

Rozdział 1.

Elementy rachunku zdań i algebry zbiorów

1.1. Zdania

Przez α, β będziemy oznaczać zdania. Każdemu zdaniu możemy przyporządkować **wartość logiczną** 1, gdy jest prawdziwe oraz wartość logiczną 0, gdy jest fałszywe. Oznaczmy wartość logiczną zdania α przez $L(\alpha)$.

PRZYKŁAD 1.1. Jeśli α jest zdaniem „*mucha jest owadem*”, a β zdaniem „ $2+2=5$ ”, to $L(\alpha) = 1, L(\beta) = 0$. \square

Ze zdań możemy tworzyć zdania złożone przy pomocy następujących znaków, zwanych **operacjami logicznymi**:

α'	czytamy	<i>nieprawda, że α</i>	zaprzeczenie
$\alpha \wedge \beta$...	α i β	koniunkcja
$\alpha \vee \beta$...	α lub β	alternatywa
$\alpha \Rightarrow \beta$...	<i>jeśli α, to β</i>	implikacja
$\alpha \Leftrightarrow \beta$...	α wtedy i tylko wtedy gdy β	równoważność

Dla implikacji w języku polskim stosuje się też inne sformułowania:

„jeżeli α , to β ”
 „z α wynika β ”
 „ α , więc β ”
 „ponieważ α , β ”
 „ β , gdyż α ”
 „ β , bo α ”
 „ β , bowiem α ”

oraz nieco archaiczne

„ α pociąga β ”

Również koniunkcję możemy wyrażać w różny sposób. Możemy spójnik „i” zastąpić spójnikiem „oraz”. Rolę koniunkcji pełni też zapisanie zdań zakończonych kropkami obok siebie. Oczywiście jest, że tą samą informację przekazują sformułowania:

Jest zimno i pada deszcz.
Jest zimno oraz pada deszcz.
Jest zimno. Pada deszcz.

W tabelkach widzimy wartości logiczne zdań złożonych w zależności od wartości logicznych zdań α i β .

α	α'
1	0
0	1

α	β	$\alpha \wedge \beta$	$\alpha \vee \beta$	$\alpha \Rightarrow \beta$	$\alpha \Leftrightarrow \beta$
0	0	0	0	1	1
0	1	0	1	1	0
1	0	0	1	0	0
1	1	1	1	1	1

PRZYKŁAD 1.2. Niech α oznacza zdanie „Warszawa jest stolicą Polski”, a β zdanie „ $\sqrt{2} > 3$ ”. Skonstruuj zdania α' , β' , $\alpha \wedge \beta$, $\alpha \vee \beta$, $\alpha \Rightarrow \beta$, $\beta \Rightarrow \alpha$, $\alpha \Leftrightarrow \beta$ i ustal ich wartość logiczną.

Rozwiązanie.

α' : *nieprawda, że Warszawa jest stolicą Polski,*
 β' : $\sqrt{2} \leq 3$,
 $\alpha \wedge \beta$: *Warszawa jest stolicą Polski i $\sqrt{2} > 3$,*
 $\alpha \vee \beta$: *Warszawa jest stolicą Polski lub $\sqrt{2} > 3$,*
 $\alpha \Rightarrow \beta$: *Jeśli Warszawa jest stolicą Polski, to $\sqrt{2} > 3$,*
 $\beta \Rightarrow \alpha$: *Jeśli $\sqrt{2} > 3$, to Warszawa jest stolicą Polski,*
 $\alpha \Leftrightarrow \beta$: *Warszawa jest stolicą Polski wtedy i tylko wtedy, gdy $\sqrt{2} > 3$.*

