

Relacje

Tematem są relacje, czyli pewne związki pomiędzy obiektami. Zazwyczaj mówimy, że elementy są w relacji, jeśli jest między nimi pewna zależność. Formalnie relacje definiujemy jako podzbiory iloczynu kartezjańskiego zbiorów.

Określenie relacji

Def. Relacją n -argumentową nazywamy zbiór $R \subseteq X_1 \times X_2 \times \dots \times X_n$.

Zbiór $X_1 \cup X_2 \cup \dots \cup X_n$ nazywamy **połem relacji**.

Jeśli $X_1 = X_2 = \dots = X_n = X$, to mówimy o relacji w zbiorze X .

Przypadki szczególne:

- $n = 1$, wtedy $R \subseteq X$ to relacja 1-członowa, jest to podzbiór zbioru X ,
- $n = 2$, to $R \subseteq X \times Y$ nazywamy **relacją binarną**.

Relacje binarne

Relację binarną (dwuargumentową) zazwyczaj rozumiemy jako sposób łączenia elementów pewnego zbioru w pary uporządkowane.

Niech $R \subseteq X \times Y$. Stosujemy równoważne zapisy $(x, y) \in R$ oraz $x R y$ które czytamy: x jest w relacji R z elementem y .

Wykresem relacji $R \subseteq X \times Y$ nazywamy zbiór wszystkich par (x, y) należących do relacji R .

Definiujemy ponadto:

- **zaprzeczenie relacji R** : $x \not R y \Leftrightarrow \sim (x R y)$;
- **dziedzina relacji R** to zbiór: $\text{dom}R = d_R := \{x \in X : \exists y \in Y \ x R y\}$;
- **przeciwdziedzina relacji R** to zbiór: $d_R^{-1} := \{y \in Y : \exists x \in X \ x R y\}$;
- **relacja odwrotna do R** to relacja: $R^{-1} := \{(y, x) \in Y \times X : (x, y) \in R\}$,
 $y R^{-1} x \Leftrightarrow x R y$, $d_{R^{-1}} = d_R^{-1}$, $d_{R^{-1}}^{-1} = d_R$;
- **złożenie relacji R i S** : jeśli $R \subseteq X \times Y$, $S \subseteq Y \times Z$, to $S \circ R = U \subseteq X \times Z$
 $x U z \Leftrightarrow \exists y \in Y (x R y \wedge y S z)$.

Składanie relacji nie jest przemienne, ale jest łączne, to znaczy: $R \circ (S \circ T) = (R \circ S) \circ T$.

Relacje szczególne

1. **Relacja pełna** (każdy x jest w relacji z każdym y) – $R = X \times Y$;
2. **Relacja pusta** (żadne elementy nie są w relacji) – $R = \emptyset \subseteq X \times Y$;
3. **Relacja identyczności** (równości) – $I_X = id_X$:

$$I_X \subseteq X \times X, \quad x I_X y \Leftrightarrow x = y, \quad R \circ I_X = R.$$

Przykład 1. Przykładowe relacje w zbiorze \mathbb{N} :

- a) $xR_1y \Leftrightarrow x = y$;
- b) $xR_2y \Leftrightarrow x \neq y$;
- c) $xR_3y \Leftrightarrow x \leq y$;
- d) $xR_4y \Leftrightarrow x < y$;
- e) $xR_5y \Leftrightarrow x + y = 100$;
- f) $xR_6y \Leftrightarrow x|y$ (x jest dzielnikiem liczby y);
- g) $xR_7y \Leftrightarrow 10|(x - y)$ (x i y mają taką samą cyfrę jedności).

Przykład 2. Przykładowe relacje w zbiorze osób mieszkających obecnie w Polsce:

- a) $AS_1B \Leftrightarrow$ osoba A jest bratem osoby B;
- b) $AS_2B \Leftrightarrow$ osoba A jest młodsza od osoby B (osoba A urodziła się co najmniej 5 minut później niż osoba B);
- c) $AS_3B \Leftrightarrow$ osoby A i B urodziły się w odstępie czasu nieprzekraczającym 365 dni;
- d) $AS_4B \Leftrightarrow$ osoby A i B urodziły się w tym samym roku kalendarzowym;
- e) $AS_5B \Leftrightarrow$ osoba A i osoba B mają tę samą matkę;
- f) $AS_6B \Leftrightarrow$ osoba A i osoba B mają wspólnego dziadka.

