

SBÍRKA ŘEŠENÝCH PŘÍKLADŮ

Výroky

Žán Pól Kastról



25. ledna 2022



Obsah

1	Zadání příkladů	2
1.	TYŠER s. 4	2
2.	TYŠER s. 4 cv (2)	2
3.	TYŠER s.8	3
4.	TYS s.9 – Dektektivové	3
5.	Pomeranče Hieronyma Bosche	4
6.	Tyšer s. 10/cv 1 a 2	4
7.	Pravdomluvní a lháři	4
8.	TYS - s.14 cv.1	5
2	Výsledky a řešení	6
1.	TYŠER s. 4	6
2.	TYŠER s. 4 cv (2)	8
3.	TYŠER s.8	9
4.	TYS s.9 – Dektektivové	12
5.	Pomeranče Hieronyma Bosche.	14
6.	Tyšer s. 10/cv 1 a 2	19
7.	Pravdomluvní a lháři	21
8.	TYS - s.14 cv.1	24



1 Zadání příkladů

Cvičení 1: TYŠER s. 4

Řešení ⇒

Zapište formulemi následující výroky s využitím daných výrokových proměnných:

P : „Zpráva je skenována proti virům.“

Q : „Zpráva přišla z neznámé adresy.“

- Zpráva je skenována proti virům, kdykoli přijde z neznámé adresy.
- Zpráva přišla z neznámé adresy, ale nebyla skenována proti virům.
- Přijde-li zpráva z neznámé adresy, není skenována proti virům.
- Není pravda, že je nutné skenovat zprávu proti virům, přijde-li z neznámé adresy.

Cvičení 2: TYŠER s. 4 cv (2)

Řešení ⇒

Označíme

P : „Ptolemáios je Řek.“

R : „Ramses je Egyptan.“

Q_1 : „Monet prodal svůj obraz.“

Q_2 : „Cézanne prodal svůj obraz.“

Q_3 : „Gauguin prodal svůj obraz.“

Zapište formulemi následující výroky.

- Ptolemáios není Řek.
- Ptolemáios je Řek, zatímco Ramses je Egyptan.



- c) Je-li Ptolemáios Řek, není Ramses Egyptan.
- d) Ptolemáios je Řek nebo, pokud není, Ramses není Egyptan.
- e) Ptolemáios je Řek a Ramses je Egyptan nebo ani jedno z toho.
- f) Monet jako jediný z trojice Monet, Cézanne a Gauguin prodal obraz.
- g) Gauguin jako jediný z trojice Monet, Cézanne a Gauguin neprodal obraz.
- h) Pouze jediný z trojice Monet, Cézanne a Gauguin prodal obraz.
- i) Alespoň jeden z trojice Monet, Cézanne a Gauguin prodal obraz.

Cvičení 3: TYŠER s.8

Řešení ⇒

Vytvoř tabulku pravdivostních hodnot pro formuli:

$$(P \wedge Q) \vee (\neg P \Rightarrow R)$$

Cvičení 4: TYS s.9 – Dektektivové

Řešení ⇒

Tři politici **Achab**, **Bureš** a **Cizrna** jsou podezřelí ze spáchání zločinu. Vypověděli následovně:

Achab tvrdí: „Bureš je vinen a Cizrna je nevinný.“

Bureš tvrdí: „Je-li vinen Achab, je vinen i Cizrna.“

Cizrna tvrdí: „Jsem nevinný, ale aspoň jeden z dvojice Achab a Bureš je vinen.“

Jaké jsou odpovědi na otázky:



- a) Mohou být všechny tři výpovědi pravdivé?
- b) Jsou-li všichni nevinní, kdo vypovídal křivě?
- c) Jsou-li výpovědi pravdivé, kdo je pachatel?
- d) Mluví-li nevinní pravdu a viníci lžou, kdo je pachatel?

Cvičení 5: Pomeranče Hieronyma Bosche

Řešení ⇒

Jsou dány následující výroky tvaru implikace:

- a) Jsou-li jablka žlutá, pak pomeranče Hieronyma Bosche jsou zelené.
- b) Náš tým může vyhrát, pouze pokud v něm bude Karel Barel.
- c) Každý Ind je vegetarián.

