

# Bazy danych i systemy zarządzania

---

## Wykład II

# Matematyczne podstawy relacyjnych baz danych

Antoni Ligeza

ligeza@agh.edu.pl

<http://galaxy.uci.agh.edu.pl/~ligeza.htm>

---

# Zbiory

---

## Pojęcie zbioru

Pojęcie *zbioru* jest powszechnie stosowane w matematyce i w języku codziennym. Przyjmuje się, że pojęcia zbioru nie definiuje się (pojęcie pierwotne). Intuicyjnie, oznacza ono zestaw lub kolekcję pewnych elementów. Zwykle przyjmuje się, że są to elementy podobne, jednakowego typu. Jednak znane są próby definicji tego pojęcia, np.

**Definicja 1** Przez **zbiór** rozumiemy *złączenie  $M$  określonych rozróżnialnych obiektów naszego doświadczenia pogładowego lub naszej wyobraźni w jedną całość* (Georg Cantor, 1845-1918).

Te rozróżnialne obiekty nazywamy właśnie elementami zbioru  $M$ . Stosowana jest następująca notacja:

- $m \in M$ : obiekt (element)  $m$  należy do zbioru  $M$ ,
- $m \notin M$ : obiekt (element)  $m$  nie należy do zbioru  $M$ ,
- $M = \{m_1, m_2, \dots, m_k\}$ : zbiór  $M$  składa się (tylko i wyłącznie) z elementów  $m_1, m_2, \dots, m_k$ ; przedstawiamy *wyliczenie* tych elementów,
- $M = \{m \in U : \phi(m)\}$ : zbiór  $M$  składa się tylko i wyłącznie z tych elementów zbioru  $U$  (universum), które spełniają warunek (logiczny) zdefiniowany formułą  $\phi(m)$ .

Kolejność elementów w zbiorze nie jest istotna. Każdy element zbioru może wystąpić w nim tylko raz. Zbiory mogą być skończone ( $k$ -elementowe,  $k \geq 0$ ) lub nieskończone. Zbiory mogą być *ciągłe* lub *dyskretne*.

Liczbę elementów zbioru  $M$  oznaczamy przez  $||M||$ ,  $\text{card}(M)$ , lub  $\#M$ .

---

---

---

# Zbiory

---

---

## Definiowanie zbiorów

Zbiory mogą być definiowane w następujący sposób:

- **ekstensjonalnie**, tzn. poprzez wyliczenie wszystkich elementów, np.  $\{pon., wt., \acute{s}r., czw., pt., so., niedz.\}$ ,  $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ , lub  $\{a, b, c, \dots, x, y, z\}$ ,  $\{1, 2, 3, \dots\}$ ,  $\{1, 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, \dots\}$ ,
- **intensjonalnie**, tzn. poprzez zdefiniowanie własności elementów, najczęściej z pewnego uniwersum (tzn. zadanie dziedziny i warunku), np.  $\{n \in N : 2|n\}$ ,
- **rekurencyjnie**, tzn. poprzez zdefiniowanie pewnego elementu (elementów) bazowego i reguły produkcji, np.  $x_1 = 1, x_2 = 1, x_i = x_{i-1} + x_{i-2}$  dla  $i \geq 3$ ,
- za pomocą operacji algebry zbiorów (zadawanie wtórne),
- za pomocą operacji logicznych (zadawanie wtórne).

## Operacje algebry zbiorów

Dwa zbiory  $X$  i  $Y$  są równe  $X = Y$ , wtw. gdy każdy element  $X$  należy do  $Y$  i na odwrót. Zbiór  $X$  jest podzbiorem (właściwym) zbioru  $Y$  wtw. każdy element  $X$  należy do zbioru  $Y$ , co notujemy  $X \subseteq Y$  ( $X \subset Y$  gdy  $X \neq Y$ ).

**Suma zbiorów:**  $X \cup Y = \{x : x \in X \vee x \in Y\}$ ,

**Iloczyn (przecięcie) zbiorów:**  $X \cap Y = \{x : x \in X \wedge x \in Y\}$ ,

**Różnica zbiorów:**  $X \setminus Y = \{x : x \in X \wedge \neg x \in Y\}$ ,

**Dopełnienie zbioru  $X$  (do uniwersum  $U$ ):**  $\bar{X} = U \setminus X$ .

Zbiór pusty oznaczamy przez  $\emptyset$ . Zbiór wszystkich podzbiorów  $U$  przez  $2^U$ .

---

---

# Zbiory

---

---

## Wybrane zbiory liczbowe

- $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, \dots\}$  – zbiór liczb naturalnych,
- $\mathbb{P} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, \dots\}$  – zbiór liczb całkowitych dodatnich,
- $\mathbb{Z} = \{0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, \dots\}$  – zbiór liczb całkowitych,
- $\mathbb{Q} = \{m/n : m \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{Z}\}$  – zbiór liczb wymiernych,
- $\mathbb{R}$  – zbiór liczb rzeczywistych,

Zachodzi:

$$\mathbb{P} \subset \mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R}$$

$2^S$  – Zbiór wszystkich podzbiorów zbioru  $S$  (zbiór potęgowy).

$$\text{card}(2^S) = 2^n \text{ gdzie } n = \text{card}(S)$$

## Przedziały

- $[a, b] = \{x \in \mathbb{R} : a \leq x \leq b\}$  – przedział obustronnie domknięty,
- $(a, b) = \{x \in \mathbb{R} : a < x < b\}$  – przedział obustronnie otwarty,
- $(a, b] = \{x \in \mathbb{R} : a < x \leq b\}$  – przedział lewostronnie otwarty i prawostronnie domknięty,
- $[a, b) = \{x \in \mathbb{R} : a \leq x < b\}$  – przedział lewostronnie domknięty i prawostronnie otwarty.