Podstawowe własności relacji

Def. O relacji $R \subseteq X \times X$ mówimy, że jest:

1. **zwrotna** $\Leftrightarrow \forall x \in X \quad x R x$
2. **symetryczna** $\Leftrightarrow \forall x, y \quad (x R y \Rightarrow y R x)$
3. **antysymetryczna** $\Leftrightarrow \forall x, y \quad [(x R y \wedge y R x) \Rightarrow x = y]$
4. **spójna** $\Leftrightarrow \forall x, y \quad (x R y \vee y R x \vee x = y)$.

5. **przechodnia** $\Leftrightarrow \forall x, y, z [(x R y \wedge y R z) \Rightarrow x R z]$

Przykład 3.

Relacje zwrotne:

równość obiektów, słaba nierówność dla liczb rzeczywistych, podzielność liczb, zawieranie zbiorów, przystawanie figur, podobieństwo figur oraz relacje $R_1, R_3, R_6, R_7, S_3, S_4, S_5, S_6$ z przykładów 1. i 2.

Relacje symetryczne:

równość obiektów, prostopadłość i równoległość prostych, przystawanie figur, podobieństwo figur oraz relacje $R_1, R_2, R_5, R_7, S_3, S_4, S_5, S_7$ z przykładów 1. i 2.

Relacja S_1 nie jest symetryczna, bo np. Adam jest bratem Beaty, a Beata nie jest bratem Adama.

Relacje antysymetryczne:

równość obiektów, nierówność słaba lub ostra dla liczb rzeczywistych, zawieranie zbiorów, podzielność liczb oraz relacje R_1, R_3, R_3, S_2 z przykładów 1. i 2.

Relacja $<$ jest relacją antysymetryczną, bo implikacja $[(x < y \wedge y < x) \Rightarrow x = y]$ jest prawdziwa dla dowolnych liczb rzeczywistych (poprzednik jest fałszywy).

Relacje spójne:

nierówność słaba i ostra w zbiorze liczb.

Relacja S_2 raczej nie jest spójna, bo pewnie znalazłyby się dwie osoby urodzone w odstępie mniejszym niż 5 minut.

Relacje przechodnie:

równość obiektów, nierówność słaba i ostra, podzielność liczb, zawieranie zbiorów, przystawanie figur, podobieństwo figur, równoległość prostych oraz relacje $R_1, R_3, R_4, R_6, R_7, S_2, S_4, S_5$ z przykładów 1. i 2.

Relacja S_3 nie jest przechodnia, bo możemy wziąć po uwagę np. osoby:

A, osobę B urodzoną 300 dni później niż osoba A oraz osobę C urodzoną 300 dni później niż osoba B. Mamy wtedy AS_3B oraz BS_3C , ale nie zachodzi AS_3C .

Relacja S_6 nie jest przechodnia. Możemy wziąć pod uwagę parę osób A i B mających wspólnego dziadka oraz parę B i C mających wspólnego innego dziadka, który nie jest dziadkiem osoby A.

Uwaga: Jedyna relacja, która jest jednocześnie symetryczna i antysymetryczna, to relacja równości obiektów.

Operacje na relacjach

Niech $R_1, R_2 \subseteq X^2$ – relacje. Definiujemy następujące operacje:

- suma relacji – $R_1 \cup R_2$: $x (R_1 \cup R_2) y \Leftrightarrow x R_1 y \vee x R_2 y$;
- przecięcie relacji – $R_1 \cap R_2$: $x (R_1 \cap R_2) y \Leftrightarrow x R_1 y \wedge x R_2 y$;
- dopełnienie relacji – $X^2 \setminus R_1$: $x (X^2 \setminus R_1) y \Leftrightarrow \sim (x R_1 y)$.

Relacje równoważności

Relacje równoważności pozwalają utożsamiać (grupować) obiekty mające wspólną wybraną cechę.

Def. Relacja ρ w zbiorze X jest **relacją równoważności**, jeśli jest zwrotna, symetryczna i przechodnia.

Dla obiektów będących w relacji równoważności często stosujemy oznaczenia:

$$x \sim y, \quad x \approx y, \quad x \equiv y$$

i nazywamy je obiektami równoważnymi.