Ke každému výroku určete jeho *předpoklad* a *závěr* a dále:

- obměněnou implikaci (*kontrapozici*)
- obrácenou implikaci (*konverzi*)
- opak výroku (*negaci*)
- obrácení obměny (*inverzi*)

Cvičení 6: Tyšer s. 10/cv 1 a 2

Řešení ⇒

Vytvoř tabulku pravdivostních hodnot pro

- a) $\neg(P \Leftrightarrow Q)$
- b) $(P \vee Q) \wedge \neg(P \wedge Q)$
- c) $(P \Rightarrow (\neg Q \wedge Q)) \Leftrightarrow \neg P$

Cvičení 7: Pravdomluvní a lháři

Řešení ⇒

Na ostrově žijí dva druhy obyvatel: pravdomluvní a lháři. Ti první mluví za všech okolností pravdu, ti druzí stále lžou.



- a) Potkáme dva obyvatele P a Q a zeptáme se: „Je někdo z vás lhář?“ P odpoví: „Alespoň jeden z nás je lhář“. Lze určit, kdo jsou P a Q ?
- b) Potkáme dva obyvatele P a Q a zeptáme se P : „Je někdo z vás lhář?“ P odpoví: „Je-li Q lhář, pak i já jsem lhář“. Kdo jsou P a Q ?
- c) Potkáme dva obyvatele a zeptáme se: „Je někdo z vás pravdomluvný?“ Z odpovědi bylo možné určit, kdo je kdo. Jaká byla odpověď a jaký je náš závěr?
- d) Potkáme tři obyvatele P , Q a R a zeptáme se P : „Jste lhář?“ P něco odpověděl, ale my jsme to přeslechli. Zeptáme se tedy Q : „Co říkal P ?“ Q odpověděl: „Řekl, že je lhář.“ Pak se ozval R : „Nevěřte Q , je to lhář.“ Kdo je kdo?

Cvičení 8: TYS - s.14 cv.1

Řešení \Rightarrow

Které z následujících formulí jsou *tautologie*, které *kontradikce* a které jsou *splnitelné*?

- a) $\neg(P \Rightarrow \neg P)$
 b) $P \vee (P \Rightarrow \neg P)$
 c) $P \vee (Q \vee \neg Q)$
 d) $\neg((P \vee \neg P) \Rightarrow Q)$
 e) $\neg P \vee \neg(P \Rightarrow Q)$



2 Výsledky a řešení

Řešení cvičení 1: TYŠER s. 4

Zadání ⇒

Zapište formulemi následující výroky s využitím daných výrokových proměnných:

P : „Zpráva je skenována proti virům.“

Q : „Zpráva přišla z neznámé adresy.“

- „Zpráva je skenována proti virům, kdykoli přijde z neznámé adresy.“
- „Zpráva přišla z neznámé adresy, ale nebyla skenována proti virům.“
- „Přijde-li zpráva z neznámé adresy, není skenována proti virům.“
- „Není pravda, že je nutné skenovat zprávu proti virům, přijde-li z neznámé adresy.“

Výsledek:

- $Q \Rightarrow P$
- $Q \wedge \neg P$
- $Q \Rightarrow \neg P$
- $\neg(Q \Rightarrow P)$

Řešení:

- Výrok je vlastně **implikace**. Můžeme si ho přeformulovat takto:
„Přijde-li zpráva z neznámé adresy, **potom** je skenována proti virům.“



Proto dostáváme

$$Q \Rightarrow P$$

b) Spojka „ale“ je z hlediska logického vlastně „a zároveň“.

Proto dostáváme

$$Q \wedge \neg P$$

c) Jedná se o implikaci (tu bychom mohli zdůraznit slovem „potom“).

Proto dostáváme

$$Q \Rightarrow \neg P$$

d) Spojení „Není pravda, že“ znamená negaci zbytku věty, která znamená totéž, co výrok a).

Proto dostáváme

$$\neg(Q \Rightarrow P)$$



Řešení cvičení 2: TYŠER s. 4 cv (2)

Zadání ⇒

Označíme

 P : „Ptolemáios je Řek.“ R : „Ramses je Egyptan.“ Q_1 : „Monet prodal svůj obraz.“ Q_2 : „Cézanne prodal svůj obraz.“ Q_3 : „Gauguin prodal svůj obraz.“

Zapište formulemi následující výroky.

- Ptolemáios není Řek.
- Ptolemáios je Řek, zatímco Ramses je Egyptan.
- Je-li Ptolemáios Řek, není Ramses Egyptan.
- Ptolemáios je Řek nebo, pokud není, Ramses není Egyptan.
- Ptolemáios je Řek a Ramses je Egyptan nebo ani jedno z toho.
- Monet jako jediný z trojice Monet, Cézanne a Gauguin prodal obraz.
- Gauguin jako jediný z trojice Monet, Cézanne a Gauguin neprodal obraz.

Výsledek:

Obsah...

