

| $p$ | $q$ | $p \wedge q$ | $p \vee q$ | $p \Rightarrow q$ | $p \Leftrightarrow q$ |
|-----|-----|--------------|------------|-------------------|-----------------------|
| 1   | 1   | 1            | 1          | 1                 | 1                     |
| 1   | 0   | 0            | 1          | 0                 | 0                     |
| 0   | 1   | 0            | 1          | 1                 | 0                     |
| 0   | 0   | 0            | 0          | 1                 | 1                     |

$$(\varphi \Leftrightarrow \psi) \Leftrightarrow (\varphi \Rightarrow \psi) \wedge (\psi \Rightarrow \varphi)$$

$$(\varphi \Rightarrow \psi) \Leftrightarrow \neg \varphi \vee \psi$$

$$\neg(\varphi \wedge \psi) \Leftrightarrow (\neg \varphi \vee \neg \psi)$$

$$\neg(\varphi \vee \psi) \Leftrightarrow (\neg \varphi \wedge \neg \psi)$$

$$\varphi \wedge (\psi \vee \chi) \Leftrightarrow (\varphi \wedge \psi) \vee (\varphi \wedge \chi) \quad \varphi \vee (\psi \wedge \chi) \Leftrightarrow (\varphi \vee \psi) \wedge (\varphi \vee \chi)$$

$$(\psi \vee \chi) \wedge \varphi \Leftrightarrow (\psi \wedge \varphi) \vee (\chi \wedge \varphi) \quad (\psi \wedge \chi) \vee \varphi \Leftrightarrow (\psi \vee \varphi) \wedge (\chi \vee \varphi)$$

- dla 0:  $x \wedge 0 = 0, x \vee 0 = x, x \wedge \neg x = 0$
- dla 1:  $x \vee 1 = 1, x \wedge 1 = x, x \vee \neg x = 1$
- prawa pochłaniania:  $x \wedge x = x, x \vee x = x$
- prawa przemienności:  $x \wedge y = y \wedge x, x \vee y = y \vee x$
- prawa łączności:  $(x \wedge y) \wedge z = x \wedge (y \wedge z)$   
 $(x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z)$
- prawa rozdzielności:  $x \wedge (y \vee z) = (x \wedge y) \vee (x \wedge z)$   
 $x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z)$
- prawo podwójnej negacji:  $\neg \neg x = x$
- prawa De Morgana:  $\neg(x \wedge y) = \neg x \vee \neg y, \neg(x \vee y) = \neg x \wedge \neg y$
- prawo transpozycji:  $x \Rightarrow y = \neg y \Rightarrow \neg x$

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

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

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

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

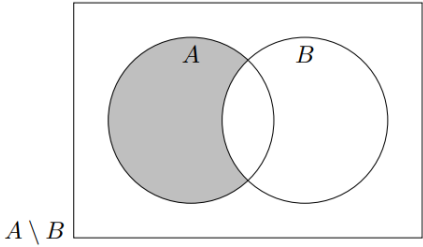
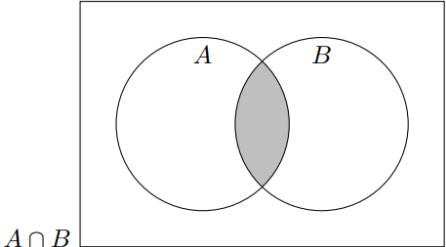
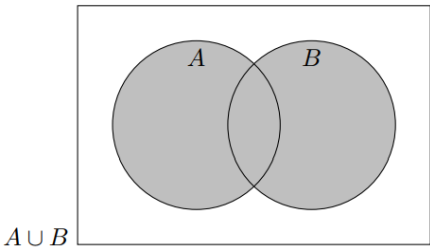
Czytamy  $A \cup B$ :  $A$  plus  $B$ ,  $A \cap B$ :  $A$  razy  $B$ ,  $A \setminus B$ :  $A$  minus  $B$ .