---

---

## Zbiory

---

---

### Prawa algebry zbiorów

- $X \cup Y = Y \cup X$  – przemienność sumy,
- $X \cap Y = Y \cap X$  – przemienność iloczynu,
- $(X \cup Y) \cup Z = X \cup (Y \cup Z)$  – łączność sumy,
- $(X \cap Y) \cap Z = X \cap (Y \cap Z)$  – łączność iloczynu,
- $X \cup (Y \cap Z) = (X \cup Y) \cap (X \cup Z)$  – rozdzielność sumy względem iloczynu,
- $X \cap (Y \cup Z) = (X \cap Y) \cup (X \cap Z)$  – rozdzielność iloczynu względem sumy,
- $X \cup X = X, X \cap X = X$  – idempotentność,
- $X \cup \emptyset = X, X \cap U = X$  – identyczność; element neutralny,
- $X \cup U = U, X \cap \emptyset = \emptyset$  – identyczność; element przeciwny,
- $\overline{\overline{X}} = X$  – prawo podwójnego dopełnienia,
- $X \cup \overline{X} = U, X \cap \overline{X} = \emptyset$ ,
- $\overline{U} = \emptyset, \overline{\emptyset} = U$ ,
- $\overline{X \cup Y} = \overline{X} \cap \overline{Y}$  – prawo De Morgana dla dopełnienia sumy,
- $\overline{X \cap Y} = \overline{X} \cup \overline{Y}$ , – prawa De Morgana dla dopełnienia iloczynu.

## Zbiory z powtórzeniami

Zbiory z powtórzeniami to zbiory w których identyczne elementy mogą występować wielokrotnie; inne stosowane nazwy to *multizbiory* lub *wielozbiory*.

**Definicja 2** Zbiorem z powtórzeniami  $M$  określonym nad pewnym zbiorem  $U$  nazywamy dowolny zbiór par  $\{(r_M(u), u) : u \in U, r_M(u) \in N \cup \{0\}\}$ , gdzie  $r_M$  jest funkcją typu  $r_M : U \rightarrow N \cup \{0\}$ .

Wielozbiory zapisywane są w postaci  $M = \sum r_M(u) * u$  lub jako zbiory par postaci  $M = \{(r_M(u_1), u_1), (r_M(u_2), u_2), \dots, (r_M(u_k), u_k)\}$  (dla  $r_M(u) \neq 0$ ). Liczbę  $r_M(u)$  nazywa się *krotnością* elementu  $u$  w wielozbiorze  $M$  lub *współczynnikiem repetycji*. **Suma zbiorów (teoriomnogościowa):**

$$M_1 \cup M_2 = \sum_{u \in U} \max(r_{M_1}(u), r_{M_2}(u)) * u$$

**Przecięcie (iloczyn teoriomnogościowy):**

$$M_1 \cap M_2 = \sum_{u \in U} \min(r_{M_1}(u), r_{M_2}(u)) * u$$

**Różnica zbiorów:**

$$M_1 \setminus M_2 = \sum_{u \in U} \max((r_{M_1}(u) - r_{M_2}(u)), 0) * u$$

**Dodawanie (suma arytmetyczna):**

$$M_1 + M_2 = \sum_{u \in U} (r_{M_1}(u) + r_{M_2}(u)) * u$$

**Mnożenie skalarne:**

$$k \cdot M = \sum_{u \in U} (k \cdot r_M(u)) * u$$

**Zawieranie:**

$$M_1 \subseteq M_2 \text{ wtw. } \forall u \in U \quad r_{M_1}(u) \leq r_{M_2}(u)$$

**Równość:**

$$M_1 = M_2 \text{ wtw. } \forall u \in U \quad r_{M_1}(u) = r_{M_2}(u).$$

---

# Relacje

---

## Pojęcie relacji

Pojęcie relacji jest stosowane zarówno w języku potocznym jak i w naukach ścisłych. Intuicyjnie, *relacja* oznacza pewien związek zachodzący pomiędzy dwoma lub więcej elementami, inaczej – pewną własność spełnianą przez te elementy. Przykładami tak rozumianej relacji mogą być szeroko pojmowane związki rodzinne (relacje rodzinne, relacje pokrewieństwa), zależności służbowe (relacje przełożony – podwładny), stosunki pomiędzy państwami (relacje międzypaństwowe), itp. Relacje takie określane są poprzez nazwę kryjącą pewne znaczenie, określającą rodzaj związku, a odnoszoną do elementów spełniających tą relację (najczęściej dwóch).

Przykłady relacji rozumianej jako związek lub własność zawarte są np. w następujących stwierdzeniach:

*Jest pięknie.*

*Adam ma brata.*

*Jan jest bratem Adama.*

*Jan jest średnim bratem Adama i Karola.*

Powyższe własności stanowią przykłady relacji zero-, jedno-, dwu- oraz trzyargumentowych; nazwę relacji wyróżniono kursywą, imiona braci stanowią argumenty relacji. Tak rozumiane relacje można definiować na dwa podstawowe sposoby: *ekstensjonalnie*, tzn. poprzez wyliczenie wszystkich krotek ( $k$ -elementowych ciągów) tworzących tą relację oraz *intensjonalnie*, tzn. poprzez podanie warunku który muszą spełniać elementy relacji, zazwyczaj podając równocześnie uniwersum.