Řešení:



Řešení cvičení 3: TYŠER s.8

Zadání ⇒

Vytvoř tabulku pravdivostních hodnot pro formuli:

$$(P \wedge Q) \vee (\neg P \Rightarrow R)$$

Výsledek:

P	Q	R	$P \wedge Q$	$\neg P \Rightarrow R$	$(P \wedge Q) \vee (\neg P \Rightarrow R)$
0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	1
0	1	0	0	0	0
0	1	1	0	1	1
1	0	0	0	1	1
1	0	1	0	1	1
1	1	0	1	1	1
1	1	1	1	1	1

Řešení:

Kolik bude mít tabulka číselných řádků? Vytvářím uspořádané trojice z nul a jedniček. Znaky se mohou opakovat. Na každém ze tří míst mohou být dva znaky (0 a 1). Počet množností je tedy $2 \cdot 2 \cdot 2 = 2^3 = 8$. Tabulka bude mít 8 číselných řádků (plus první řádek s výrokovými proměnnými). Při vyplňování tabulky je dobré mít nějaký systém, abych na nějakou možnost nezapomněl či aby se nějaké trojice neopakovaly. Používají se **dva systémy**:

- Začnu **třemi** jedničkami.

Potom jedničku na posledním místě nahradím nulou. Nulu následně přesunu ještě doprostřed a potom na první místo. Tím jsou vyčerpány všechny možnosti, kdy jsou v trojici **dvě** jedničky.



Dále vezmu jen **jednu** jedničku – ta může být na začátku, uprostřed a na konci.

Zbývá poslední možnost – **nula** jedniček, čili tři nuly.

Dostávám toto:

A	B	C
1	1	1
1	1	0
1	0	1
0	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1
0	0	0

- Trojice chápu jako čísla v desítkové soustavě a seřadím je dle velikosti. Nejmenší je $[0, 0, 0]$, potom $[0, 0, 1]$ atd. Dostanu toto:

A	B	C
0	0	0
0	0	1
0	1	0
0	1	1
1	0	0
1	0	1
1	1	0
1	1	1

Pokud se podíváme na jednotlivé sloupce, jistě hned vidíme řád, který nám může pomoci při rychlém vyplnění trojic pomocí sloupců. V prvním sloupci jsou 4 nuly a pod nimi 4 jedničky.



Ve druhém se střídají dvojice nul s dvojicemi jedniček. Ve třetím se střídají nuly a jedničky.

Při řešení použijeme třeba druhý způsob. Pač zadaná formule je disjunkcí dvou závorek, je vhodné si přidat pro tyto závorky dva pomocné sloupce.

P	Q	R	$P \wedge Q$	$\neg P \Rightarrow R$	$(P \wedge Q) \vee (\neg P \Rightarrow R)$
0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	1
0	1	0	0	0	0
0	1	1	0	1	1
1	0	0	0	1	1
1	0	1	0	1	1
1	1	0	1	1	1
1	1	1	1	1	1



Řešení cvičení 4: TYS s.9 – Dektektivové

Zadání ⇒

Tři politici **Achab**, **Bureš** a **Cizrna** jsou podezřelí ze spáchání zločinu. Vypověděli následovně:

Achab tvrdí: „Bureš je vinen a Cizrna je nevinný.“

Bureš tvrdí: „Je-li vinen Achab, je vinen i Cizrna.“

Cizrna tvrdí: „Jsem nevinen, ale aspoň jeden z dvojice Achab a Bureš je vinen.“

Jaké jsou odpovědi na otázky:

- Mohou být všechny tři výpovědi pravdivé?
- Jsou-li všichni nevinní, kdo vypovídal křivě?
- Jsou-li výpovědi pravdivé, kdo je pachatel?
- Mluví-li nevinní pravdu a viníci lžou, kdo je pachatel?

Výsledek:

- Ano, vidíme to v šestém řádku.
- Křivě vypovídali politici Achab a Cizrna, viz poslední řádek.
- Ze šestého řádku plyne, že pachatel je Bureš.
- Pachateli jsou politici Achab a Cizrna.

