dots$
- (b)  $\{x : 0 \leq x \leq 1\}, \{x : 0 \leq x \leq 1\frac{1}{2}\}, \{x : 0 \leq x \leq 1\frac{2}{3}\}, \dots$

Wyznaczyć sumę i iloczyn tych zbiorów.

### Prawa dla działań nieskończonych

Bezpośrednio z definicji działań nieskończonych wynikają równoważności:

$$x \in \bigcup_{i \in I} A_i \Leftrightarrow \exists_{i \in I}(x \in A_i)$$

$$x \in \bigcap_{i \in I} A_i \Leftrightarrow \forall_{i \in I}(x \in A_i)$$

Te równoważności stosujemy przy wyprowadzaniu praw dla działań nieskończonych za pomocą (Ext).

**Zadanie 4.** Za pomocą (Ext) wyprowadzić następujące prawa.

- (a)  $\bigcup_{i \in I} (A_i \cup B_i) = \bigcup_{i \in I} A_i \cup \bigcup_{i \in I} B_i$
- (b)  $\bigcap_{i \in I} (A_i \cap B_i) = \bigcap_{i \in I} A_i \cap \bigcap_{i \in I} B_i$
- (c)  $(\bigcup_{i \in I} A_i)' = \bigcap_{i \in I} A_i'$
- (d)  $(\bigcap_{i \in I} A_i)' = \bigcup_{i \in I} A_i'$

# Logika i teoria mnogości

## Ćwiczenia 12

### Relacje binarne

#### Iloczyn kartezjański

$$A \times B = \{\langle x, y \rangle : x \in A \wedge y \in B\}$$
$$(D \times) \langle x, y \rangle \in A \times B \Leftrightarrow x \in A \wedge y \in B$$

**Zadanie 1.** Za pomocą (Ext) wyprowadzić prawa iloczynu kartezjańskiego:

- (a)  $(A_1 \cup A_2) \times B = (A_1 \times B) \cup (A_2 \times B)$
- (b)  $(A_1 \setminus A_2) \times B = (A_1 \times B) \setminus (A_2 \times B)$
- (c)  $A \times (\bigcup_{i \in I} B_i) = \bigcup_{i \in I} (A \times B_i)$

#### Relacja odwrotna i złożenie relacji

$$R^{-1} = \{\langle x, y \rangle : \langle y, x \rangle \in R\} \text{ (relacja odwrotna do } R\text{)}$$
$$S \circ R = \{\langle x, y \rangle : \exists z (\langle x, z \rangle \in R \wedge \langle z, y \rangle \in S)\} \text{ (złożenie relacji } R \text{ i } S\text{)}$$

**Zadanie 2.** Wyznaczyć relacje:  $R^{-1}, S^{-1}, S \circ R, R \circ S$  dla  
 $R = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 1 \rangle\}, S = \{\langle 2, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 3, 1 \rangle\}.$

**Zadanie 3.** Niech  $R$  i  $S$  będą relacjami określonymi na zbiorze  
 $X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  następująco:

$$xRy \Leftrightarrow x|y$$

$$xSy \Leftrightarrow y = x^2$$

dla  $x, y \in X$ .

Wyznaczyć  $R \cup S, R \cap S, R \setminus S, S \setminus R, R^{-1}, S^{-1}, R \circ S, S \circ R$ .