W istocie, relacja może mieć dowolną całkowitą, nieujemną liczbę argumentów. Relacjami najczęściej rozważanymi w matematyce są relacje dwuarargumentowe (dwuczłonowe) stanowiące klasę relacji dla których zdefiniowano szereg istotnych własności i znajdujących szerokie zastosowanie.

---

---

---

## Relacje dwuargumentowe

---

---

### Iloczyn kartezjański dwóch zbiorów

**Definicja 3** *Iloczynem kartezjańskim  $X \times Y$  (dowolnych) zbiorów  $X$  oraz  $Y$  nazywamy zbiór wszystkich par postaci  $(x, y)$ , takich, że  $x \in X$  i  $y \in Y$ ; formalnie*

$$X \times Y = \{(x, y) : x \in X \wedge y \in Y\}. \quad (1)$$

Liczba elementów iloczynu kartezjańskiego wynosi  $\|X\| \cdot \|Y\|$ .

#### Przykład

Niech  $X = \{x_1, x_2, x_3, x_4\}$  a  $Y = \{y_1, y_2, y_3\}$ . Iloczyn kartezjański  $X \times Y = \{(x_1, y_1), (x_1, y_2), (x_1, y_3), (x_2, y_1), (x_2, y_2), (x_2, y_3), (x_3, y_1), (x_3, y_2), (x_3, y_3), (x_4, y_1), (x_4, y_2), (x_4, y_3)\}$  ma 12 elementów.

Praktyczne znaczenie iloczynu kartezjańskiego: zawiera on *wszystkie* możliwe połączenia elementów pierwszego zbioru z elementami drugiego zbioru.

### Definicja relacji dwuargumentowej

Poniżej przedstawiono definicję pojęcia *relacji dwuargumentowej*. Relacja taka nazywana jest również *relacją binarną* lub *relacją dwuczłonową*.

**Definicja 4** *Niech  $X$  oraz  $Y$  będą dowolnymi zbiorami. Relacją binarną nazywamy każdy zbiór  $R$  będący podzbiorem iloczynu kartezjańskiego tych zbiorów*

$$R \subseteq X \times Y. \quad (2)$$

Skończone relacje binarne wygodnie jest przedstawiać w postaci tablic dwuwymiarowych (macierzy), grafów lub tablic dwukolumnowych.

**Definicja 5** *Relacją odwrotną do relacji  $R \subseteq X \times Y$  nazywamy relację  $R^{-1} \subseteq Y \times X$ ,  $R^{-1} = \{(y, x) : (x, y) \in R\}$ .*



---

---

## Relacje dwuargumentowe

---

---

### Struktura, definiowanie, notacja

*Relacja dwuargumentowa* jest *zbiorem* par elementów, takich, że pierwszy element należy do zbioru  $X$  a drugi do zbioru  $Y$ . Elementy relacji posiadają zatem pewną strukturę – w przypadku relacji binarnej są *ciągami* o długości 2. Powyższa definicja ma charakter *ekstensjonalny*. Iloczyn kartezjański  $X \times Y$  tworzy pewne uniwersum. Relację  $R$  można też zadać *intensjonalnie* (w tym uniwersum) poprzez zdefiniowanie *funkcji charakterystycznej* relacji lub *formuły logicznej* definiującej własność elementów relacji. Stosowana notacja:

- $(x, y) \in R$  (para  $(x, y)$  należy do relacji  $R$ ),
- $xRy$  ( $x$  spełnia relację  $R$  z  $y$ ; tzw. notacja infiksowa),
- $R(x, y)$  (zachodzi relacja  $R$  od  $x$ ,  $y$ ; tzw. notacja prefiksowa).

### Dziedzina i przeciwdziedzina relacji

**Definicja 6** *Zbiór*

$$D(R) = \{x : \exists y (x, y) \in R\}$$

nazywany jest *dziedziną* relacji  $R$ , a *zbiór*

$$D'(R) = \{y : \exists x (x, y) \in R\}$$

nazywany jest *przeciwdziedziną* relacji  $R$ .

Dla dowolnej relacji  $R \subseteq X \times Y$  zachodzi własność  $R \subseteq D(R) \times D'(R)$  oraz  $D(R) \subseteq X$  i  $D'(R) \subseteq Y$ . Jeżeli zatem zbiory  $X$  oraz  $Y$  nie są zadane jawnie, to można przyjąć, że uniwersum dla relacji  $R$  (zadawanej intensjonalnie) stanowi zbiór  $D(R) \times D'(R)$ . Ma to istotne znaczenie praktyczne, np. dla zapewnienia możliwości konstruktywnego wyznaczenia dopełnienia relacji.

## Projekcja i rozszerzenie cylindryczne

Ze względu na strukturę elementów (w postaci par) dla relacji definiuje się pewne specyficzne operacje wykraczające poza klasyczną algebrę zbiorów.

**Definicja 7** Niech  $R \subseteq X \times Y$  będzie dowolną relacją. Rzutem (projekcją) relacji  $\pi_X(R)$  na zbiór  $X$  (analogicznie  $\pi_Y(R)$  na zbiór  $Y$ ) nazywamy zbiór

$$\pi_X(R) = \{x : \exists y (x, y) \in R\}$$

oraz analogicznie

$$\pi_Y(R) = \{y : \exists x (x, y) \in R\}.$$

Łatwo zauważyć, że w przypadku relacji dwuargumentowej  $\pi_X(R) = D(R)$ , a  $\pi_Y(R) = D'(R)$ . Zamiast  $\pi_X(R)$  można też pisać  $\pi_1(R)$  (rzut na pierwszą składową), a zamiast  $\pi_Y(R)$  można pisać  $\pi_2(R)$  (rzut na drugą składową). Operacja projekcji na wybraną składową pozwala uzyskać specyfikację zbioru elementów wchodzących w relację związanych z tą składową; powoduje ona utratę informacji o powiązaniach z elementami drugiego zbioru; nie jest zatem operacją odwracalną. Można jednak zdefiniować pewną operację pozwalającą uzyskać pokrycie *wszystkich* możliwych relacji, które mogłyby po projekcji na daną składową dać wynik identyczny z otrzymanym.