Řešení:

Označíme si postupně písmenky *A*, *B*, *C* výroky:

A: „Achab je nevinen.“

B: „Bureš je nevinen.“

C: „Cizrna je nevinen.“



Nyní můžeme jednotlivé výpovědi přepsat jako tyto formule:

Achab tvrdí: $\neg B \wedge C$

Bureš tvrdí: $\neg A \Rightarrow \neg C$

Cizrna tvrdí: $C \wedge (\neg A \vee \neg B)$

Abychom odpověděli na otázky, musíme si udělat tabulku pravdivostních hodnot pro tři výše uvedené formule:

	A	B	C	$\neg B \wedge C$	$\neg A \Rightarrow \neg C$	$C \wedge (\neg A \vee \neg B)$
1	0	0	0	0	1	0
2	0	0	1	1	0	1
3	0	1	0	0	1	0
4	0	1	1	0	0	1
5	1	0	0	0	1	0
6	1	0	1	1	1	1
7	1	1	0	0	1	0
8	1	1	1	0	1	0

Z tabulky vyčteme odpovědi na otázky:

- Ano, vidíme to v šestém řádku.
- Křivě vypovídali politici Achab a Cizrna, viz poslední řádek.
- Ze šestého řádku plyne, že pachatel je Bureš.
- To, že nevinní mluví pravdu a viníci lžou znamená, že musíme najít řádek, ve kterém je pravdivostní hodnota výroků A, B, C (první tři sloupce v tabulce) stejná jako pravdivostní hodnota výpovědí Achaba, Bureše a Cizrny (poslední tři sloupce v tabulce) tedy: Vidíme, že toto nastává pouze v řádku 3! Hodnoty u A, B, C jsou $[0; 1; 0]$ a hodnoty u výpovědí jsou rovněž $[0; 1; 0]$.

To znamená, že pachateli jsou Achab a Cizrna. Bureš z toho vyšel jako nevinný (zase jako vždycky)!



Řešení cvičení 5: Pomeranče Hieronyma B. Zadání ⇒

Jsou dány následující výroky tvaru implikace:

- a) Jsou-li jablka žlutá, pak pomeranče Hieronyma Bosche jsou zelené.
- b) Náš tým může vyhrát, pouze pokud v něm bude Karel Barel.
- c) Každý Ind je vegetarián.

Ke každému výroku určete jeho *předpoklad* a *závěr* a dále:

- obměněnou implikaci (*kontrapozici*)
- obrácenou implikaci (*konverzi*)
- opak výroku (*negaci*)
- obrácení obměny (*inverzi*)

Řešení:

Připomeňme si, že k **implikaci** $A \Rightarrow B$ vytvoříme požadované výroky takto:

Obměna: $\neg B \Rightarrow \neg A$ (Je ekvivalentní s původní implikací!)

Obrácení: $B \Rightarrow A$ (To je často omylem považováno za obměnu!)

Negace: $A \wedge \neg B$

Inverze: $\neg A \Rightarrow \neg B$ (Ta je často omylem považována za negaci!)

a) Jsou-li jablka žlutá, pak pomeranče Hieronyma Bosche^a jsou zelené.

^ahttps://youtu.be/-1ju39p_eQ4

Předpoklad: Jablka jsou žlutá.

Závěr: Pomeranče HB jsou zelené.

Obměna: Nejsou-li pomeranče HB zelené, potom jablka nejsou žlutá.



Obrácení: Jsou-li pomeranče HB zelené, potom jsou jablka žlutá.

Negace: Jablka jsou žlutá a zároveň pomeranče HB nejsou zelené.

Inverze: Nejsou-li jablka žlutá, potom pomeranče HB nejsou zelené.

b) Náš tým může vyhrát, pouze pokud v něm bude Karel Barel.

Větu si trochu přeformulujeme, aby z ním více trčela ta implikace. Tady ale bacha! Mohli bychom udělat chybu a větu vyslovit takto: „*Pokud v týmu bude Karel, potom náš tým vyhraje.*“

Proč je to špatně? Původní tvrzení nezaručuje, že s Karlem za každou cenu musíme vyhrát. Karel v týmu je pouze **nutnou podmínkou** vítězství. Bez něj určitě nevyhraje, ale s ním můžeme a nemusíme vyhrát. Takže před zápasem bychom řekli správně toto:

Pokud má náš tým vyhrát, potom v něm nutně musí být Karel Barel.

Přepoklad: Náš tým vyhraje.

Závěr: V týmu bude Karel.

Obměna: Nebude-li v týmu Karel, potom náš tým nevyhraje.

Obrácení: Pokud v týmu bude Karel, potom náš tým vyhraje. (Vidíme, že to je náš dřívější chybný pokus o přeformulování původní věty.)

Negace: Náš tým vyhraje a zároveň Karel v týmu nebude. (Náš tým vyhraje i bez Karla.)



Inverze: Pokud náš tým nevyhraje, potom v týmu nebyl Karel.