**Zadanie 4.** Za pomocą (Ext) wyprowadzić prawa algebry relacji:

- (a)  $(S_1 \cup S_2) \circ R = (S_1 \circ R) \cup (S_2 \circ R)$
- (b)  $(R \cup S)^{-1} = R^{-1} \cup S^{-1}$
- (c)  $(T \circ S) \circ R = T \circ (S \circ R)$

Relację  $R \subset A^2$  nazywamy

- *zwrotną na zbiorze  $A$* , jeżeli  $\forall_{x \in A} (\langle x, x \rangle \in R)$
- *przeciwzwrotną na zbiorze  $A$* , jeżeli  $\forall_{x \in A} (\langle x, x \rangle \notin R)$
- *symetryczną*, jeżeli  $\forall_{x, y} (\langle x, y \rangle \in R \Rightarrow \langle y, x \rangle \in R)$
- *przeciwsymetryczną*, jeżeli  $\forall_{x, y} (\langle x, y \rangle \in R \Rightarrow \langle y, x \rangle \notin R)$
- *anty symetryczną*, jeżeli  $\forall_{x, y} (\langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, x \rangle \in R \Rightarrow x = y)$
- *przechodnią*, jeżeli  $\forall_{x, y, z} (\langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, z \rangle \in R \Rightarrow \langle x, z \rangle \in R)$
- *spójną na zbiorze  $A$* , jeżeli  $\forall_{x, y \in A} (\langle x, y \rangle \in R \vee \langle y, x \rangle \in R)$
- *słabospójną na zbiorze  $A$* , jeżeli  $\forall_{x, y \in A} (\langle x, y \rangle \in R \vee x = y \vee \langle y, x \rangle \in R)$

Dla relacji binarnych często piszemy  $xRx$  zamiast:  $\langle x, y \rangle \in R$ .

**Zadanie 4.** Określić rodzaje podanych relacji:

- Relacja  $\perp$  prostopadłości prostych w zbiorze  $P$  wszystkich prostych na płaszczyźnie.
- Relacja  $R$  określona na zbiorze wszystkich figur geometrycznych na płaszczyźnie następująco:  $R = \{\langle x, y \rangle : \text{pole figury } x \text{ jest równe polu figury } y\}$ .
- $R = \{\langle x, y \rangle \in \mathbb{R} \times \mathbb{R} : x \leq |y|\}$ .
- $R = \{\langle x, y \rangle \in \mathbb{R} \times \mathbb{R} : |x| \leq |y|\}$ .



# Logika i teoria mnogości

## Ćwiczenia 13

### Relacje równoważności

**Definicja.** Relację  $R \subset A^2$  nazywamy *relacją równoważności* na zbiorze  $A$ , jeżeli relacja  $R$  jest zwrotna (na zbiorze  $A$ ), symetryczna i przechodnia.

zwrotna na  $A : \forall_{x \in A} (xRx)$

symetryczna:  $\forall_{x,y} (xRy \Rightarrow yRx)$

przechodnia:  $\forall_{x,y,z} (xRy \wedge yRz \Rightarrow xRz)$

**Definicja.** Niech  $R$  będzie relacją równoważności na zbiorze  $A$ .

Dla elementu  $x \in A$  określamy zbiór:

$[x]_R = \{y : xRy\}$  (równoważnie:  $[x]_R = \{y \in A : xRy\}$ )

Zbiór  $[x]_R$  nazywamy *klasą abstrakcji relacji równoważności  $R$*  wyznaczoną przez element  $x$ , zwany *reprezentantem* tej klasy.

#### Przykłady.

- (1) Niech  $R = I_A$ . Dla  $x \in A$        $[x]_R = \{x\}$ .
- (2) Niech  $R \subset \mathbb{R} \times \mathbb{R}$  będzie określona następująco:  $xRy \Leftrightarrow |x| = |y|$  dla  $x, y \in \mathbb{R}$ .  
Wtedy  $[0]_R = \{0\}$  oraz dla  $x \neq 0$        $[x]_R = \{x, -x\}$ .
- (3) Niech  $R$  będzie relacją równoważności na zbiorze wszystkich ludzi określoną tak:  $xRy$  wtw, gdy  $x$  i  $y$  są tej samej płci.  
Wtedy dla dowolnej kobiety  $x$ ,  $[x]_R$  jest zbiorem wszystkich kobiet, a dla dowolnego mężczyzny  $x$ ,  $[x]_R$  jest zbiorem wszystkich mężczyzn.