**Definicja 8** Niech  $R \subseteq X \times Y$  będzie dowolną relacją,  $\pi_X(R)$  jej rzutem (projekcją) na zbiór  $X$ , a  $\pi_Y(R)$  rzutem na zbiór  $Y$ . Rozszerzeniem cylindrycznym rzutu  $\pi_X(R)$  (odpowiednio rzutu  $\pi_Y(R)$ ) relacji  $R$  nazywamy relację  $\rho(\pi_X(R))$  (odpowiednio  $\rho(\pi_Y(R))$ ) określoną jako

$$\rho(\pi_X(R)) = \{(x, y) \in X \times Y : x \in \pi_X(R)\}$$

oraz odpowiednio

$$\rho(\pi_Y(R)) = \{(x, y) \in X \times Y : y \in \pi_Y(R)\}$$

*ozn. rozszerzenie cylindryczne jest największą relacją zdefiniowaną w  $X \times Y$ , która w wyniku projekcji na pierwszą składową daje  $\pi_X(R)$  (odpowiednio, na drugą składową daje  $\pi_Y(R)$ ).*

Można zauważyć, że  $\rho(\pi_X(R)) = \pi_X(R) \times Y$  oraz  $\rho(\pi_Y(R)) = X \times \pi_Y(R)$ .

## Obcięcie, dopełnienie i domknięcie

**Definicja 9** Niech  $R$  będzie dowolną relacją a  $U$  oraz  $V$  pewnymi zbiorami. Lewostronnym obcięciem relacji  $R$  do zbioru  $U$  nazywamy zbiór

$$U|R = \{(x, y) : (x, y) \in R \wedge x \in U\}.$$

Prawostronnym obcięciem relacji  $R$  do zbioru  $V$  nazywamy zbiór

$$R|V = \{(x, y) : (x, y) \in R \wedge y \in V\}.$$

Obustronnym obcięciem relacji  $R$  do pary zbiorów  $U$  oraz  $V$  nazywamy zbiór

$$U|R|V = \{(x, y) : (x, y) \in R \wedge x \in U \wedge y \in V\}.$$

Operacje obcięcia pełnią rolę „filtrów” – poprzez odpowiedni dobór zbiorów  $U$  oraz  $V$  z relacji  $R$  można otrzymać pewien interesujący nas podzbiór.

**Definicja 10** Niech  $R \subseteq X \times Y$  będzie dowolną relacją. Dopełnieniem relacji  $R$  nazywamy relację  $\overline{R} = (X \times Y) \setminus R$ .

Dopełnienie relacji stanowi jej uzupełnienie do pełnego iloczynu kartezjańskiego. Jeżeli  $X, Y$  nie są zadane jawnie, to dopełnienie można zdefiniować jako  $\overline{R} = (D(R) \times D'(R)) \setminus R$ .

Często celowe jest uzupełnienie zadanej relacji o pewne elementy, tak aby uzyskać pożądane jej własności, takie jak *symetrię* lub *przechodność*.

**Definicja 11** Niech  $R \subseteq X \times X$  będzie dowolną relacją. Domknięciem symetrycznym relacji  $R$  nazywamy relację  $R^S = R \cup \{(y, x) : (x, y) \in R\}$ .

**Definicja 12** Niech  $R \subseteq X \times X$  będzie relacją. Domknięciem przechodnim relacji  $R$  nazywamy relację  $R^*$  będącą najmniejszym zbiorem takim, że:

- $R \subseteq R^*$ ,
- jeżeli  $(x, y) \in R^*$  oraz  $(y, z) \in R^*$  to także  $(x, z) \in R^*$ .

Powyższa definicja ma charakter rekurencyjny. Domknięcie tranzytywne relacji otrzymuje się jako *punkt stały* operacji dołączania par spełniających warunki definicji.

## Obraz zbioru i złożenie relacji

Relacja dwuargumentowa może być traktowana jako pewnego rodzaju przyporządkowanie – elementom dziedziny przypisane są elementy przeciwdziedziny; zatem relacja może posłużyć do konstrukcji zbioru elementów przypisanych pewnemu podzbiorowi jej dziedziny.

**Definicja 13** Niech  $R$  będzie dowolną relacją, a  $U$  pewnym zbiorem. Obrazem zbioru  $U$  poprzez relację  $R$  nazywamy zbiór

$$R * U = \{y : \exists x \in U (x, y) \in R\}.$$

Zamiast  $R * U$  stosowany również bywa zapis  $R(U)$ . Obrazem dziedziny relacji poprzez tą relację jest jej przeciwdziedzina. Analogicznie definiuje się przeciwobraz zbioru  $V$  poprzez relację  $R$ .

Ponieważ relacje mogą być interpretowane jako odwzorowania, można zdefiniować złożenie relacji które odpowiada pojęciu złożenia odwzorowań.