Przykład 4. Przykładowe relacje równoważności:

- Relacja równości obiektów w pewnym zbiorze X .
- Relacje R_1, R_7, S_4, S_5 z przykładów 1. i 2.
- Relacja równoległości prostych na płaszczyźnie, relacja przystawania figur oraz relacja podobieństwa figur.
- W zbiorze podzbiorów pewnego zbioru n -elementowego relacja:

$$A \rho B \Leftrightarrow A \text{ i } B \text{ mają tyle samo elementów.}$$

e) W zbiorze liczb całkowitych relacja $k \sim_p n \Leftrightarrow p|(k - n)$,

gdzie p jest ustaloną liczbą naturalną, $p \geq 2$.

Sprawdzenie, że relacja \sim_p jest relacją równoważności:

- zwrotność: $k \sim_p k$ oznacza, że $p|(k - k)$, co zachodzi dla dowolnego $k \in \mathbb{Z}$.

(ii) symetryczność: Warunek $k \sim_p n$ oznacza, że liczba $k - n$ jest wielokrotnością liczby p . Jeśli tak jest, to liczba $-(k - n) = n - k$ też jest wielokrotnością liczby p , a to oznacza, że $n \sim_p k$.

(iii) przechodność: Jeśli zachodzi $k \sim_p n$ oraz $n \sim_p l$, czyli obie liczby: $k - n$ oraz $n - l$ są wielokrotnościami p , to również ich suma $k - n + n - l = k - l$ jest wielokrotnością p , co oznacza, że $k \sim_p l$.

Dwie liczby k i n są w relacji \sim_p , gdy mają taką samą resztę z dzielenia przez p .

Relację \sim_p nazywamy relacją przystawania modulo p .

f) W zbiorze $X \neq \emptyset$ relacja \sim_f określona za pomocą funkcji $f : X \rightarrow Y$

$$x_1 \sim_f x_2 \Leftrightarrow f(x_1) = f(x_2).$$

Sprawdzenie, że relacja \sim_f jest relacją równoważności:

(i) zwrotność: $x \sim_f x$ oznacza, że $f(x) = f(x)$, co zachodzi dla każdego $x \in X$;

(ii) symetryczność: jeśli $x_1 \sim_f x_2$, czyli $f(x_1) = f(x_2)$, to oczywiście $f(x_2) = f(x_1)$ (co wynika z symetryczności relacji $=$), a to z kolei oznacza, że $x_2 \sim_f x_1$.

Wynikanie prawdziwe dla dowolnych $x_1, x_2 \in X$.

(iii) przechodność: jeśli $x_1 \sim_f x_2$ i $x_2 \sim_f x_3$, czyli $f(x_1) = f(x_2)$ i $f(x_2) = f(x_3)$, to z przechodności relacji $=$ mamy $f(x_1) = f(x_3)$, czyli $x_1 \sim_f x_3$.

Wynikanie prawdziwe dla dowolnych $x_1, x_2, x_3 \in X$.

Relacja równoważności określona w zbiorze X pozwala na **podział** tego zbioru na rozłączne podzbiory - **klasy abstrakcji**. Podział ten wprowadza się następująco: jeśli obiekty są w relacji, to należą do tej samej klasy, a obiekty niebędące w relacji należą do różnych klas.

Proces tworzenia klas - przydzielania obiektów do klas nazywamy **klasyfikacją**.

W matematyce klasyfikacja obiektów jest kluczowa, bo pozwala badać uniwersalne własności obiektów z tej samej klasy oraz daje narzędzia rozróżniania klas.

Jako przykład weźmy zbiór trójkątów na płaszczyźnie i relację podobieństwa trójkątów.

W każdej klasie będą trójkąty podobne do jakiegoś **reprezentanta**.

Takich klas jest nieskończenie wiele, ale możemy wśród nich wyróżnić np. klasę trójkątów równobocznych. Dalej możemy formułować **uniwersalne** twierdzenia dotyczące wszystkich trójkątów równobocznych, mówiące o takich ich własnościach, które nie zależą ani od ich rozmiaru, ani od położenia na płaszczyźnie.

Def. Niech ϱ – relacja równoważności w zbiorze $X \neq \emptyset$.