**Zadanie 1.** Dany jest zbiór  $X = \{a, b, c, d\}$  i relacja  $R \subset X \times X$ . Sprawdzić, czy jest to relacja równoważności, a jeśli tak, to wyznaczyć klasy abstrakcji tej relacji.

- (a)  $R = \{\langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, d \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle\}$
- (b)  $R = \{\langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, d \rangle, \langle a, c \rangle, \langle a, d \rangle, \langle c, a \rangle, \langle c, d \rangle, \langle d, a \rangle, \langle d, c \rangle\}$
- (c)  $R = \{\langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle, \langle c, c \rangle, \langle d, d \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle c, d \rangle, \langle d, c \rangle\}$

**Zadanie 2.** Zbadać, czy podane relacje są relacjami równoważności:

- (a) relacja podzielności na zbiorze liczb naturalnych bez zera,
- (b) relacja na zbiorze liczb naturalnych większych od 1 określona następująco:

$$mRn \Leftrightarrow \text{nwd}(m, n) > 1$$

**Zadanie 3.** Wyznaczyć relacje równoważności:

- (a) na zbiorze 2-elementowym,
- (b) na zbiorze 3-elementowym,
- (c) na zbiorze 4-elementowym.

# Logika i teoria mnogości

## Ćwiczenia 14

### Funkcje

**Definicja.** Funkcją nazywamy relację binarną  $R$ , spełniającą warunek prawostronnej jednoznaczności:

$$\forall_{x,y,z} (< x, y > \in R \wedge < x, z > \in R \Rightarrow y = z).$$

Zgodnie z tym warunkiem, dla każdego obiektu  $x$  istnieje najwyżej jeden obiekt  $y$  taki, że  $< x, y > \in R$ .

**Definicja.** Niech  $f$  będzie funkcją. Dla  $x \in D(f)$  jedyny element  $y$  taki, że  $< x, y > \in f$  nazywamy *wartością funkcji  $f$*  dla argumentu  $x$  i oznaczamy  $f(x)$ .

$$(Df(x)) \forall_{x \in D(f)} \forall_y (f(x) = y \Leftrightarrow < x, y > \in f)$$

Zbiór  $D(f)$  jest *dziedziną funkcji  $f$* .

Mamy:  $D^*(f) = \{f(x) : x \in D(f)\}$ . Zbiór  $D^*(f)$ , czyli *przeciwdziedzinę funkcji  $f$* , nazywamy też zbiorem wartości funkcji  $f$ .

**Definicja.** Niech  $f$  będzie funkcją. Mówimy, że funkcja  $f$  *odwzorowuje zbiór  $X$  w zbiór  $Y$* , jeżeli  $D(f) = X$  i  $D^*(f) \subset Y$ . Piszemy  $f : X \mapsto Y$ .

**Definicja.** Niech  $f$  będzie funkcją. Mówimy, że funkcja  $f$  *odwzorowuje zbiór  $X$  na zbiór  $Y$* , jeżeli  $D(f) = X$  i  $D^*(f) = Y$ . Piszemy  $f : X \xrightarrow{na} Y$ .

**Definicja.** Funkcję  $f$  nazywamy *różnowartościową* (albo: wzajemnie jednoznaczną, jedno-jednoznaczną), jeżeli spełnia warunek:

$$\forall_{x_1, x_2 \in D(f)} (f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2).$$

$$\text{Równoważnie: } \forall_{x_1, x_2 \in D(f)} (x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)).$$

Piszemy  $f : X \xrightarrow{1-1} Y$ , jeżeli funkcja  $f : X \mapsto Y$  jest różnowartościowa.

**Definicja.** *Odwzorowaniem* nazywamy trójkę  $< f, X, Y >$  taką, że  $f$  jest funkcją,  $X, Y$  są zbiorami i  $f : X \mapsto Y$ .