Oczywiście $L(\alpha) = 1$, $L(\beta) = 0$. Wykorzystując tabelki otrzymujemy:

$$L(\alpha') = 0,$$

$$L(\beta') = 1,$$

$$L(\alpha \wedge \beta) = 0,$$

$$L(\alpha \vee \beta) = 1,$$

$$L(\alpha \Rightarrow \beta) = 0,$$

$$L(\beta \Rightarrow \alpha) = 1,$$

$$L(\alpha \Leftrightarrow \beta) = 0. \quad \square$$

Jeśli ktoś powie zdanie: *Jestem wysoki i gruby*, to zastanówmy się kiedy „złapiemy go na kłamstwie”. Otóż wtedy, gdy okaże się, że nie jest on albo wysoki albo gruby. Jeśli więc jako α oznaczymy zdanie *jestem wysoki*, a jako zdanie β , *jestem gruby*, to intuicja podpowiada nam następującą regułę:

$$(1.1) \quad (\alpha \wedge \beta)' \Leftrightarrow \alpha' \vee \beta'.$$

Podobne rozumowanie doprowadzi i do drugiej reguły:

$$(1.2) \quad (\alpha \vee \beta)' \Leftrightarrow \alpha' \wedge \beta'.$$

Powyższe reguły noszą nazwę **praw de Morgana**. Oczywiście można je było formalnie wyprowadzić wykorzystując podane tabelki.

A oto jak wyglądają inne zaprzeczenia zdań złożonych:

$$(1.3) \quad (\alpha')' \Leftrightarrow \alpha;$$

$$(1.4) \quad (\alpha \Rightarrow \beta)' \Leftrightarrow \alpha \wedge \beta'.$$

Warto podać jeszcze jedną bardzo ważną regułę:

$$(1.5) \quad (\alpha \Rightarrow \beta) \Leftrightarrow (\beta' \Rightarrow \alpha').$$

Jest to tak zwana zasada argumentacji nie wprost. Polega ona na następującym toku wnioskowania:

Chcemy wykazać jakąś tezę β . Przyjmujemy za α całą dotychczasową wiedzę. Przypuszczamy, że zdanie β jest fałszywe, czyli, że β' jest prawdziwe. Następnie pokazujemy, że z β' wynika sprzeczność, to znaczy jakiś fałsz w dotychczasowej wiedzy. Ale na mocy prawa de Morgana wynika stąd, że α jest fałszywe. Pokazaliśmy więc $\beta' \Rightarrow \alpha'$, co z zasady argumentacji nie wprost jest równoważne temu, że z całej dotychczasowej wiedzy wynika β .

Reguły logiczne, czyli zdania zawsze prawdziwe nazywa się też **tautologiami**. Na przykład tautologiami są zdania (1.1) – (1.5).

1.2. Kwantyfikatory

Popatrzmy na poniższe zdanie:

Dla każdej liczby dodatniej a istnieje liczba ujemna b taka, że $b^2 = a$.

W zdaniu tym występują dwa zwroty niezwykle często używane przy okazji różnych zdań w matematyce (i nie tylko w matematyce): **dla każdego** (*elementu jakiegoś zbioru*) i **istnieje** (*element jakiegoś zbioru*). Zwroty te są tak ważne, że wprowadza się dla nich specjalne oznaczenia zwane **kwantyfikatorami**. Mają one postać:

$\bigwedge_{x \in A}$ czytamy *dla każdego x ze zbioru A ,*

$\bigvee_{x \in A}$ czytamy *istnieje x ze zbioru A .*

Stosuje się również inne oznaczenia kwantyfikatorów, a mianowicie \forall – zamiast \bigwedge oraz \exists – zamiast \bigvee .

PRZYKŁAD 1.3. Zapišemy przy pomocy kwantyfikatorów zdanie „Wszyscy studenci z grupy D1 zdali egzamin z matematyki”.

Oznaczmy przez $\alpha(x)$ zdanie „ x zdał egzamin z matematyki”. Wówczas nasze zdanie zapiszemy tak:

$$\bigwedge_{x \in D1} \alpha(x). \quad \square$$

Kwantyfikatory pozwalają zapisywać zdania w sposób skrótowy. Pomagają też tworzyć szybko zaprzeczenia bardziej skomplikowanych zdań.

Zaprzeczenia zdań z użyciem kwantyfikatorów wyglądają bowiem następująco:

$$(1.6) \quad \left(\bigwedge_{x \in A} \alpha(x) \right)' \Leftrightarrow \bigvee_{x \in A} (\alpha(x))',$$

$$(1.7) \quad \left(\bigvee_{x \in A} \alpha(x) \right)' \Leftrightarrow \bigwedge_{x \in A} (\alpha(x))'.$$

Powyższe równoważności też noszą nazwę **praw de Morgana**.