**Definicja 14** Niech  $R \subseteq X \times Y$  oraz  $S \subseteq U \times V$  będą dowolnymi relacjami. Złożeniem relacji  $R$  oraz  $S$  nazywamy relację

$$S \circ R = \{(x, v) : \exists y \in Y \cap U (x, y) \in R \wedge (y, v) \in S\}.$$

Potęga relacji:  $R^1 = R$ ,  $R^{n+1} = R^n \circ R$ . Złożenie relacji zawsze istnieje; może ono być zbiorem pustym (jeżeli  $Y \cap U = \emptyset$ ). Złożenie relacji jest łączne, ale nie jest przemienne. Operacja składania relacji pozwala łączyć informację zawartą w dwóch relacjach poprzez utworzenie (wychwycenie) związku pomiędzy elementami skrajnymi relacji  $R$  i  $S$  przez wspólny element wewnętrzny  $y$ . Złożenie relacji skończonych można otrzymać poprzez *zestawienie* elementów relacji  $R$  i  $S$ , każdy z każdym, przy czym dla każdej pary elementów tych relacji mających zgodny element łączący  $y$  tworzony jest element relacji wynikowej; pary elementów relacji nie dające się połączyć należy pominąć.

**Przykład** Rozważmy relację  $R = \{(a, b), (a, c), (b, a), (b, d), (c, d)\}$  oraz relację  $S = \{(b, a), (b, e), (c, f)\}$ . Złożeniem relacji  $R$  oraz  $S$  jest relacja  $S \circ R = \{(a, a), (a, e), (a, f), \}$ .

## Własności relacji dwuargumentowych

Relacje dwuargumentowe mogą posiadać szereg interesujących własności nadających im pewnego rodzaju *regularność*. Będziemy rozważać relacje określone w pewnym zbiorze  $X$  (typu  $R \subseteq X \times X$ ).

**Definicja 15** Relację  $R \subseteq X \times X$  nazywamy *zwrotną* jeżeli spełnia ona następujący warunek

$$\forall x \in X \quad (x, x) \in R \quad (3)$$

**Definicja 16** Relację  $R \subseteq X \times X$  nazywamy *przeciwwrotną* jeżeli spełnia ona następujący warunek

$$\forall x \in X \quad (x, x) \notin R \quad (4)$$

**Definicja 17** Relację  $R \subseteq X \times X$  nazywamy *symetryczną* jeżeli spełnia ona następujący warunek

$$\forall x, y \in X \quad (x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R \quad (5)$$

**Definicja 18** Relację  $R \subseteq X \times X$  nazywamy *asymetryczną* lub *przeciwsymetryczną* jeżeli spełnia ona następujący warunek

$$\forall x, y \in X \quad (x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \notin R \quad (6)$$

**Definicja 19** Relację  $R \subseteq X \times X$  nazywamy *antysymetryczną* jeżeli spełnia ona następujący warunek

$$\forall x, y \in X \quad (x, y) \in R \wedge (y, x) \in R \Rightarrow x = y \quad (7)$$

**Definicja 20** Relację  $R \subseteq X \times X$  nazywamy *przechodnią* lub *tranzytywną* jeżeli spełnia ona następujący warunek

$$\forall x, y, z \in X \quad (x, y) \in R \wedge (y, z) \in R \Rightarrow (x, z) \in R \quad (8)$$

**Definicja 21** Relację  $R \subseteq X \times X$  nazywamy *spójną* jeżeli spełnia ona następujący warunek

$$\forall x, y \in X \quad (x, y) \in R \vee (y, x) \in R \quad (9)$$

---

## Relacje równoważności i klasy równoważności

---

**Definicja 22** *Relację, która jest zwrotna, symetryczna i przechodnia nazywamy relacją równoważnościową lub równoważnością.*

**Definicja 23** *Niech  $R$  będzie dowolną relacją równoważnościową określoną w zbiorze  $X$ . Klasą abstrakcji (klasą równoważności) elementu  $x$  względem relacji  $R$  nazywamy zbiór  $[x]_R = \{y : (x, y) \in R\}$ .*

Relacja równoważnościowa dzieli zbiór w którym jest określona na tzw. *klasy abstrakcji* lub *klasy równoważności* elementów tego zbioru względem tej relacji.

**Definicja 24** *Niech  $R$  będzie dowolną relacją równoważnościową określoną w zbiorze  $X$ . Klasą abstrakcji (klasą równoważności) elementu  $x$  względem relacji  $R$  nazywamy zbiór  $[x]_R = \{y : (x, y) \in R\}$ .*

**Twierdzenie 1** *Niech  $R$  będzie dowolną relacją równoważnościową określoną w niepustym zbiorze  $X$ . Relacja  $R$  dzieli zbiór  $X$  na klasy równoważności (wyznacza te klasy), przy czym spełnione są następujące warunki:*

- $\forall x \in X \quad [x]_R \neq \emptyset$  (klasy równoważności są niepustymi podzbiórami  $X$ ),
- $\forall x, y \in X \quad x \neq y \Rightarrow [x]_R \cap [y]_R = \emptyset$  (klasy równoważności są rozłącznymi podzbiórami  $X$ ),
- $\bigcup_{x \in X} [x]_R = X$  (suma wszystkich klas równoważności daje cały zbiór  $X$ ).

*Mówimy wówczas, że relacja  $R$  wyznacza podział (rozkład) zbioru  $X$  na klasy równoważności  $[x]_R$ .*

Ustanowienie relacji równoważności prowadzi do abstrakcji poprzez utożsamienie pewnych elementów; korzyścią takiej abstrakcji jest ograniczenie liczby rozpatrywanych elementów (redukcja rozmiarów zbioru).

---

---

## Relacje częściowego porządku

---

---

**Definicja 25** Relację  $R$  określoną w zbiorze  $X$ , która jest zwrotna, antysymetryczna i przechodnia nazywamy relacją częściowego porządku w tym zbiorze.

Relacja częściowego porządku pozwala porównywać elementy zbioru i szeregować je według pewnego kryterium; nie wszystkie elementy zbioru muszą być porównywalne.

