

# 1 Neformální úvod

V čem spočívá matematické poznání?

**Příklady.** 1. *Není-li  $n$  dělitelné třemi, potom existuje  $k$ , že platí  $n = 3k + 1$ , nebo  $n = 3k + 2$ .*

2. *Je-li  $n^2$  dělitelné třemi, potom je  $n$  dělitelné třemi.*

3.  *$\sqrt{3}$  není racionální*

**Výrok** bude pro nás každé vyjádření, o kterém lze jednoznačně říci, že je buď pravda, nebo nepravda. To že je výrok pravda budeme často zkráceně označovat číslicí 1 a to, že je nepravda, číslicí 0.

Vyjádřeno podrobněji, musí tedy výroky splňovat následující dvě pravidla (zákony):

- výrok nemůže být zároveň pravda i nepravda (zákon sporu),
- výrok nemůže nabývat jiné hodnoty, než je pravda nebo nepravda (zákon vyloučeného třetího).

Z výroků můžeme vytvářet výroky nové pomocí logických spojek (operací)  $\neg$  (negace, opak),  $\wedge$  (konjunkce, logické a),  $\vee$  (disjunkce, logické nebo),  $\implies$  (implikace),  $\iff$  (ekvivalence). Tyto spojky jsou zadány (definovány) pravdivostními tabulkami:

$A$	$B$	$\neg A$	$A \wedge B$	$A \vee B$	$A \implies B$	$A \iff B$
1	1	0	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	0	1	1	0
0	0	1	0	0	1	1

**Na procvičení:** ve skutečnosti si vystačíme jen se spojkami  $\neg$  a  $\implies$ ,  $A \vee B$  můžeme vyjádřit jako  $(\neg A) \implies B$ ,  $A \wedge B$  jako  $\neg(A \implies (\neg B))$  a s její pomocí pak  $A \iff B$  jako  $(A \implies B) \wedge (B \implies A)$ .

**Příklady.** *Podívejme se ještě na následující výroky (a jejich pravděpodobnostní tabulky):*

$A$	$B$	$\neg A$	$\neg B$	$(\neg B) \implies (\neg A)$	$A \wedge (\neg B)$	$\neg(A \wedge (\neg B))$
1	1	0	0	1	0	1
1	0	0	1	0	1	0
0	1	1	0	1	0	1
0	0	1	1	1	0	1

*Hodnoty v pátém a sedmém sloupci se nápadně podobají hodnotám pro  $A \implies B$ . Jde o alternativní vyjádření implikace, které označujeme jako nepřímý důkaz (pátý sloupec) a důkaz sporem (sedmý sloupec).*