Na závěr si ještě vše můžeme pěkně zpřehlednit tabulkou pravdivostních hodnot. Označíme přitom předpoklad a závěr takto:

V : *Náš tým vyhraje*

K : *V týmu bude Karel.*

		Implikace	Obměna	Obrácení	Inverze	Negace
V	K	$V \Rightarrow K$	$\neg K \Rightarrow \neg V$	$K \Rightarrow V$	$\neg V \Rightarrow \neg K$	$V \wedge \neg K$
1	1	1	1	1	1	0
1	0	0	0	1	1	1
0	1	1	1	0	0	0
0	0	1	1	1	1	0

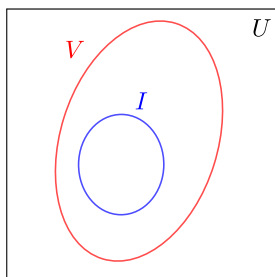
Tabulka nám připomíná, že původní *implikace* a její *obměna* jsou **logicky ekvivalentní** výroky (viz hodnoty v příslušných sloupcích.) A *obrácená implikace* je zasejč **logicky ekvivalentní** s inverzí, pač je to její obměna.

c) Každý Ind je vegetarián.

Tato věta má podobu **obecného výroku**. My si ji ale *přeformulujeme* do podoby **implikace**:

Je-li daný člověk Ind, potom je vegetarián.

Množinově to vypadá takto – množina všech Indů I je podmnožinou množiny V všech vegetariánů:



Přepoklad: Daný člověk je Ind.

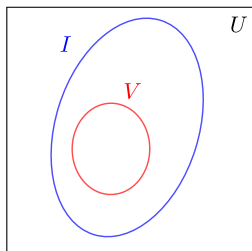
Závěr: Daný člověk je vegetarián.

Obměna: Není-li člověk vegetarián, potom není Ind. (Je-li daný člověk masožravý, potom není Ind. Každý ne-vegetarián je ne-Ind. Neexistují masožraví Indové.)

Množinově – viz původní implikace. Obměna je přece s původní implikací ekvivalentní.

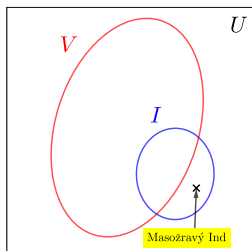
Obrácení: Je-li člověk vegetarián, potom je Ind. (Každý vegetarián je Ind.)

Množinově to vypadá takto – množina všech vegetariánů V je podmnožinou množiny I všech Indů:





Negace: Daný člověk je Ind a zároveň není vegetarián. (Existuje aspoň jeden Ind, který je masožravý.) Množinově:



Inverze (obměna obrácené impl.): Není-li daný člověk Ind, potom není vegetarián. (Je-li člověk ne-Ind, potom je masožravý. Všichni ne-Indové jsou masožraví.)

Množinově – viz obrácená implikace. Inverze je přece s obrácenou implikací ekvivalentní.



Řešení cvičení 6: Tyšer s. 10/cv 1 a 2

Zadání ⇒

Vytvoř tabulku pravdivostních hodnot pro formule

- $\neg(A \Leftrightarrow B)$
- $(A \vee B) \wedge \neg(A \wedge B)$
- $(A \Rightarrow (\neg B \wedge B)) \Leftrightarrow \neg A$

Výsledek:

Viz řešení...

Řešení:

- Jedná se o **negaci ekvivalence**. Stačí tedy v tabulce pro ekvivalenci změnit pravdivostní hodnoty na opačné. Zároveň víme (a ukazuje to i tabulka), že se jedná o *vylučovací disjunkci* – tedy o nebo ve **vylučovacím** smyslu – **Buď** A , **nebo** B , kterou značíme jako $A \vee B$

A	B	$A \Leftrightarrow B$	$\neg(A \Leftrightarrow B)$	$A \vee B$
1	1	1	0	0
1	0	0	1	1
0	1	0	1	1
0	0	1	0	0

- Je zřejmé, že se jedná opět o *vylučovací disjunkci* zapsanou jiným způsobem, což vokazuje krásně i tabulka:

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



- c) Formule $\neg B \wedge B$ má zřejmě vždy pravdivostní hodnotu 0. Proto implikace vlevo od dvojité šipky bude mít hodnotu 1 jen pro $v(A) = 0$.

A	B	$\neg B \wedge B$	$A \Rightarrow (\neg B \wedge B)$	$(A \Rightarrow (\neg B \wedge B)) \Leftrightarrow \neg A$
1	1	0	0	1
1	0	0	0	1
0	1	0	1	1
0	0	0	1	1

Vidíme, že daná formule má vždy pravdivostní hodnotu 1, protože se jedná o **tautologii**.