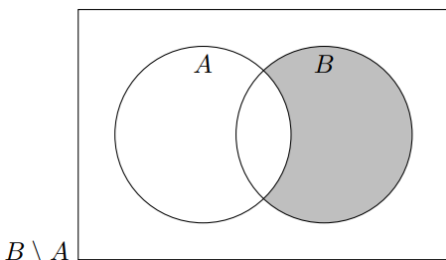
Iloczyn  $A \cap B$  nazywamy też przekrojem (częścią wspólną) zbiorów  $A$  i  $B$ .

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

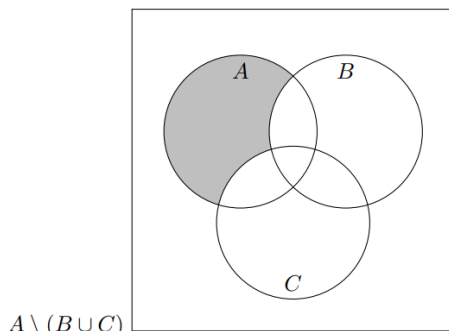
$$(D\cap) \quad x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in B$$

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

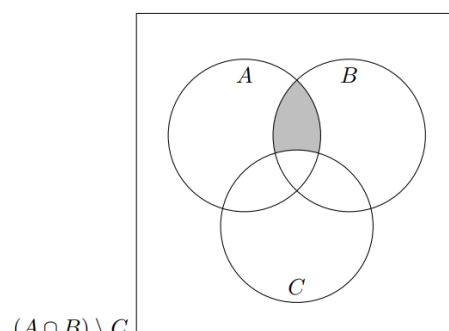




$B \setminus A$



$A \setminus (B \cup C)$



$(A \cap B) \setminus C$

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  $B$ :*

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

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

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  $\{A_i\}_{i \in I}$

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

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

**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 podzbiórmi 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  $U$ ).

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:

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

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

### 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).

## Iloczyn kartezjański

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

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

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  $\forall x, y (\langle x, y \rangle \in R \Rightarrow \langle y, x \rangle \notin R)$
- *antysymetryczną*, 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:  $\langle x, x \rangle \in R$ .

## Relacja odwrotna i złożenie relacji

$$R^{-1} = \{\langle x, y \rangle : \langle y, x \rangle \in R\} \text{ (relacja odwrotna do } R\text{)}$$

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

## 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:  $\forall x, y, z (xRy \wedge yRz \Rightarrow xRz)$

Niech  $R = I_A$ . Dla  $x \in A$   $[x]_R = \{x\}$ .

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  $x \neq 0$   $[x]_R = \{x, -x\}$ .

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.

**Definicja.** Niech  $f$  będzie funkcją. Dla  $x \in D(f)$  jedyny element  $y$  taki, że  $\langle x, y \rangle \in f$  nazywamy *wartością funkcji*  $f$  dla argumentu  $x$  i oznaczamy  $f(x)$ .  
 $(Df(x)) \forall x \in D(f) \forall y (f(x) = y \Leftrightarrow \langle x, y \rangle \in f)$   
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.** 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.** 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  $f$* .

**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  $\forall x, y \in X (xRy \vee yRx)$ .

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:

$$\{\emptyset, \{a\}, \{a, b\}\} \text{ i } \{\emptyset, \{b\}, \{a, b\}\}$$

są łańcuchami w  $\mathcal{P}(\{a, b\})$ .

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

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

Dla elementu  $x \in A$  określamy zbiór:

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

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

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

$$\forall x, y, z (\langle x, y \rangle \in R \wedge \langle x, z \rangle \in R \Rightarrow y = z).$$

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

**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.** *Odwzorowaniem* nazywamy trójkę  $\langle f, X, Y \rangle$  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.

**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 porządkującą i spójna (na  $A$ ). Wtedy parę  $(A, R)$  nazywamy *zbiorem liniowo uporządkowanym*.

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  $A$ .

Relacja inkluzji na  $\mathcal{P}(A)$ , tj.  $\{\langle X, Y \rangle \in \mathcal{P}(A)^2 : X \subset Y\}$ , jest relacją porządkującą.

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.

Relacja  $\leq$  na zbiorze  $\mathbb{N}$  jest relacją liniowo porządkującą. Podobnie  $\leq$  na  $\mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}$ .

## 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.

**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  $X$ .