
p	q	$\neg p$	$p \wedge q$	$p \vee q$	$p \Rightarrow q$	$p \Leftrightarrow q$
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

Tabulka 1: Pravdivost logických formulí

Příklad na použití tabulkové metody

Převzato ze stránek **Matematika polopatě**, tento konkrétní příklad pak ze sekce Příklady na výrokovou logiku¹.

Tento příklad už nezadáme jako obyčejnou formuli, ale jako slovní úlohu. Tři kamarádi, kteří chtějí jít na divokou pártu, kde budou modelky nahoře bez rozdávat občerstvení, se nemají tak úplně rádi a kladou si podmínky, za kterých na páry půjdou. Jejich jména jsou Martin, Jakub a Petr. Pravidla jsou následující:

1. Pokud půjde Martin, tak půjde i Jakub.
2. Na páry přijde Petr nebo, pokud tam přijde Martin, tak tam nepřijde Jakub.
3. Petr přijde právě tehdy, když nepřijde Martin nebo nepřijde Jakub.

Otázka zní, jestli můžou na páry přijít všichni? Pokud ne, kdo se na páry může podívat a neporušit žádná pravidla?

Jako první si musíme předchozí slovní výroky přepsat do výrokových symbolů a formulí. Takže označme si výrokové symboly M, J a P (Martin, Jakub, Petr) a bude to vždy značit výrok typu „Martin půjde na páry“. První pravidlo bychom mohli přepsat takto: $M \Rightarrow J$ – „jestliže M, pak J“, neboli „jestliže Martin půjde na páry, pak Jakub půjde na páry“.

Druhé pravidlo bychom přepsali takto. Pravidlo začíná větou „Na páry přijde Petr nebo...“, takže evidentně budeme potřebovat disjunkci. Zatím zapíšeme toto: $P \vee \dots$. Další část věty říká: „pokud tam přijde Martin, tak

¹<http://www.matematika.cz/vyroky-priklady#ctvrty-priklad>

tam nepřijde Jakub“. To je implikace, přičemž na pravé straně ještě musíme použít negaci. „nepřijde Jakub“ = $\neg J$. Celá implikace by vypadala takto: $(M \Rightarrow \neg J)$. To připojíme k předchozí disjunkci: $P \vee (M \Rightarrow \neg J)$.

Třetí pravidlo přepíšeme takto: začneme s „Petr přijde právě tehdy“. To znamená ekvivalence: $P \Leftrightarrow \dots$. Dále máme „nepřijde Martin nebo nepřijde Jakub“, což přepíšeme takto: $\neg M \vee \neg J$. Složíme dohromady: $P \Leftrightarrow (\neg M \vee \neg J)$.

Nyní všechny formule vložíme do tabulky a dopočítáme hodnoty:

M	J	P	$(M \Rightarrow J)$	$(P \vee (M \Rightarrow \neg J))$	$(P \Leftrightarrow (\neg M \vee \neg J))$
1	1	1	1	1	0
1	1	0	1	0	1
1	0	1	0	1	1
1	0	0	0	1	0
0	1	1	1	1	1
0	1	0	1	1	0
0	0	1	1	1	1
0	0	0	1	1	0

Tabulka 2: Tabulková metoda

Otázka zněla, jestli mohou jít všichni tři chlapci na divoký mejdan. Odpočívejme na něj v prvním řádku. Ten nám odpovídá na případ, kdy všichni chlapci půjdou – to je signalizována třemi jedničkami v prvních třech sloupcích. Jsou splněny všechny podmínky? První ano (čtvrtý sloupec), druhá také (pátý sloupec), ale poslední ne (poslední sloupec), tam je nula. Znamená to, že pokud půjdou všichni tři, tak nebude splněna třetí podmínka.

Hledáme tak ty řádky, ve kterých jsou na pozicích symbolizujících podmínky (tj. poslední tři sloupce) samé jedničky. Jednička znamená, že je podmínka splněna. Vidíme, že to nastane ve dvou případech. Když půjde Jakub a Petr, ale Martin ne a pak když půjde jen Petr.

Můžete to také vypočítat tak, že do tabulky přidáte formuli ϕ , která bude konjunkcí všech tří podmínek. Takže bude vypadat takto: $\phi = ((M \Rightarrow J) \wedge (P \vee (M \Rightarrow \neg J)) \wedge (P \Leftrightarrow (\neg M \vee \neg J)))$. To znázorňuje to, co chceme – aby byly všechny formule (všechny podmínky) splněné. Tabulka by pak vypadala takto:

M	J	P	$(M \Rightarrow J)$	$(P \vee (M \Rightarrow \neg J))$	$(P \Leftrightarrow (\neg M \vee \neg J))$	ϕ
1	1	1	1	1	0	0
1	1	0	1	0	1	0
1	0	1	0	1	1	0
1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	1	1	1	1
0	1	0	1	1	0	0
0	0	1	1	1	1	1
0	0	0	1	1	0	0

Tabulka 3: Řešení příkladu tabulkovou metodou