PRZYKŁAD 1.4. Zapiszmy przy pomocy kwantyfikatorów zdanie (nieprawdziwe!):

Każda liczba rzeczywista ma pierwiastek.

$$\bigwedge_{x \in \mathbb{R}} \bigvee_{y \in \mathbb{R}} y^2 = x.$$

A oto uzyskane natychmiast jego zaprzeczenie:

$$\bigvee_{x \in \mathbb{R}} \bigwedge_{y \in \mathbb{R}} y^2 \neq x. \quad \square$$

Jako ciekawostkę podajmy, że jest to też duże udogodnienie przy pisaniu takich tekstów, jak powyższy, przy pomocy komputera. Otóż nie trzeba przepisywać jeszcze raz zdania będącego zaprzeczeniem; kopiujemy tylko zdanie wyjściowe a następnie zamieniamy kwantyfikatory na przeciwne i znak równości na znak nierówności.

ZADANIA

1.1. Niech α będzie zdaniem $3 \cdot 4 = 11$, zaś β zdaniem $17 < \sqrt{262}$. Ustalić wartość logiczną zdań: a) $\alpha' \wedge \beta$; b) $\alpha \vee \beta'$; c) $\beta' \Rightarrow \alpha$; d) $\alpha' \Leftrightarrow \beta$.

1.2. Sprawdzić czy poniższe zdania są tautologiami:

- a) $(\alpha' \Rightarrow \alpha) \Rightarrow \alpha$; b) $(\alpha \Rightarrow \beta) \Leftrightarrow \alpha' \vee \beta$;
 c) $(\alpha' \wedge \beta)' \Rightarrow \beta'$; d) $(\alpha' \wedge \beta)' \Leftrightarrow \beta' \vee \alpha$.

1.3. Napisać przy pomocy kwantyfikatorów stwierdzenia:

- a) *każda liczba rzeczywista dodatnia ma pierwiastek drugiego stopnia;*
 b) *każda liczba rzeczywista dodatnia ma pierwiastek dowolnego stopnia;*
 c) *każde równanie liniowe ma rozwiązanie;*
 d) *nie każde równanie kwadratowe ma rozwiązanie.*

Rozwiązanie.

$$a) \bigwedge_{x>0} \bigvee_{y \in \mathbb{R}} x = y^2.$$

$$b) \bigwedge_{x>0} \bigwedge_{n \in \mathbb{N}} \bigvee_{y \in \mathbb{R}} x = y^n. \quad \square$$

1.4. Napisać zaprzeczenie następujących zdań:

- a) $(x^2 \geq 5) \wedge (x < 3 \Rightarrow x^3 \leq 7)$;
 b) $(x < y + 3) \Rightarrow (x^2 < y^3 \vee x > y)$;
 c) $(x = a \vee x = b) \wedge (x < a^2 \Rightarrow x > b^2)$.
 d) $\bigvee_{n \in \mathbb{N}} \bigvee_{m \in \mathbb{N}} \bigwedge_{k \in \mathbb{N}} k > n + m$,
 e) $\bigwedge_{x \in \mathbb{R}} \bigvee_{n \in \mathbb{N}} \bigvee_{m \in \mathbb{N}} x = \frac{n + m}{3}$,
 f) $\bigvee_{x>1} \bigwedge_{y<x} \bigvee_{m \in \mathbb{N}} (x < y^2) \vee (x = y^m)$.

1.3. Zbiory

Pojęcie zbioru pojawiło się w matematyce stosunkowo późno – po roku 1850. Nie będziemy tu zajmować się teorią matematyczną związaną ze zbiorami (tzw. „teoria mnogości”), podamy tylko najprostsze operacje na zbiorach i przede wszystkim poznamy sposoby określania zbiorów.

Sposoby określania zbiorów:

1. Wypisanie elementów zbioru w nawiasach klamrowych: np. $\{1, 2, 5\}$ oznacza zbiór złożony z trzech liczb 1, 2 i 5. Taki sposób stosujemy nie tylko w przypadku zbiorów skończonych, ale często i dla zbiorów nieskończonych. Na przykład zapis $\{1, 3, 5, \dots\}$ oznacza zbiór złożony ze wszystkich liczb nieparzystych.