Przykładami relacji częściowego porządku są relacje zawierania się zbiorów, wynikania logicznego (logicznej konsekwencji) wśród formuł, itp. Relację częściowego porządku oznacza się często symbolem „ $\leq$ ”.

Jeżeli w zbiorze  $X$  określono relację częściowego porządku  $R$ , to parę  $(X, R)$  nazywamy *zbiorem częściowo uporządkowanym* (pisze się  $(X, \leq)$ ). Jeżeli para  $(x, y) \in R$  to powiemy, że  $x$  poprzedza  $y$  ( $x \leq y$ ).

Element  $x \in X$  nazywamy *minimalnym*, gdy nie jest on poprzedzany przez żaden inny element zbioru  $X$ . Element  $x \in X$  nazywamy *maksymalnym*, gdy nie poprzedza on żadnego innego elementu zbioru  $X$ . Zauważmy, że w danym zbiorze częściowo uporządkowanym może być wiele elementów minimalnych (nieporównywalnych ze sobą) oraz wiele elementów maksymalnych (także nieporównywalnych ze sobą).

Jeżeli pewien element poprzedza każdy element rozważanego zbioru, to jest on nazywany *elementem najmniejszym*. Jeżeli każdy element rozważanego zbioru poprzedza pewien wybrany element tego zbioru, to jest on nazywany *elementem największym*. W zbiorze częściowo uporządkowanym (skończonym) element najmniejszy i największy mogą nie istnieć (np. gdy jest wiele elementów minimalnych bądź maksymalnych).

Przykłady relacji  $\leq$ : zawieranie się zbiorów ( $\subseteq$ ), konsekwencja logiczna ( $\models$ ), uporządkowanie hierarchiczne (drzewo), uporządkowanie ciągów, wektorów, krotek.

---

---

## Relacja porządku

---

---

**Definicja 26** Relację  $R$  określoną w zbiorze  $X$ , która jest relacją częściowego porządku (jest zwrotna, antysymetryczna i przechodnia) oraz dodatkowo jest spójna nazywamy relacją porządku w tym zbiorze.

Relację częściowego porządku nazywa się także relacją porządku; wówczas relacja porządku określana jest jako porządek liniowy.

Relacja porządku w danym zbiorze pozwala na porównywanie dowolnych elementów tego zbioru i ustalenie który z nich poprzedza drugi element. W skończonym zbiorze uporządkowanym istnieje zawsze element najmniejszy oraz element największy.

**Definicja 27** Niech  $(X, \leq)$  będzie zbiorem częściowo uporządkowanym,  $X \subseteq U$ . Element  $u \in U$  nazywany jest ograniczeniem dolnym zbioru  $X$ , jeżeli dla każdego  $x \in X$  zachodzi  $u \leq x$ . Element  $u \in U$  nazywany jest ograniczeniem górnym zbioru  $X$ , jeżeli dla każdego  $x \in X$  zachodzi  $x \leq u$ .

W danym zbiorze może nie istnieć żaden element minimalny lub maksymalny. Pojęcia ograniczenia dolnego i ograniczenia górnego pozwalają „szacować” od dołu i od góry elementy tego zbioru. Wśród wszystkich ograniczeń dolnych (górných) celowe jest wyodrębnienie tego największego (najmniejszego), o ile oczywiście, element taki istnieje.

**Definicja 28** Niech  $(X, \leq)$  będzie zbiorem częściowo uporządkowanym,  $X \subseteq U$ . Największe ograniczenie dolne  $i \in U$  nazywane jest kresem dolnym zbioru  $X$  (*infimum*). Najmniejsze ograniczenie górne  $s \in U$  nazywane jest kresem górnym zbioru  $X$  (*supremum*).

Jeżeli w danym zbiorze  $X$  istnieje element najmniejszy (największy), to jest on także ograniczeniem dolnym (górnym) tego zbioru. Jeżeli kres dolny (górný) istnieje, to jest on określony jednoznacznie. Kres dolny zbioru  $X$  oznacza się poprzez  $\inf X$ , a kres górny – poprzez  $\sup X$ .

---



## Elementy teorii krat

Pojęcie kraty stanowi rozwinięcie pojęcia zbioru częściowo uporządkowanego  $(X, \leq)$ . W kratach istnieje nie tylko możliwość porównywania niektórych elementów i ew. ich szeregowania, a także wyszukiwania elementów minimalnych i maksymalnych, ale także prowadzenia pewnych *operacji* na elementach, w szczególności operacji *sumy* i *iloczynu*.

**Definicja 29** Niech  $(X, \leq)$  będzie zbiorem częściowo uporządkowanym. Jeżeli dla dowolnych dwóch elementów  $x, y \in X$  istnieje kres dolny oraz kres górny, to taki zbiór nazywamy kratą. W zbiorze  $X$  definiuje się działania sumy jako  $x \vee y = \sup\{x, y\}$  oraz iloczynu jako  $x \wedge y = \inf\{x, y\}$ .

Przykłady krat: zbiór wszystkich podzbiorów pewnego zbioru  $X$  wraz z relacją (słabego) zawierania się zbiorów (z działaniami sumy i iloczynu zbiorów), algebra Bool'a, zbiór krotek z operacjami *min* oraz *max*, typy, itp. Każdy zbiór (liniowo) uporządkowany jest kratą (z działaniami maksimum i minimum). Nie wszystkie elementy kraty można bezpośrednio porównać; zawsze jednak można dla nich określić kres górny i kres dolny.