**Definicja.** Odwzorowanie  $f : X \mapsto Y$  nazywamy:

*iniekcją*, jeżeli  $f : X \xrightarrow{1-1} Y$ ,

*suriekcją*, jeżeli  $f : X \xrightarrow{na} Y$ ,

*bijekcją*, jeżeli jest iniekcją i suriekcją.

**Zadanie 1.** Czy następujące relacje są funkcjami? Odpowiedź uzasadnić.

- a)  $R = \{ \langle 0, 0 \rangle, \langle 1, 0 \rangle, \langle 1, 1 \rangle \}$
- b)  $R = \{ \langle 0, 0 \rangle, \langle 1, 0 \rangle, \langle 2, 1 \rangle \}$
- c)  $R = \{ \langle x, y \rangle \in \mathbb{R} \times \mathbb{R} : x + y = 0 \}$
- d)  $R = \{ \langle x, y \rangle \in \mathbb{R} \times \mathbb{R} : x \cdot y = 0 \}$
- e)  $R = \{ \langle x, y \rangle \in X \times Y : y \text{ jest rokiem urodzenia osoby } x \}, Y = \mathbb{N}, X\text{-zbiór wszystkich ludzi.}$
- f)  $R = \{ \langle x, y \rangle \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} : x|y \}$

**Definicja.** Niech  $f : X \mapsto Y$ . Dla dowolnego  $A \subset X$  określamy zbiór:

$$f[A] = \{ f(x) : x \in A \} = \{ y : \exists x (x \in A \wedge y = f(x)) \},$$

zwany *obrazem zbioru  $A$  danym przez funkcję  $f$* .

Dla dowolnego  $B \subset Y$  określamy zbiór:

$$f^{-1}[B] = \{ x \in X : f(x) \in B \},$$

zwany *przeciwbrazem zbioru  $B$  danym przez funkcję  $f$* .

**Zadanie 2.** Dana jest funkcja  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  i zbiór  $A \subset \mathbb{R}$ . Wyznaczyć obraz zbioru  $A$  w przekształceniu  $f$ .

- a)  $f(x) = 5x - 3, \quad A = \{2, 3, 4\}$
- b)  $f(x) = 2x + 1 \quad A = (-2, 1)$
- c)  $f(x) = |x| \quad A = (-3, 0)$
- d)  $f(x) = \begin{cases} x - 2 & \text{dla } x < 1 \\ x + 4 & \text{dla } x \geq 1 \end{cases} \quad A = (0, 5)$

**Zadanie 3.** Dana jest funkcja  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  i zbiór  $B \subset \mathbb{R}$ . Wyznaczyć przeciwbraz zbioru  $B$  w przekształceniu  $f$ .

- a)  $f(x) = 2x - 1 \quad B = \{1, 3, 5\}$
- b)  $f(x) = 2 - 3x \quad B = (5, \infty)$
- c)  $f(x) = 5 \quad B = (4, 7)$
- d)  $f(x) = 5 \quad B = (1, 5)$
- e)  $f(x) = \begin{cases} x - 2 & \text{dla } x < 1 \\ x + 4 & \text{dla } x \geq 1 \end{cases} \quad B = (0, 6)$

**Zadanie 4.** Wyprowadzić prawa dla obrazów i przeciwobrazów funkcji. Zakładamy, że  $f : X \mapsto Y$ .

- a)  $f[A_1 \cup A_2] = f[A_1] \cup f[A_2]$  dla  $A_1, A_2 \subset X$
- b)  $f[\bigcup_{i \in I} A_i] = \bigcup_{i \in I} f[A_i]$  dla  $A_i \subset X$  przy  $i \in I$
- c)  $f^{-1}[B_1 \cap B_2] = f^{-1}[B_1] \cap f^{-1}[B_2]$ , jeżeli  $B_1, B_2 \subset Y$
- d)  $f^{-1}[B_1 \cup B_2] = f^{-1}[B_1] \cup f^{-1}[B_2]$ , jeżeli  $B_1, B_2 \subset Y$
- e)  $f^{-1}[\bigcap_{i \in I} B_i] = \bigcap_{i \in I} f^{-1}[B_i]$  przy  $B_i \subset Y$  przy  $i \in I, I \neq \emptyset$