Řešení cvičení 7: Pravdomluvní a lháři

Zadání ⇒

Na ostrově žijí dva druhy obyvatel: pravdomluvní a lháři. Ti první mluví za všech okolností pravdu, ti druzí stále lžou.

- Potkáme dva obyvatele P a Q a zeptáme se: „Je někdo z vás lhář?“ P odpoví: „Alespoň jeden z nás je lhář“. Lze určit, kdo jsou P a Q ?
- Potkáme dva obyvatele P a Q a zeptáme se P : „Je někdo z vás lhář?“ P odpoví: „Je-li Q lhář, pak i já jsem lhář“. Kdo jsou P a Q ?
- Potkáme dva obyvatele a zeptáme se: „Je někdo z vás pravdomluvný?“ Z odpovědi bylo možné určit, kdo je kdo. Jaká byla odpověď a jaký je náš závěr?
- Potkáme tři obyvatele P , Q a R a zeptáme se P : „Jste lhář?“ P něco odpověděl, ale my jsme to přeslechli. Zeptáme se tedy Q : „Co říkal P ?“ Q odpověděl: „Řekl, že je lhář.“ Pak se ozval R : „Nevěřte Q , je to lhář.“ Kdo je kdo?

Výsledek:

- P je pravdomluvný, Q je lhář.
- Oba jsou pravdomluvní.
- Odpověď byla NE, odpovídající byl lhář a druhý byl pravdomluvný.
- R je pravdomluvný, Q je lhář a P nelze určit.

Řešení:

- Předpokládejme, že P je lhář. Potom je jeho výrok nepravdivý, takže pravdivá je negace výroku:

„Nikdo z nás není lhář.“



Ale to je spor s předpokladem, že je P lhář. Proto je P pravdomluvný. Takže jeho výrok je pravdivý. Druhý člověk, tedy Q , je proto lhář.

Úlohu lze také řešit tabulkou pravdivostních hodnot. Označme si postupně písmenky A, B výroky

A: „Člověk P mluví pravdu.“

B: „Člověk Q mluví pravdu.“

Potom je $v(A) = 1$, pokud P mluví pravdu a $v(A) = 0$, pokud P lže. Podobně je $v(B) = 1$, pokud Q mluví pravdu a $v(B) = 0$, pokud Q lže.

Odpověď „Aspoň jeden z nás je lhář“ člověka P můžeme zapsat formulí

$$\neg A \vee \neg B$$

Tabulka pro tuto formuli vypadá takto:

A	B	$\neg A \vee \neg B$
1	1	0
1	0	1
0	1	1
0	0	1

V prvním řádku je $v(A) = 1$, takže člověk P mluví pravdu. To je ale ve sporu s tím, že jeho výrok má pravdivostní hodnotu nula, takže lže. Tuto možnost musíme vyloučit.

Ve druhém řádku je P pravdomluvný. To je v souladu s tím, že výrok P je pravdivý (v okýnku je 1) a s tím, Q lže ($v(B) = 0$). Tato možnost tedy může nastat.

Ve třetím a čtvrtém řádku je P lhář, ale zároveň je jeho výrok pravdivý, což je spor. Tuto možnost musíme vyloučit.



Vidíme tedy, že dostáváme jednoznačný výsledek, že P je pravdomluvný a Q je lhář.

- b) Předpokládejme, že P je lhář. Potom je jeho výrok nepravdivý, takže pravdivá je negace výroku:

„ Q je lhář a P není lhář.“

To je ale spor. Proto P mluví pravdu. Co je Q ? Kdyby byl lhář, potom by dle pravdivého tvrzení P byl i P lhář, což je spor. Takže i Q mluví pravdu. Oba jsou pravdomluvní.

- c) Předpokládejme, že odpověď byla ANO. Pokud to řekl lhář, opak je pravdou, takže oba jsou lháři. Pokud to řekl pravdomluvec, tak může být ten druhý lhář nebo pravdomluvec. Vidíme, že z odpovědi ANO nelze nic zjistit. Pokud odpověď zněla NE, nemohl ji říci pravdomluvec, protože by minimálně o sobě lhal. Odpověděl tedy lhář a opak je pravdou – tedy je mezi nimi pravdomluvec, což musí být ten druhý. Odpověď byla NE. Odpovídající byl lhář a druhý byl pravdomluvný.

- d) Odpověď Q je lež – P o sobě totiž nikdy nemůže prohlásit, že je lhář. Pač kdyby byl pravdomluvec, tak by lhal a kdyby byl lhář, tak by mluvil pravdu. To je spor. Proto je Q lhář a R mluví pravdu, takže R je pravdomluvný. Pač Q lže, tak P ve skutečnosti odpověděl, že mluví pravdu. Protože takto odpoví na otázku „Jste lhář“ jak pravdomluvec, tak lhář, nelze o P nic říci.