2. Jednoznaczne stwierdzenie, jakim sposobem z pewnego większego zbioru wyróżnia się jego niektóre elementy. Ma to postać:

$$B = \{x \in A : \alpha(x)\}.$$

Oznacza to, że do zbioru B należą te elementy x ze zbioru A , dla których prawdziwe jest zdanie $\alpha(x)$.

PRZYKŁAD 1.5. Zbiór $\{x \in \mathbb{R} : x > 0\}$ oznacza zbiór liczb dodatnich, a zbiór $\left\{n \in \mathbb{N} : \bigvee_{m \in \mathbb{N}} n = 3m\right\}$ oznacza zbiór liczb naturalnych podzielnych przez 3. \square

3. Niektóre ważne zbiory mają swoje tradycyjne oznaczenia – jakby „imiona własne”, np. \mathbb{R} – zbiór liczb rzeczywistych, \mathbb{N} – zbiór liczb naturalnych, \mathbb{Q} – zbiór liczb wymiernych, \mathbb{R}^2 – płaszczyzna, \emptyset – zbiór pusty, $[a; b]$ lub $\langle a; b \rangle$ – przedział z końcami o lewym końcu a i prawym b , $(a; b)$ – analogiczny przedział bez końców.

Podstawowe działania na zbiorach to **suma mnogościowa** (znak \cup), **iloczyn mnogościowy** (znak \cap) i **różnica mnogościowa** (znak \setminus lub $-$).

Niech A , B i C oznaczają zbiory.

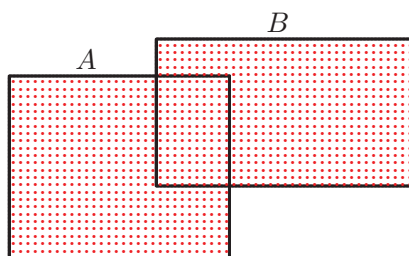
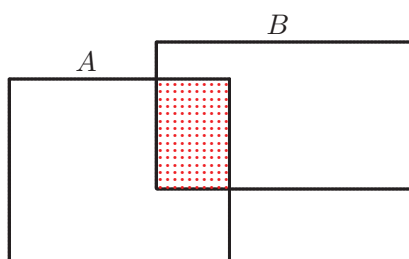
Zbiór $A \cup B$ składa się z tych elementów, które należą do zbioru A lub do zbioru B .

PRZYKŁAD 1.6. Niech $A = \{1, 2, 3, 4\}$, $B = \{2, 5\}$. Wówczas $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 5\}$. \square

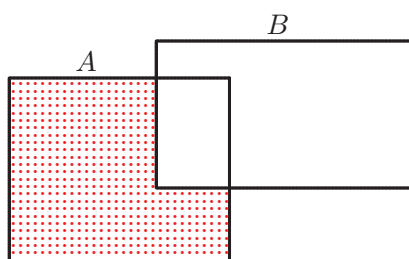
Zbiór $A \cap B$ składa się z tych elementów, które należą do zbioru A i do zbioru B .

PRZYKŁAD 1.7. Niech $A = (-1; 4]$, $B = (2; 8)$. Wtedy $A \cap B = (2; 4]$. \square

Zbiór $A \setminus B$ składa się z tych elementów, które należą do zbioru A i nie należą do zbioru B .

Rysunek 1.1. Suma zbiorów $A \cup B$ Rysunek 1.2. Iloczyn zbiorów: $A \cap B$

PRZYKŁAD 1.8. Niech $A = (-2; 5)$, $B = [0; 6]$. Wówczas $A \setminus B = (-2; 0)$, zaś $B \setminus A = [5; 6]$. \square

Rysunek 1.3. Różnica zbiorów: $A \setminus B$

Ważne są następujące wzory:

$$(1.8) \quad C \setminus (A \cup B) = (C \setminus A) \cap (C \setminus B),$$

$$(1.9) \quad C \setminus (A \cap B) = (C \setminus A) \cup (C \setminus B).$$

Wzory powyższe są odpowiednikiem praw de Morgana w rachunku zdań.

