

## Zbiór potęgowy

- Dla danego zbioru  $S$  zbiór wszystkich jego podzbiorów oznaczany symbolem  $2^S$ .

- Dowolny podzbiór  $R$  zbioru  $2^S$  nazywa się *rodziną zbiorów* względem  $S$ .

- Jeśli  $S$  jest  $n$ -elementowym zbiorem, to  $2^S$  ma  $2^n$  elementów.

- Ogólnie dla dowolnego skończonego zbioru  $A$ :

$$\text{card}(2^A) = 2^{\text{card}(A)}$$

gdzie  $\text{card}(A)$  reprezentuje licznosc zbioru  $A$ .

### Twierdzenie Cantora

Dla każdego (skończonego albo nieskończonego) zbioru  $S$ , jego zbiór  $2^S$  jest większej mocy (ma "więcej elementów").

## Przykłady

- $2^{\{1,2,3\}} = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1,2\}, \{1,3\}, \{2,3\}, \{1,2,3\}\}$
- $2^{\emptyset} = \{\emptyset\}$
- $2^{\{\emptyset\}} = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- $2^{\{a,b\}} = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a,b\}\}$
- $2^{2^{\{a,b\}}} = ?$

- $2^{2^{\{a,b\}}} = \{ \emptyset, \{\emptyset\}, \{\{a\}\}, \{\{b\}\}, \{\{a,b\}\}, \{\emptyset, \{a\}\}, \{\emptyset, \{b\}\}, \{\emptyset, \{a,b\}\}, \{\{a\}, \{b\}\}, \{\{a\}, \{a,b\}\}, \{\{b\}, \{a,b\}\}, \{\emptyset, \{a\}, \{b\}\}, \{\emptyset, \{a\}, \{a,b\}\}, \{\emptyset, \{b\}, \{a,b\}\}, \{\{a\}, \{b\}, \{a,b\}\}, \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a,b\}\} \}$

-

## Relacje

*Relacja binarna*  $R$  określona na zbiorach  $A$  oraz  $B$  jest podzbiorem produktu kartezjańskiego  $A \times B$ , czyli  $R \subseteq A \times B$ .

Jeżeli  $A = B$ , to mówimy o relacji binarnej na  $A$ .

Jeżeli para  $\langle a, b \rangle$  jest elementem relacji binarnej  $R$ , to piszemy  $\langle a, b \rangle \in R$

Czasem zamiast  $\langle a, b \rangle \in R$  piszemy (w tzw. notacji *infiksowej* albo *wrostkowej*)  $aRb$ .

$$A = \{a, b\} \quad B = \{1, 2, 3\}$$

$$A \times B = \{(a, 1), (a, 2), (a, 3), (b, 1), (b, 2), (b, 3)\}$$

$$B \times A = \{(1, a), (1, b), (2, a), (2, b), (3, a), (3, b)\}$$

$R \subseteq A \times B$ : relacja na  $A$  i  $B$ .

$$R = \{(a, 1), (a, 2), (a, 3)\}$$

$R = A \times B$  – pełna relacja

$R = \emptyset$  - pusta relacja

Jeżeli  $R$  jest relacją binarną na  $A \times B$ , to jej *d dziedziną* jest zbiór:

$$\text{dom}(R) = \{a \in A \mid \text{istnieje } b \in B \text{ taki, że } \langle a, b \rangle \in R\}$$

$$R = \{(a,1), (a,2), (a,3)\} \quad A = \{a,b\} \quad B = \{1,2,3\}$$

$$\text{dom}(R) = \{a\}$$

a jej *przeciwdziedziną* jest zbiór:

$$\text{ran}(R) = \{b \in B \mid \text{istnieje } a \in A \text{ taki, że } \langle a, b \rangle \in R\}$$

$$\text{ran}(R) = \{1, 2, 3\}$$

Szczególne rodzaje relacji:

- Relacja pusta:  $R = \emptyset$

$$\text{dom}(R) = \emptyset, \text{ran}(R) = \emptyset$$

- Relacja pełna  $R = \{\langle a, b \rangle \mid a \in A, b \in A\} = A \times A$

$$\text{dom}(R) = A, \text{ran}(R) = A$$

Wybrane własności relacji (binarnej) na A:

- *zwrotność*                      jeżeli  $\langle a,a \rangle \in R$  dla każdego  $a \in A$

$$A = \{a,b\}$$

$$R = \{(a,a), (b,a)\} \text{ – niezwrotna}$$

$$R = \{(a,a), (b,b), (a,b)\} \text{ – zwrotna}$$

$$R = \emptyset \text{ - nie}$$

$$R = A \times A \text{ - zwrotna}$$

- *przeciwzwrotność*    jeżeli  $\langle a,a \rangle \notin R$  dla każdego  $a \in A$

$$A = \{a,b\}$$

$$R = \{(a,a), (b,a)\} \text{ – nie przeciwzwrotna}$$

$$R = \{(a,a), (b,b), (a,b)\} \text{ – nie przeciwzwrotna}$$

$$R = \emptyset \text{ - przeciwzwrotna}$$

$$R = A \times A \text{ – nie przeciwzwrotna}$$

- *symetria*                      jeżeli  $\langle a,b \rangle \in R$ , to również  $\langle b,a \rangle \in R$

$$A = \{a,b\}$$

$$R = \{(a,a), (b,a)\} \text{ – niesymetryczna}$$

$$R = \{(a,a), (b,b), (a,b)\} \text{ – niesymetryczna}$$

$$R = \emptyset \text{ - symetryczna}$$

$$R = A \times A \text{ - symetryczna}$$

- *przeciwsymetria*    jeżeli  $\langle a,b \rangle \in R$ , to  $\langle b,a \rangle \notin R$

$$A = \{a,b\}$$

$$R = \{(a,a), (b,a)\} \text{ – nie przeciwsymetryczna}$$

$$R = \{(a,a), (b,b), (a,b)\} \text{ – nie przeciwsymetryczna}$$

$$R = \emptyset \text{ - przeciwsymetryczna}$$

$R = A \times A$  - nie przeciwsymetryczna

- Jaka jest relacja, która jest i symetryczna i przeciwsymetryczna?

- Czy relacja zwrotna może być przeciwsymetryczna?

- Czy relacja przeciwzwrotna może być przeciwsymetryczna?

*przechodność*      jeżeli  $\langle a,b \rangle \in R$  oraz  $\langle b,c \rangle \in R$ , to  $\langle a,c \rangle \in R$

$A = \{a,b\}$

$R = \{(a,a), (b,a)\}$  – przechodnia

$R = \{(a,a), (b,b), (a,b)\}$  – przechodnia

$R = \emptyset$  - przechodnia

$R = A \times A$  - przechodnia

$R = \{(a,a), (b,a), (a,b)\}$  – nie przechodnia

- *spójność*      dla dowolnych  $a,b \in A$ ,  $a \neq b$ , jest albo  $\langle a,b \rangle \in R$  **albo**  $\langle b,a \rangle \in R$

$A = \{a,b\}$

$R = \{(a,a), (b,a)\}$  – spójna

$R = \{(a,a), (b,b), (a,b)\}$  – spójna

$R = \emptyset$  - niespójna

$R = A \times A$  - niespójna

$R = \{(a,a), (b,a), (a,b)\}$  – niespójna

**Relacja równoważności:**

ma własności: *zwrotności, symetrii i przechodności.*

Relacja równoważności  $R$  określona na zbiorze  $A$  wyznacza podział zbioru na tzw. klasy abstrakcji. Mianowicie, dla dowolnego elementu  $a$  zbioru  $A$  zdefiniujemy zbiór:

$$\{b \in A \mid \langle a, b \rangle \in R\}$$

Oznaczmy taki zbiór przez  $[a]$ . Zbiór ten nazywa się *klasą abstrakcji* generowaną przez element  $a$  względem relacji  $R$ .

$$A = \{a, b, c, d\}$$

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

$$[a] = \{a, b\}$$

$$[b] = \{a, b\}$$

$$[c] = \{c, d\}$$

$$[d] = \{c, d\}$$

Można pokazać, że zbiór klas abstrakcji posiada następujące własności:

1.  $\bigcup_{a \in A} [a]_R = A$
2. jeżeli  $\langle a, b \rangle \in R$ , to  $[a]_R = [b]_R$ , i na odwrót
3. jeżeli  $[a]_R \neq [b]_R$ , to  $[a]_R \cap [b]_R = \emptyset$

**Uwaga:** jeżeli mamy na zbiorze  $A$  zdefiniowaną relację równoważności, to relacja ta wyznacza podział zbioru na rozłączne podzbiory (klasy abstrakcji). Zbiór, którego elementami są wszystkie klasy abstrakcji nazywamy *zbiorem ilorazowym* zbioru  $A$  względem relacji  $R$  i oznaczamy  $A/R$ .



Relacja równoważności służy do klasyfikacji zbioru obiektów.

Przykład:

- O: zbiór osób

- R: binarna relacja na O, taka, że  $(a,b) \in R$  jeśli a i b są w tym samym wieku.