Klasą abstrakcji elementu $x \in X$ względem relacji ϱ nazywamy zbiór:

$$[x]_{\varrho} = \{y \in X : y \varrho x\}, \quad y \in [x]_{\varrho} \Leftrightarrow y \varrho x$$

Każdy element $y \in [x]_{\varrho}$ nazywamy **reprezentantem** tej klasy abstrakcji.

Def. Zbiorem ilorazowym relacji ϱ nazywamy zbiór wszystkich klas abstrakcji względem relacji ϱ :

$$X/\varrho := \{[x]_{\varrho} : x \in X\}$$

Przykład 5. Wyznamy klasy abstrakcji dla wybranych relacji z przykładu 4.

- Dla relacji równości obiektów w zbiorze X .

Niech $x \in X$, wtedy $[x]_{=} = \{y \in X : y = x\} = \{x\}$

Klasy abstrakcji są jednoelementowe.

Zbiór ilorazowy ma tyle elementów ile zbiór X .

- Dla relacji S_4 z przykładu 2.

X - zbiór osób mieszkających obecnie w Polsce.

$A S_4 B \Leftrightarrow$ osoby A i B urodziły się w tym samym roku kalendarzowym;

$[A]_{S_4}$ = zbiór osób, które urodziły się w tym samym roku co osoba A .

Wiadomo, że zbiór X jest skończony i ograniczony jest wiek osób, więc jest skończona liczba klas, nie większa niż np. 120, jeśli przyjmiemy, że nie ma osoby w wieku 120 lat ani starszej. Aby wiedzieć więcej, trzeba by znać dane na temat liczby osób urodzonych w kolejnych latach od 1900 roku i żyjących w Polsce.

Można jeszcze przypuszczać, że większość słuchaczy tego przedmiotu należy do tej samej klasy osób urodzonych w 2001 roku.

- Dla relacji przystawania modulo p w zbiorze liczb całkowitych: $k \sim_p n \Leftrightarrow p|(k-n)$

Klasa $[0]_{\sim_p} = \{k \in \mathbb{Z} : p|(k-0)\} = p\mathbb{Z}$ – zbiór liczb podzielnych przez p .

Klasa $[1]_{\sim_p} = \{k \in \mathbb{Z} : p|(k-1)\} = \{k \in \mathbb{Z} : \exists l \in \mathbb{Z} k = p \cdot l + 1\} = \{p \cdot l + 1 : l \in \mathbb{Z}\}$ – zbiór liczb, które mają resztę z dzielenia przez p równą 1.

Różnych klas dla tej relacji będzie p , bo tyle jest możliwych reszt z dzielenia przez p : $0, 1, 2, \dots, p-1$.

Do tej samej klasy należą liczby, które mają taką samą resztę z dzielenia przez p .

Zbiór ilorazowy tej relacji jest p -elementowy, $\mathbb{Z}/\sim_p = \{[0]_{\sim_p}, [1]_{\sim_p}, \dots, [p-1]_{\sim_p}\}$.

Wszystkie klasy abstrakcji tej relacji są nieskończone.

- Dla relacji R_7 z przykładu 1.

Jest to relacja przystawania modulo 10 w zbiorze liczb naturalnych.

$$kR_7n \Leftrightarrow k \sim_{10} n \Leftrightarrow 10|(k-n) \quad (k \text{ i } n \text{ mają taką samą ostatnią cyfrę}).$$

Jest 10 różnych klas abstrakcji tej relacji:

$$[1]_{\sim_{10}} = \{10k+1 : k \in \mathbb{N}\}, [2]_{\sim_{10}} = \{10k+2 : k \in \mathbb{N}\}, \dots [10]_{\sim_{10}} = \{10k : k \in \mathbb{N}\}.$$

Zauważmy, że np. $[1]_{\sim_{10}} = [21]_{\sim_{10}}, [7]_{\sim_{10}} = [587]_{\sim_{10}}$.

Równość klas oznacza, że to są te same zbiory.

Ta relacja ma szczególne własności, które wykorzystujemy przy dodawaniu i mnożeniu liczb.

Mianowicie: ostatnia cyfra wyniku dodawania oraz mnożenia liczb naturalnych jest określona przez ostatnie cyfry składników (czynniki).