ZADANIA

1.5. Niech $A = \{1, 3, 9, 11\}$, $B = \left\{ n \in \mathbb{N} : \bigvee_{k \in \mathbb{N}} n = 3k \right\}$.

Obliczyć $A \cap B$, $A \setminus B$.

Rozwiązanie.

Zbiór B jest to zbiór liczb naturalnych podzielnych przez 3. Zatem część wspólna zbiorów A i B jest równa $\{3, 9\}$, natomiast $A \setminus B = \{1, 11\}$. \square

1.6. Niech $A = \{1, 2, 5, 8\}$, $B = \{n \in \mathbb{N} : n^2 < 4n\}$.

Obliczyć $A \cup B$, $A \cap B$, $A \setminus B$.

1.7. Niech $A = \{2, 5\}$, $B = \{2, 3, 4\}$, $C = \{1, 2\}$. Wyznaczyć zbiory:

- | | |
|--|-------------------------------|
| a) $A \cup B \cup C$; | b) $A \cup (B \setminus C)$; |
| c) $A \cap (B \setminus (A \cap C))$; | d) $B \cup (A \cap C)$. |

1.8. Niech $A = \{x \in \mathbb{R} : x^2 < 5\}$, $B = \left\{ n \in \mathbb{N} : \bigvee_{m \in \mathbb{N}} n = 2m \right\}$. Wyznaczyć zbiór $A \cap B$.

1.9. Obliczyć z ilu elementów składa się zbiór:

- $\{n \in \mathbb{N} : n^2 < 7\}$;
- $\{x \in \mathbb{R} : x^2 - 1 = 3\}$;
- $\{n \in \mathbb{N} : 2n^2 - 5n + 2 = 0\}$.

1.10. Niech $A = \{\sqrt{2}, 2, 3\}$, $B =$ zbiór liczb wymiernych, $C = [1; 2)$.

Wyznaczyć zbiory: $A \cap B$, $A \cap B \cap C$, $(B \cup C) \cap A$.

1.4. Iloczyn kartezjański

$$+ \binom{n}{n-1} a^{n-1} b^1 + \binom{n}{n} a^n b^0.$$

Do zapisywania sumy składającej się z wielu składników często wygodnie jest posługiwać się znakiem \sum . Na przykład zapis

$$\sum_{i=1}^n i^2$$

oznacza sumę

$$1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2.$$

Generalnie zapis

$$\sum_{i=p}^n a_i$$

oznacza sumę liczb $a_p, a_{p+1}, a_{p+2}, \dots, a_{n-1}, a_n$.

Przy użyciu znaku \sum dwumian Newtona wygląda następująco:

$$(a + b)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i}.$$

Przypomnijmy jeszcze następujące wzory znane ze szkoły:

$$a^2 - b^2 = (a + b)(a - b),$$

$$a^3 + b^3 = (a + b)(a^2 - ab + b^2).$$

ZADANIA

1.14. Sprawdzić dwumian Newtona dla $n = 2$ i $n = 3$; zobaczyć w ten sposób, że jest on uogólnieniem znanych ze szkoły wzorów skróconego mnożenia.

1.15. Obliczyć $\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \dots + \binom{n}{n-1} + \binom{n}{n}$.

1.16. Niech $a, b > 0$. Pokazać, że ich średnia arytmetyczna jest nie mniejsza od geometrycznej.

1.17. Zapisać przy pomocy znaku \sum następujące sumy:

a) $\frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \frac{1}{8} + \dots + \frac{1}{2^n}$;

b) $x + (x - 1) + (x - 2) + \dots + (x - n)$;

c) $1 + 3 + 5 + \dots + 111$;

d) $x + x^2 + x^3 + \dots + x^{15}$;

e) $x + 3x^3 + 5x^5 + 7x^7 + \dots + (2n + 1)x^{2n+1}$.

1.18. Obliczyć:

a) $\sum_{i=1}^4 i^2$; b) $\sum_{j=3}^5 (j^3 - j)$; c) $\sum_{k=1}^6 \frac{1}{k}$.

