

# Elementy logiki matematycznej

Wykład

- Rachunek zdań i kwantyfikatory

**Definicja 1.** (*zdanie*)

Zdaniem w logice nazywamy zdanie gramatyczne, o którym można orzec, czy jest prawdziwe, czy też fałszywe. Zdania logiczne oznaczmy zwykle literami  $p, q, r$ , itd. Zdaniom prawdziwym przypisujemy wartość logiczną 1, a fałszywym 0.

**Przykład 1.** a) Zdanie „ $2 + 3 = 5$ ” jest prawdziwe;

b) Zdanie „ $3 > 7$ ” jest fałszywe;

c) Wyrażenie „ $x^2 = 4$ ” nie jest zdaniem logicznym, gdyż jego wartość logiczna zależy od  $x$ ;

d) Sformułowanie „jestem głodny” także nie jest zdaniem logicznym, gdyż nie wiemy kto je wypowiada.

**Definicja 2.** (*negacja*)

Zdanie „nieprawda, że  $p$ ” nazywamy negacją zdania logicznego  $p$  i oznaczamy ją symbolem  $\sim$ . Negacja zdania jest prawdziwa, gdy zdanie jest fałszywe.

**Definicja 3.** (*alternatywa*)

Zdanie „ $p$  lub  $q$ ” nazywamy alternatywą zdań logicznych  $p, q$  i oznaczamy ją symbolem  $p \vee q$ . Przyjmujemy, że alternatywa zdań jest prawdziwa, gdy przynajmniej jedno ze zdań  $p, q$  jest prawdziwe.

**Definicja 4.** (*koniunkcja*)

Zdanie „ $p$  i  $q$ ” nazywamy koniunkcją zdań logicznych  $p, q$  i oznaczamy ją symbolem  $p \wedge q$ . Przyjmujemy, że koniunkcja zdań jest prawdziwa, gdy oba zdania  $p, q$  są prawdziwe.

**Definicja 5.** (*implikacja*)

Zdanie jeżeli „ $p$ , to  $q$ ” nazywamy implikacją i oznaczamy ją symbolem  $p \implies q$ . Przyjmujemy, że implikacja zdań jest prawdziwa, zdania  $p$  oraz  $q$  są prawdziwe lub gdy zdanie  $p$  jest fałszywe, a zdanie  $q$  jest dowolne (tzn. fałszywe lub prawdziwe). W implikacji zdanie  $p$  nazywamy poprzednikiem, a zdanie  $q$  następnikiem.

**Definicja 6.** (*równoważność*)

Zdanie „ $p$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $q$ ” nazywamy równoważnością i oznaczamy ją symbolem  $p \iff q$ . Przyjmujemy, że równoważność jest prawdziwa, gdy oba zdania  $p, q$  mają tę samą wartość logiczną.

W tabelkach poniżej podajemy wartości logiczne negacji, alternatywy, koniunkcji, implikacji i równoważności w zależności od wartości logicznych zdań je tworzących.

$p$	$\sim p$
1	0
0	1

$p$	$q$	$p \vee q$	$p \wedge q$	$p \implies q$	$p \iff q$
1	1	1	1	1	1
1	0	1	0	0	0
0	1	1	0	1	0
0	0	0	0	1	1

- Przykład 2.** a) Zdanie „nieprawda, że  $3 \cdot 8 = 25$ ” jest prawdziwe;  
 b) Zdanie „ $5 > 6$  lub  $3 > 2$ ” jest prawdziwe;  
 c) Zdanie „ $2^3 = 8$  i  $\sqrt{9} = -3$ ” jest fałszywe;  
 d) Zdanie „jeżeli liczba 333 jest podzielna przez 9, to liczba 333 jest podzielna przez 6” jest fałszywe;  
 e) Zdanie „ $2 \geq 2 \iff 1 \geq 0$ ” jest prawdziwe.

**Definicja 7.** (funkcja zdaniowa)

Funkcją zdaniową nazywamy wyrażenie składające się ze zmiennych zdaniowych  $p, q, r, \dots$ , połączonych operacjami logicznymi (negacją, alternatywą, koniunkcją, implikacją czy równoważnością).