Kraty można przedstawiać za pomocą grafu skierowanego. Węzły odpowiadają elementom zbioru, a łuki relacji częściowego porządku. Dla każdego dwóch węzłów istnieją ścieżki zgodne ze skierowaniem grafu i łączące się w dokładnie jednym węźle, oraz ścieżki przeciwne do skierowania grafu i łączące się w dokładnie jednym węźle.

Kratę nazywamy *zupełną*, jeżeli każdy podzbiór  $X' \subseteq X$  ma kres dolny i kres górny. W dowolnej kratce każdy niepusty i skończony podzbiór ma kres górny i kres dolny. Każda krata skończona jest zupełna. Krata zupełna ma kres górny i kres dolny. Kres górny przyjęto oznaczać jako  $\top$  a kres dolny jako  $\perp$ . Jeżeli krata jest skończona, to elementy  $\top$  oraz  $\perp$  należą do tej kraty.

Struktura kraty stawia słabsze wymagania niż struktura zbioru (liniowo) uporządkowanego, a jednocześnie pozwala w sposób konstruktywny realizować operacje supremum (sumy, alternatywy, max) lub infimum (iloczynu, koniunkcji, min). Przykładem operacji sumy jest alternatywa logiczna. Przykładem operacji iloczynu jest koniunkcja logiczna.

## Relacje wieloargumentowe

**Definicja 30** *Iloczynem kartezjańskim ( $n$  zbiorów)  $X_1 \times X_2 \times \dots \times X_n$  zbiorów  $X_1, X_2, \dots, X_n$  nazywamy zbiór wszystkich  $n$ -elementowych ciągów postaci  $(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , takich że  $x_1 \in X_1, x_2 \in X_2, \dots, x_n \in X_n$ ; formalnie*

$$X_1 \times X_2 \times \dots \times X_n = \{(x_1, x_2, \dots, x_n) : x_1 \in X_1, x_2 \in X_2, \dots, x_n \in X_n\}.$$

Iloczyn kartezjański postaci  $X \times X \times \dots \times X$  ( $n$  razy) nazywany jest  $n$ -tą potęgą kartezjańską zbioru  $X$  i oznaczany jako  $X^n$ . Jeżeli zbiory  $X_1, X_2, \dots, X_n$  są skończone, liczba elementów zbioru  $X_i$  jest równa  $m_i, i = 1, 2, \dots, n$ , to liczba elementów iloczynu kartezjańskiego  $X_1 \times X_2 \times \dots \times X_n$  wynosi  $\prod_{i=1}^n m_i$ .

**Definicja 31** *Niech  $X_1, X_2, \dots, X_n$  będą dowolnymi zbiorami. Każdy zbiór  $R$  będący podzbiorem iloczynu kartezjańskiego tych zbiorów, tj. taki, że*

$$R \subseteq X_1 \times X_2 \times \dots \times X_n \tag{10}$$

*nazywamy relacją  $n$ -argumentową.*

*Relacja  $n$ -argumentowa jest zbiorem ciągów  $n$ -elementowych. Ich struktura jest ustalona dla danej relacji – wszystkie ciągi będące jej elementami muszą mieć tę samą długość. Ciągi te nazywane są *krotkami* lub  *$n$ -krotkami*. Na relacjach  $n$ -argumentowych można wykonywać działania takie jak suma zbiorów, przecięcie (iloczyn zwykły), różnica zbiorów, dopełnienie, itp. Dla relacji obowiązują również pojęcia równości, zawierania, itp. Odpowiednio rozszerza się też definicje projekcji, rozszerzenia cylindrycznego, obcięcia, dopełnienia, obrazu zbioru i złożenia.*

Iloczyn kartezjański  $U = X_1 \times X_2 \times \dots \times X_n$  tworzy pewne uniwersum. Relację  $R$  określoną w tym uniwersum można zadać ekstensjonalnie lub intensjonalnie, poprzez określenie pewnego warunku, który spełniają elementy należących do niej par. Warunek taki, mający zazwyczaj postać logiczną, stanowi funkcję charakterystyczną relacji. Tak więc relacja może być do pewnego stopnia utożsamiana z pewną funkcją logiczną – predykatem; tym razem będzie to predykat o  $n$  argumentach.

## Relacje n-argumentowe

Dla zapisania faktu, że pewne elementy  $x_1 \in X_1$ ,  $x_2 \in X_2$  oraz  $x_n \in X_n$  tworzą ciąg należący do relacji  $R$  (jej krotkę), stosowane mogą być następujące zapisy:

- $(x_1, x_2, \dots, x_n) \in R$  (ciąg  $x_1, x_2, \dots, x_n$  należy do relacji  $R$ ),
- $R(x_1, x_2, \dots, x_n)$  (zachodzi relacja  $R$  od  $x_1, x_2, \dots, x_n$ ; tzw. notacja prefiksowa).

Powyższe notacje są równoważne; notacja infiksowa nie jest stosowana w przypadku relacji  $n$ -argumentowych. Powyższe notacje są równoważne.

Ponieważ przy definiowaniu relacji  $R$  zbiory  $X_1, X_2, \dots, X_n$  nie zawsze muszą być zadane jawnie, można zdefiniować *dziedzinę* relacji  $n$ -argumentowej ze względu na  $i$ -ty argument,  $i = 1, 2, \dots, n$ .

### Definicja 32 Zbiór

$$D_i(R) = \{x_i : \exists x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, x_{i+1}, \dots, x_n \ (x_1, x_2, \dots, x_n) \in R\}$$

nazywany jest dziedziną relacji  $R$  ze względu na  $i$ -ty jej argument.