Řešení cvičení 8: TYS - s.14 cv.1

Zadání ⇒

Které z následujících formulí jsou *tautologie* (pravdivá vždy), které *kontradikce* (vždy nepravdivá) a které jsou *splnitelné* (někdy pravdivá, někdy nepravdivá)?

- a) $\neg(P \Rightarrow \neg P)$;
- b) $P \vee (P \Rightarrow \neg P)$;
- c) $P \vee (Q \vee \neg Q)$;
- d) $\neg((P \vee \neg P) \Rightarrow Q)$;
- e) $\neg P \vee \neg(P \Rightarrow Q)$;
- f) $((P \Rightarrow Q) \Rightarrow P) \Rightarrow P$;
- g) $(P \vee \neg Q) \Rightarrow \neg(Q \vee \neg P)$;
- h) $((P \Rightarrow Q) \Rightarrow P) \wedge \neg P$;
- i) $(P \Rightarrow Q) \vee (Q \Rightarrow R) \vee \neg(\neg P \vee R)$;
- j) $\neg(\neg P \Leftrightarrow Q) \Rightarrow (R \vee \neg Q)$;
- k) $((P \wedge R) \Rightarrow Q) \Leftrightarrow (R \wedge \neg(P \Rightarrow Q))$.

Výsledek:

Tautologie: b), c), f), i)

Kontradikce: h), k)

Splnitelné: a), d), e), g), j)

Řešení:

a) Formule zní:

$$\neg(P \Rightarrow \neg P)$$

Negací závorky je formule $P \wedge P$, která má hodnotu 1 pro $v(P) = 1$ a hodnotu 0 pro $v(P) = 0$. Formule je tedy splnitelná (může mít hodnotu 1), ale není tautologií, pač



nemá vždy hodnotu 1.

Nechceme-li přemýšlet, uděláme si prostě tabulku:

P	$\neg P$	$P \Rightarrow \neg P$	$\neg(P \Rightarrow \neg P)$
1	0	0	1
0	1	1	0

b) Formule zní:

$$P \vee (P \Rightarrow \neg P)$$

Pro $v(P) = 1$ má implikace v závorce hodnotu 0 a celá disjunkce má tedy hodnotu 1. Pro $v(P) = 0$ má implikace v závorce hodnotu 1 a celá disjunkce má proto opět hodnotu 1. Jedná se tedy o tautologii.

Nechceme-li přemýšlet, uděláme si prostě tabulku:

P	$\neg P$	$P \Rightarrow \neg P$	$P \vee (P \Rightarrow \neg P)$
1	0	0	1
0	1	1	1

c) Formule zní:

$$P \vee (Q \vee \neg Q)$$

Formule v závorce má zřejmě vždy hodnotu 1. Proto má celková disjunkce vždy hodnotu 1. Je to tedy tautologie.

Nechceme-li přemýšlet, uděláme si prostě tabulku:

P	Q	$\neg Q$	$Q \vee \neg Q$	$P \vee (Q \vee \neg Q)$
1	1	0	1	1
1	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	0	1	1	1



d) Formule zní:

$$\neg((P \vee \neg P) \Rightarrow Q)$$

Provedeme-li negaci vnější závorky, dostáváme formuli

$$(P \vee \neg P) \wedge \neg Q$$

Výraz v závorce má vždy hodnotu 1, ale $\neg Q$ může mít hodnotu 0 i 1, takže celá konjunkce nabývá hodnoty 0 a 1. Formule je tedy splnitelná.

Nechceme-li přemýšlet, uděláme si prostě, jak já taky někdy lidově říkám, „tabulku“ (měli bychom sice správně říkat *tabulku pravdivostních hodnot*, ale svět se snad pro jednu nezboří, když se trochu uvolníme a uděláme nějakou tu klukovinu nebo jak já taky někdy říkám „partyzánštinu“.):

P	Q	$\neg P$	$P \vee \neg P$	$(P \vee \neg P) \Rightarrow Q$	$\neg((P \vee \neg P) \Rightarrow Q)$
1	1	0	1	1	0
1	0	0	1	0	1
0	1	1	1	1	0
0	0	1	1	0	1

e) Formule zní:

$$\neg P \vee \neg(P \Rightarrow Q)$$

Znegujeme-li implikaci v závoře, vypadá naše formule takto

$$\neg P \vee (P \wedge \neg Q)$$

Použijeme-li *distributivní zákon*, dostaneme formuli

$$(\neg P \vee P) \wedge (\neg P \vee \neg Q)$$



První závora má vždy hodnotu 1, zatímco druhá může mít hodnotu 0 i 1. Proto celá konjunkce může nabývat hodnot 0 i 1, takže se jedná o formuli splnitelnou.