+ Zwrotna: tak

+ Symeryczna: tak

+ Przechodnia: tak

$[a] = \{b \in O: a \text{ i } b \text{ mają ten sam wiek}\}$

**Złożenie relacyjne (superpozycja):**  $R_1 \circ R_2$  relacji  $R_1, R_2$  zdefiniowanych na  $A$  jest relacją następującą:

$$R_1 \circ R_2 = \{ \langle a, c \rangle \mid \text{istnieje } b \in A \text{ takie, że } \langle a, b \rangle \in R_1 \text{ oraz} \\ \langle b, c \rangle \in R_2 \}$$

Dla dowolnej liczby naturalnej  $n$ ,  $n$ -krotnym złożeniem relacji  $R$  jest relacja  $R^n$  zdefiniowana *indukcyjnie* w sposób następujący:

$$R^0 = \{ \langle a, a \rangle \mid a \in A \}$$

$$R^{n+1} = R^n \circ R \quad \text{dla } n = 0, 1, 2, \dots$$

## Funkcje

Niech  $A$  oraz  $B$  będą dwoma dowolnymi zbiorami. *Funkcją* albo *odwzorowaniem* z  $A$  w  $B$  nazywamy każdą relację binarną

$$f \subseteq A \times B,$$

która posiada własność następującą: Dla każdego elementu  $a \in A$  istnieje dokładnie jeden element  $b \in B$  taki, że  $afb$ , albo inaczej:  $\langle a, b \rangle \in f$ .

W przypadku funkcji używamy najczęściej notacji prefiksowej/przedrostkowej pisząc

$$f(a) = b,$$

zamiast  $afb$ .

Element  $a$  nazywamy *argumentem* funkcji zaś  $b$  *wartością* funkcji dla argumentu  $a$ . W celu zaznaczenia, że relacja  $f$  jest funkcją piszemy:

$$f : A \rightarrow B$$

Zapis ten będziemy nazywać *sygnaturą* funkcji.

Zbiór  $A$  nazywamy *dziedziną określoności*  $f$ , zaś zbiór  $B$  - *przeciwdziedziną*  $f$ .

Funkcje o wybranych własnościach:

- $f$  jest *różnowartościową* (albo *iniekcją*) jeżeli  $f(a_1) \neq f(a_2)$  dla dowolnych dwóch różnych elementów  $a_1, a_2 \in A$ .
- $f$  jest *surjekcją* (albo *funkcją na*) jeżeli dla dowolnego  $b \in B$  istnieje taki element  $a \in A$  taki, że  $f(a) = b$ .
- $f$  jest *wzajemnie jednoznaczna*, jeżeli jest iniekcją i surjekcją.

Ogólnie, funkcja może mieć  $n$  argumentów ( $n \geq 0$ ). Sygnatura funkcji  $n$ -argumentowej ma postać:

$$f : A_1 \times \dots \times A_n \rightarrow B$$

## Algebry

*Algebrą jednorodząwą* - krótko *algebrą* - nazywamy parę:

$$\langle A, F \rangle$$

gdzie

- $A$  jest dowolnym zbiorem, zwanym *nośnikiem* algebry,
- $F$  jest rodziną funkcji zwanych *operacjami* albo *działaniami*, dowolna funkcja  $f \in F$  ma sygnaturę postaci

$$f : A^n \rightarrow A \quad (n \geq 0).$$

Jeżeli  $F = \{f_1, \dots, f_m\}$ , to algebrę zapisujemy często w postaci układu:

$$\langle A, f_1, \dots, f_m \rangle$$

Przykłady :

- Algebry liczbowe:  $\langle \mathbb{N}_0, +, *, 0, 1 \rangle$   
 $\langle \mathbb{Z}, +, -, *, 0, 1 \rangle$   
 $\langle \mathbb{Q}, +, -, *, /, 0, 1 \rangle$
- Algebra zbiorów  $\langle 2^A, \cup, \cap, \setminus, \emptyset \rangle$

*Algebrą wielorodząwą* nazywamy układ:

$$\langle A_1, \dots, A_n, f_1, \dots, f_m \rangle$$

gdzie

- $A_1, \dots, A_n$  są dowolnymi zbiorami, nazywanymi nośnikami algebry,
- $f_1, \dots, f_m$  są funkcjami o sygnaturach postaci

$$f_i : A_1^{a_1} \times \dots \times A_n^{a_n} \rightarrow A_j$$

$a_1, \dots, a_n$  są dowolnymi dodatnimi liczbami całkowitymi

## Systemy relacyjne:

Ogólnie, *systemem relacyjnym* jest układ:

$$\langle A_1, \dots, A_n, R_1, \dots, R_k, f_1, \dots, f_m \rangle$$

gdzie

- $A_1, \dots, A_n$  są dowolnymi zbiorami, nazywanymi nośnikami systemu,
- $R_1, \dots, R_k$  są relacjami o sygnaturach postaci

$$R_i \subseteq A_1^{a_1} \times \dots \times A_n^{a_n}$$

- $f_1, \dots, f_m$  są funkcjami o sygnaturach postaci

$$f_i : A_1^{a_1} \times \dots \times A_n^{a_n} \rightarrow A_j$$

Przykłady Systemami relacyjnymi - dokładniej algebraami wielorodzajowymi - są typy danych w językach programowania. Na przykład typ całkowity *integer* w Pascalu jest algebra dwurodzajową:

$$(\text{Int}, \text{Bool}, +, -, *, /, =, <)$$

gdzie:  $\text{Int} = \{-N, \dots, 0, \dots, N\}$ ;  $\text{Bool} = \{\text{false}, \text{true}\}$

$$+ : \text{Int} \times \text{Int} \rightarrow \text{Int};$$

$$- : \text{Int} \times \text{Int} \rightarrow \text{Int}$$

$$* : \text{Int} \times \text{Int} \rightarrow \text{Int}$$

$$/ : \text{Int} \times \text{Int} \rightarrow \text{Int}$$

$$= : \text{Int} \times \text{Int} \rightarrow \text{Bool}$$

$$< : \text{Int} \times \text{Int} \rightarrow \text{Bool}$$

## Ciągi i słowa

Niech dany będzie zbiór  $A$ . *Ciągiem skończonym* elementów ze zbioru  $A$  o *długości*  $n$  nazywa się funkcję

$$\lambda : \{1, \dots, n\} \rightarrow A.$$

Ciąg  $\lambda$  zapisujemy w postaci:

$$a_1 \dots a_n$$

gdzie  $a_1 = f(1), \dots, a_n = f(n), n \geq 0$ .

Jeżeli  $n = 0$ , to ciąg jest *pusty* i oznaczamy go symbolem  $\varepsilon$ .

Ciąg *nieskończony* jest funkcją

$$\lambda: \mathbb{N}_0 \rightarrow A.$$

Ciąg taki zapisujemy

$$a_0 a_1 a_2 \dots$$

jeżeli  $a_i = \lambda(i)$  dla  $i \in \mathbb{N}_0$ .  $i$  jest indeksem elementu  $a_i$ . Dla danego indeksu  $i$  skończony ciąg  $a_0 \dots a_i$  jest nazywa się *prefiksem* ciągu  $\lambda$ , a ciąg  $a_{i+1} a_{i+2} \dots$  *postfiksem* ciągu  $\lambda$ .

Często wyróżniony zbiór symboli nazywa się *alfabetem*.

*Słowem* nad alfabetem  $A$  nazywa się skończony ciąg elementów z  $A$ .

*Konkatenacją* słów  $s_1$  oraz  $s_2$  nad alfabetem  $A$ , co zapisujemy  $s_1 s_2$ , nazywa się słowo, które powstaje przez dopisanie do słowa  $s_1$  słowa  $s_2$ .

Słowo  $t$  jest *pod słowem* słowa  $s$  wtedy i tylko wtedy, gdy istnieją takie słowa  $s_1, s_2$ , że  $s = s_1 t s_2$ .

Niech  $A$  będzie dowolnym alfabetem. Przez  $A^k$  oznaczmy zbiór wszystkich słów o długości  $k$  ( $k = 1, 2, \dots$ ) nad alfabetem  $A$ , tzn.

$$A^k = \{a_1 a_2 \dots a_k \mid a_i \in A \text{ oraz } i = 1, \dots, k\}$$

Niech  $A^0 = \{\varepsilon\}$ , wówczas zbiór

$$A^* = \bigcup_{k=0}^{\infty} A^k$$

jest zbiorem wszystkich skończonych ciągów (słów) nad alfabetem  $A$ .

*Językiem formalnym*  $L$  nad alfabetem  $A$  nazywamy dowolny podzbiór  $A^*$ , czyli  $L \subseteq A^*$ .

## MOCE ZBIORÓW

Def.: Zbiory  $X$  i  $Y$  nazywamy *równolicznymi* jeśli istnieje funkcja różnowartościowa  $f: X \rightarrow Y$  przekształcająca  $X$  na  $Y$ . Innymi słowy,  $f$  jest *bijekcją*. Fakt ten piszemy:

$$X \sim Y.$$

Przykład:

1. Zbiory  $X$  i  $Y$  mają po  $n$  elementów
2.  $X = \mathbb{N}$ ,  $Y$  – zbiór wszystkich liczb parzystych, wówczas funkcja  $f$  ma postać:  $f(n) = 2n$  dla każdego  $n \in \mathbb{N}$ .
3.  $X = \mathbb{N}$ ,  $Y$  – zbiór wszystkich liczb nieparzystych, wówczas funkcja  $f$  ma postać:  $f(n) = 2n+1$  dla każdego  $n \in \mathbb{N}$ .

Własności:

1.  $X \sim X$  dla każdego zbioru  $X$
2. Jeśli  $X \sim Y$  to  $Y \sim X$
3.  $(X \sim Y)$  i  $(Y \sim Z)$  to  $(X \sim Z)$

$\sim$  jest więc relacją równoważności dla danej rodziny zbiorów.