Dla dowolnej relacji  $n$ -argumentowej  $R$  zachodzi własność  $R \subseteq D_1(R) \times D_2(R) \times \dots \times D_n(R)$  oraz  $D_i(R) \subseteq X_i$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ . Jeżeli zbiory  $X_1, X_2, \dots, X_n$  nie są zadane jawnie, można przyjąć, że uniwersum relacji  $R$  stanowi zbiór  $D_1(R) \times D_2(R) \times \dots \times D_n(R)$ . Ma to istotne znaczenie praktyczne, np. dla zapewnienia możliwości konstruktywnego wyznaczenia dopełnienia relacji; jest ono wówczas określone jako  $\overline{R}$ , gdzie:

$$\overline{R} = \{(x_1, x_2, \dots, x_n) \in D_1 \times D_2 \times \dots \times D_n : (x_1, x_2, \dots, x_n) \notin R\}.$$

Intensjonalnie, jeżeli relacja  $R$  jest określona w pewnym uniwersum za pomocą warunku logicznego, to dopełnienie tej relacji (w tym uniwersum) można określić poprzez negację tego warunku.

## Reprezentacja relacji n-argumentowych

---



---

### Reprezentacja tablicowa

Rozważmy  $n$ -argumentową relację  $R$  postaci:

$$R = \left\{ \begin{array}{l} (d_{1,1}, d_{1,2}, \dots, d_{1,j}, \dots, d_{1,n}) \\ (d_{2,1}, d_{2,2}, \dots, d_{2,j}, \dots, d_{2,n}) \\ \vdots \\ (d_{i,1}, d_{i,2}, \dots, d_{i,j}, \dots, d_{i,n}) \\ \vdots \\ (d_{m,1}, d_{m,2}, \dots, d_{m,j}, \dots, d_{m,n}) \end{array} \right\}$$

Reprezentacja tablicowa tej relacji ma postać:

$A_1$	$A_2$	$\dots$	$A_j$	$\dots$	$A_n$
$d_{1,1}$	$d_{1,2}$	$\dots$	$d_{1,j}$	$\dots$	$d_{1,n}$
$d_{2,1}$	$d_{2,2}$	$\dots$	$d_{2,j}$	$\dots$	$d_{2,n}$
$\vdots$	$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$
$d_{i,1}$	$d_{i,2}$	$\dots$	$d_{i,j}$	$\dots$	$d_{i,n}$
$\vdots$	$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$
$d_{m,1}$	$d_{m,2}$	$\dots$	$d_{m,j}$	$\dots$	$d_{m,n}$

(11)

W tabeli wprowadzono nazwy kolumn w postaci atrybutów  $A_1, A_2, \dots, A_n$ .

## Tablicowy zapis relacji: przykłady praktyczne

### Pracownicy

ID_prac	Nazwisko	Imię	Data ur	Stanowisko	Dział	Stawka
MT101	Abacki	Adam	61-01-01	robotnik	P10	550,00 zł
MT102	Abakowski	Alojzy	61-01-02	robotnik	P10	574,00 zł
MT103	Adamski	Antoni	61-01-03	robotnik	P20	1275,00 zł
KT101	Aron	Antonina	61-01-03	robotnik	P10	575,00 zł
MU101	Batman	Bogusław	67-02-13	kierownik	P30	1224,00 zł
KU101	Celińska	Mirosława	69-03-08	analityk	F10	975,00 zł
MV101	Dioniziak	Dariusz	71-10-17	v-prezes	V	3000,00 zł

### Działy

ID_działu	Nazwa	Lokalizacja	Opis
P10	Produkcyjny 10	LB101	produkcja kasztanów
P20	Produkcyjny 20	LB202	produkcja opakowań
P30	Produkcyjny 30	ZA303	produkcja sznurka
P40	Produkcyjny 40	ZB404	produkcja tajna
F10	Finansowy 10	LA101	prowadzenie finansów
K10	Kadry 10	LA102	sprawy kadrowe
V	VIP-y	LA007	kierownictwo

### Płace

ID_prac	Miesiąc	Dni przepracowane	Wynagrodzenie
MT101	styczeń	13	7150,00 zł
MT101	luty	7	3850,00 zł
MV101	styczeń	33	*****

---

---

## Grafy i drzewa

---

---

### Grafy

**Definicja 33** Niech  $N$  oznacza zbiór węzłów, a  $R$  będzie relacją dwuargumentową w  $N$ , tzn.  $R \subseteq N \times N$ . Grafem nazywamy parę postaci

$$G = (N, R).$$

Jeżeli relacja  $R$  jest symetryczna to graf  $G$  jest grafem nieskierowanym. Jeżeli relacja  $R$  jest asymetryczna to graf  $G$  jest grafem skierowanym.

**Definicja 34** Niech  $N$  oznacza zbiór węzłów, a  $L$  zbiór łuków oraz niech będą dane dwie funkcje  $\alpha : L \rightarrow N$ ,  $\beta : L \rightarrow N$ . Grafem nazywamy czwórkę postaci

$$G = (N, L, \alpha, \beta).$$

Funkcje  $\alpha$  i  $\beta$  definiują początki i końce łuków.

### Drzewa

**Definicja 35** Niech  $N$  oznacza zbiór węzłów. Drzewem  $T$  nazywamy graf (skierowany) spełniający następujące warunki:

- istnieje dokładnie jeden węzeł  $n \in N$  nie będący następnikiem żadnego węzła,
- każdy inny węzeł  $m \in N$  jest następnikiem dla dokładnie jednego węzła,
- każdy węzeł  $m \in N$  ma 0, 1 lub więcej następników.

Węzeł  $n$  nazywany jest korzeniem drzewa (ang. root). Węzły nie posiadające następników nazywane są liśćmi (ang. leaf nodes).