**Przykład 3.** a)  $(p \implies q) \iff [(\sim p) \vee q]$ ; b)  $\sim [p \wedge (q \vee r)]$ .

**Definicja 8.** (prawo logiczne)

Prawem logicznym nazywamy funkcję zdaniową, która jest prawdziwa po podstawieniu dowolnych zdań logicznych w miejsce zmiennych zdaniowych.

## Najważniejsze prawa logiczne

Prawo	Nazwa
$\sim(\sim p) \iff p$	prawo podwójnego zaprzeczenia
$p \vee (\sim p)$	prawo wyłączonego środka
$[p \wedge (q \vee r)] \iff [(p \wedge q) \vee (p \wedge r)]$	rozdzielność koniunkcji względem alternatywy
$[p \vee (q \wedge r)] \iff [(p \vee q) \wedge (p \vee r)]$	rozdzielność alternatywy względem koniunkcji
$[(p \implies q) \wedge (q \implies r)] \implies (p \implies r)$	prawo przechodności implikacji
$[\sim(p \vee q)] \iff [(\sim p) \wedge (\sim q)]$	prawo de Morgana dla alternatywy
$[\sim(p \wedge q)] \iff [(\sim p) \vee (\sim q)]$	prawo de Morgana dla koniunkcji
$[(\sim p) \implies p] \implies p$	prawo Claviusa
$(p \implies q) \iff [(\sim q) \implies (\sim p)]$	prawo transpozycji
$[p \wedge (p \implies q)] \implies q$	reguła odrywania

**Ćwiczenie 1.** *Sprawdzić czy następujące funkcje zdaniowe są prawami logicznymi:*

- a)  $(p \implies q) \iff (\sim p \vee q)$ ;
- b)  $(q \implies p) \iff (p \vee \sim q)$ ;
- c)  $\sim(p \implies q) \iff (p \wedge \sim q)$ ;
- d)  $(p \iff q) \iff [(p \wedge q) \vee (\sim p \wedge \sim q)]$ ;
- e)  $q \implies (p \implies q)$ .

**Definicja 9.** *(funkcja zdaniowa jednej zmiennej)*

Niech  $X$  oznacza pewien niepusty zbiór zdań logicznych. Funkcją zdaniową jednej zmiennej określoną w zbiorze  $X$  nazywamy takie wyrażenie zawierające tylko jedną zmienną, które staje się zdaniem, gdy zamiast zmiennej zdaniowej podstawimy element zbioru  $X$ . Oznaczamy ją przez  $\varphi(x)$ .

**Ćwiczenie 2.** *Przykładem funkcji zdaniowej jednej zmiennej jest wyrażenie „człowiek waży 70 kg”, gdzie słowo „człowiek” gra rolę zmiennej. Po podstawieniu pod słowo „człowiek” konkretnej osoby otrzymujemy zdanie - prawdziwe lub fałszywe.*

**Definicja 10.** *(mały i duży kwantyfikator)*

Niech zmienna  $x$  przebiega zbiór  $X$  i niech  $\varphi(x)$  będzie funkcją zdaniową. Zdanie „istnieje takie  $x \in X$ , że  $\varphi(x)$ ” zapisujemy krótko

$$\exists_{x \in X} \varphi(x).$$

Zdanie „dla każdego  $x \in X$  jest  $\varphi(x)$ ” zapisujemy

$$\forall_{x \in X} \varphi(x).$$

Symbole  $\exists, \forall$  użyte w opisanym znaczeniu nazywamy odpowiednio małym i dużym kwantyfikatorem lub kwantyfikatorem szczegółowym i ogólnym.

**Ćwiczenie 3.** *Zdanie*

$$\exists_x x^3 > 8$$

*jest zdaniem prawdziwym, zdanie*

$$\exists_x \cos x = -3$$

*jest zdaniem fałszywym.*

**Twierdzenie 1.** (własności kwantyfikatorów)

*Jeżeli  $\varphi(x)$  jest funkcją zdaniową z jedną zmienną, to zachodzą następujące równoważności*

$$[\sim \forall_x \varphi(x)] \Leftrightarrow [\exists_x \sim \varphi(x)],$$

$$[\sim \exists_x \varphi(x)] \Leftrightarrow [\forall_x \sim \varphi(x)].$$

*Równoważności te wyrażają prawa de Morgana dla kwantyfikatorów.*