Na przykład dla liczb 38576 i 79547 ostatnia cyfra ich sumy to $3 = (6 + 7) \pmod{10}$,

a ostatnia cyfra ich iloczynu to $2 = (6 \cdot 7) \pmod{10}$.

Nie potrzebujemy dodawać ani mnożyć tych liczb, możemy się skupić na tym co istotne, czyli na ostatnich cyfrach.

Tw. Jeżeli ρ jest relacją równoważności w zbiorze X , to:

1. $\forall x \in X \quad x \in [x]_{\rho}$
2. $\forall x, y \in X \quad ([x]_{\rho} = [y]_{\rho} \Leftrightarrow x \rho y)$
3. $\forall x, y \in X \quad ([x]_{\rho} \neq [y]_{\rho} \Rightarrow [x]_{\rho} \cap [y]_{\rho} = \emptyset)$
4. $\bigcup_{x \in X} [x]_{\rho} = X$
5. $\forall x, y \in X \quad y \in [x]_{\rho} \Rightarrow x \in [y]_{\rho}$.

Def. Niech $X \neq \emptyset$. Rodzinę $\mathcal{A} = \{A_i : i \in I\} \subseteq 2^X$ nazywamy **podziałem zbioru X** , jeśli spełnione są następujące warunki:

1. $\forall A_i \in \mathcal{A} \quad A_i \neq \emptyset$
2. $\forall A_i, A_j \in \mathcal{A} \quad A_i \neq A_j \Rightarrow A_i \cap A_j = \emptyset$
3. $\bigcup_{i \in I} A_i = X$.

Podział zbioru X to inaczej wybór takich niepustych, parami rozłącznych podzbiorów tego zbioru, których suma jest całym zbiorem X .

Tw. Jeżeli ρ jest relacją równoważności w zbiorze X , to zbiór ilorazowy X/ρ jest podziałem zbioru X , ponadto jeśli \mathcal{A} jest podziałem zbioru X , to relacja $\rho_{\mathcal{A}}$ na zbiorze X określona następująco:

$$x \rho_{\mathcal{A}} y \Leftrightarrow \exists A_i \in \mathcal{A} (x \in A_i \wedge y \in A_i)$$

jest relacją równoważności.

Twierdzenie powyższe mówi, że każda relacja równoważności w zbiorze X definiuje podział tego zbioru. Elementami tego podziału są klasy abstrakcji tej relacji.

Ponadto relacja równoważności może być zdefiniowana tak, by była "zgodna" z danym podziałem zbioru.

Przykład 6.

a) Czy istnieje w zbiorze liczb naturalnych taka relacja równoważności, która ma skończoną liczbę klas abstrakcji i wszystkie te klasy są skończone?

Pytanie o istnienie relacji równoważności możemy zastąpić pytaniem o istnienie odpowiedniego podziału zbioru \mathbb{N} : Czy można zbiór \mathbb{N} zapisać jako sumę skończonej liczby zbiorów skończonych?

Nie jest to możliwe, bo suma skończonej liczby zbiorów skończonych jest zbiorem skończonym, a zbiór \mathbb{N} jest zbiorem nieskończonym.

b) Czy istnieje w zbiorze liczb naturalnych taka relacja równoważności, która ma nieskończenie wiele klas abstrakcji i wszystkie te klasy są skończone?

Problem równoważny: czy można zdefiniować podział zbioru \mathbb{N} na nieskończenie wiele rozłącznych skończonych podzbiorów?

Można. Na przykład podział na podzbiory jednoelementowe.

Inna możliwość: tworzymy podzbiory 2-elementowe postaci $A_k = \{2k - 1, 2k\}$

i mamy wtedy $\mathbb{N} = \{1, 2\} \cup \{3, 4\} \cup \dots \cup \{2k - 1, 2k\} \cup \dots$

Mając taki podział możemy zdefiniować odpowiadającą mu relację równoważności:

$$m \sim n \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{N} (m \in \{2k - 1, 2k\} \wedge n \in \{2k - 1, 2k\}),$$

czyli dwie liczby są w relacji, gdy należą do tego samego "kawałka" podziału.

Istnieją oczywiście inne możliwości podziału zbioru \mathbb{N} na nieskończenie wiele parami rozłącznych skończonych podzbiorów, a co za tym idzie można odpowiednio inaczej zdefiniować odpowiadające temu podziałowi relacje równoważności.