# Logika i teoria mnogości

## Ćwiczenia 15

### Relacje porządkujące

**Definicja.** Relację  $R \subset A^2$  nazywamy relacją porządkującą na zbiorze  $A$ , jeżeli jest zwrotna (na  $A$ ), antysymetryczna i przechodnia. Wtedy parę  $(A, R)$  nazywamy *zbiorem uporządkowanym*.

**Definicja.** Relację  $R \subset A^2$  nazywamy relacją liniowo porządkującą na zbiorze  $A$ , jeżeli jest porządkująca i spójna (na  $A$ ). Wtedy parę  $(A, R)$  nazywamy *zbiorem liniowo uporządkowanym*.

#### Przykłady

1. Relacja  $I_A$  jest relacją porządkującą. Jest to najmniejsza (w sensie zawierania) relacja porządkująca na zbiorze  $A$ , tzn. relacja  $I_A$  jest zawarta w każdej relacji porządkującej na  $A$ .
2. Relacja inkluzji na  $\mathcal{P}(A)$ , tj,  $\{< X, Y > \in \mathcal{P}(A)^2 : X \subset Y\}$ , jest relacją porządkującą.
3. Relacja podzielności na zbiorze  $\mathbb{N}$  określona wzorem:  
$$m|n \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{N} (k \cdot m = n) \text{ dla } m, n \in \mathbb{N}$$
jest relacją porządkującą.
4. Relacja  $\leq$  na zbiorze  $\mathbb{N}$  jest relacją liniowo porządkującą. Podobnie  $\leq$  na  $\mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}$ .

**Definicja.** Niech  $(A, R)$  będzie zbiorem uporządkowanym. Zbiór  $X \subset A$  nazywamy *łańcuchem* w  $(A, R)$ , jeżeli  $(X, R \cap X^2)$  jest zbiorem liniowo uporządkowanym.

Zauważmy, że zbiór  $X \subset A$  jest łańcuchem w  $(A, R)$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $\forall x, y \in X (xRy \vee yRx)$ .

#### Przykłady

1. Rozważmy zbiór  $\mathcal{P}(\{a, b\})$  uporządkowany przez ograniczenie inkluzji do tego zbioru. Ta relacja nie jest liniowym porządkiem, ponieważ ani  $\{a\} \subset \{b\}$ , ani  $\{b\} \subset \{a\}$  nie zachodzi. Zbiory:  
 $\{\emptyset, \{a\}, \{a, b\}\}$  i  $\{\emptyset, \{b\}, \{a, b\}\}$ są łańcuchami w  $\mathcal{P}(\{a, b\})$ .

2. Rozważmy zbiór  $\{1, 2, 3, 4\}$  z relacją podzielności ograniczoną do tego zbioru. Zbiory  $\{1, 2, 4\}$ ,  $\{1, 3\}$ ,  $\{1, 4\}$  są łańcuchami.

### Diagramy Hassego skończonych zbiorów uporządkowanych

Niech  $\leq$  będzie porządkiem na  $A$ . Ostry porządek  $<$  wyznaczony przez  $\leq$  określamy tak:

$$x < y \Leftrightarrow x \leq y \wedge x \neq y$$

Niech  $(A, \leq)$  będzie zbiorem uporządkowanym. Element  $y \in A$  nazywamy następnikiem elementu  $x \in A$ , jeżeli  $x < y$ , lecz nie istnieje  $z \in A$  takie, że  $x < z$  i  $z < y$ .

W diagramie Hassego przedstawiamy elementy zbioru jako wierzchołki i prowadzimy krawędzie od każdego wierzchołka do wszystkich następników tego wierzchołka, umieszczonych wyżej.