f) Formule zní:

$$((P \Rightarrow Q) \Rightarrow P) \Rightarrow P$$

Výraz už je trochu složitější. Frknem si to pro přehlednost do tabulky:

P	Q	$P \Rightarrow Q$	$(P \Rightarrow Q) \Rightarrow P$	$((P \Rightarrow Q) \Rightarrow P) \Rightarrow P$
1	1	1	1	1
1	0	0	1	1
0	1	1	0	1
0	0	1	0	1

Je to tautologie. Povšimněme si, že (viz hodnoty v tabulce) formule $(P \Rightarrow Q) \Rightarrow P$ je logicky ekvivalentní s P . To se bude hodit!

g) Formule zní:

$$(P \vee \neg Q) \Rightarrow \neg(Q \vee \neg P)$$

Pravou stranu implikace upravíme – provedeme negaci, takže dostaneme $\neg Q \wedge P$. Celá formule vypadá tedy takto:

$$(P \vee \neg Q) \Rightarrow (\neg Q \wedge P)$$

Frknem si to pro přehlednost do tabulky:



P	Q	$P \vee \neg Q$	$\neg Q \wedge P$	$(P \vee \neg Q) \Rightarrow (\neg Q \wedge P)$
1	1	1	0	0
1	0	1	1	1
0	1	0	0	1
0	0	1	0	0

Formule je tedy splnitelná. Podle hodnot v tabulce vidíme, že je logicky ekvivalentní s negací implikace, čili s *vylučovací disjunkcí* $P \vee Q$.

h) Formule zní:

$$((P \Rightarrow Q) \Rightarrow P) \wedge \neg P$$

V příkladu f) jsme si povšimli, že formuli $(P \Rightarrow Q) \Rightarrow P$ lze zjednodušit – je to totéž jako P . Tím se celá naše formule smrkne na

$$P \wedge \neg P$$

To je ale kontradikce.

i) Formule zní:

$$(P \Rightarrow Q) \vee (Q \Rightarrow R) \vee \neg(\neg P \vee R)$$

Poslední disjunkci upravíme negací a dostáváme formuli

$$\varphi : (P \Rightarrow Q) \vee (Q \Rightarrow R) \vee (P \wedge \neg R)$$

Prdněmež to do tabulky:



P	Q	R	$P \Rightarrow Q$	$Q \Rightarrow R$	$P \wedge \neg R$	φ
0	0	0	1	1	0	1
0	0	1	1	1	0	1
0	1	0	1	0	0	1
0	1	1	1	1	0	1
1	0	0	0	1	1	1
1	0	1	1	1	0	1
1	1	0	0	0	1	1
1	1	1	1	1	0	1

Je to tautologie.

j) Formule zní:

$$\neg(\neg P \Leftrightarrow Q) \Rightarrow (R \vee \neg Q)$$

Předpoklad implikace si upravíme negací a máme

$$\varphi : (\neg P \vee Q) \Rightarrow (R \vee \neg Q)$$

Prdněmež to do tabulky:

P	Q	R	$\neg P \vee Q$	$R \vee \neg Q$	φ
0	0	0	1	1	1
0	0	1	1	1	1
0	1	0	0	0	1
0	1	1	0	1	1
1	0	0	0	1	1
1	0	1	0	1	1
1	1	0	1	0	0
1	1	1	1	1	1

Z tabulky vidíme, že je to splnitelná formule.



k) Formule zní:

$$((P \wedge R) \Rightarrow Q) \Leftrightarrow (R \wedge \neg(P \Rightarrow Q))$$

Označme levou stranu naší ekvivalence jako φ_1 a pravou jako φ_2 . Upravíme postupně v několika krocích formuli φ_2 :

$$\varphi_2 : R \wedge \neg(P \Rightarrow Q)$$

$$\varphi_2 : R \wedge (P \wedge \neg Q)$$

$$\varphi_2 : (R \wedge P) \wedge \neg Q$$

$$\varphi_2 : (P \wedge R) \wedge \neg Q$$

Vidíme, že jsme dostali **negaci** levé strany φ_1 ! Ale potom jsou pravdivostní hodnoty formulí φ_1 a φ_2 vždy **opačné**, takže ekvivalence

$$\varphi_1 \Leftrightarrow \varphi_2$$

bude mít pravdivostní hodnotu vždy 0. Je to tedy kontradikce.