Mamy:  $x \leq y$  wtedy i tylko wtedy, gdy w diagramie istnieje droga, idąca w górę, od  $x$  do  $y$  (dowolnej długości  $n \geq 0$ ).

Droga jest to trasa, która nie przechodzi dwukrotnie przez żaden wierzchołek. Długość drogi: liczba krawędzi, przez które przechodzi ta droga.

**Zadanie 1.** Przedstawić diagram Hassego dla zbioru  $A = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ :

1. z relacją podzielności ograniczoną do tego zbioru (jest to relacja częściowo porządkująca),
2. z naturalnym porządkiem  $\leq$  ograniczonym do tego zbioru (jest to relacja liniowo porządkująca).

**Zadanie 2.** Przedstawić diagram Hassego:

1. dla relacji  $\leq_P$  na  $\mathbb{N}^2$  ograniczonej do  $\{0, 1\}^2$
2. dla relacji  $\leq_P$  na  $\mathbb{N}^2$  ograniczonej do  $\{0, 1, 2\}^2$

$$< x_1, y_1 > \leq_P < x_2, y_2 > \Leftrightarrow x_1 \leq x_2 \wedge y_1 \leq y_2$$

**Definicja** Niech  $(A, \leq)$  będzie zbiorem uporządkowanym. Niech  $X \subset A$ . Element  $a \in A$  nazywamy:

- *elementem najmniejszym w zbiorze  $X$* , jeżeli  $a \in X$  i  $\forall_{x \in X} (a \leq x)$ ,
- *elementem największym w zbiorze  $X$* , jeżeli  $a \in X$  i  $\forall_{x \in X} (x \leq a)$ ,
- *elementem minimalnym w zbiorze  $X$* , jeżeli  $a \in X$  i  $\neg \exists_{x \in X} (x < a)$ ,
- *elementem maksymalnym w zbiorze  $X$* , jeżeli  $a \in X$  i  $\neg \exists_{x \in X} (a < x)$ ,
- *ograniczeniem dolnym zbioru  $X$* , jeżeli  $\forall_{x \in X} (a \leq x)$ ,
- *ograniczeniem górnym zbioru  $X$* , jeżeli  $\forall_{x \in X} (x \leq a)$ ,

- *kresem dolnym zbioru  $X$* , jeżeli  $a$  jest największym ograniczeniem dolnym zbioru  $X$ ,
- *kresem górnym zbioru  $X$* , jeżeli  $a$  jest najmniejszym ograniczeniem górnym zbioru  $X$ .

**Zadanie 3.** Niech  $X$  będzie zbiorem wszystkich podzbiorów zbioru liczb rzeczywistych i niech będzie dana relacja  $R = \{< A, B >: A \subseteq B\}$ . Uzasadnić, że relacja  $R$  jest relacją częściowego porządku w zbiorze  $X$ . Wyznaczyć elementy: minimalny, maksymalny, największy, najmniejszy.

**Zadanie 4.** Narysować diagram Hassego dla  $(\mathcal{P}(\{a, b, c\}), \subset)$ . Niech  $X$  będzie rodziną wszystkich niepustych podzbiorów zbioru  $\{a, b, c\}$ . Oczywiście  $X \subset \mathcal{P}(\{a, b, c\})$ . Wyznaczyć elementy: minimalny, maksymalny, największy, najmniejszy.

**Zadanie 5.** Dany jest zbiór  $X$  i relacja podzielności w tym zbiorze. Narysować diagram Hassego tej relacji i wyznaczyć elementy: minimalny, maksymalny, największy, najmniejszy.

- $X = \{3, 5, 6, 10, 12\}$
- $X = \{1, 2, 3, 4, 6, 8, 9\}$
- $X = \{2, 3, 5, 6\}$
- $X = \{2, 3, 4, 9, 36\}$