

Cvičenia

Cvičenie 7.1. Pomocou definičných vzťahov (7.8a-b) dokážte tautologičnosť ekvivalencií (7.6a-b)

(a) Dôkaz $w \models \neg \Box \varphi \equiv \Diamond \neg \varphi$: Pre $w \models \Box \varphi$ platí (7.8a)

$$\neg(w \models \Box \varphi) = w \not\models_{def} \Box \varphi = \begin{cases} \bigvee_{w' \in \Gamma(w)} (w' \not\models \varphi) & (pre \Gamma(w) \neq \emptyset) \\ 0 & (pre \Gamma(w) = \emptyset) \end{cases} = w \not\models \Diamond \neg \varphi$$

(b) Dôkaz $\neg \Diamond \varphi \equiv \Box \neg \varphi$: Pre $w \not\models \Diamond \varphi$ platí (7.8b)

$$\neg(w \models \Diamond \varphi) = w \not\models \Diamond \varphi =_{def} \begin{cases} \bigwedge_{w' \in \Gamma(w)} (w' \not\models \varphi) & (pre \Gamma(w) \neq \emptyset) \\ 1 & (pre \Gamma(w) = \emptyset) \end{cases} = w \models \Box \neg \varphi$$

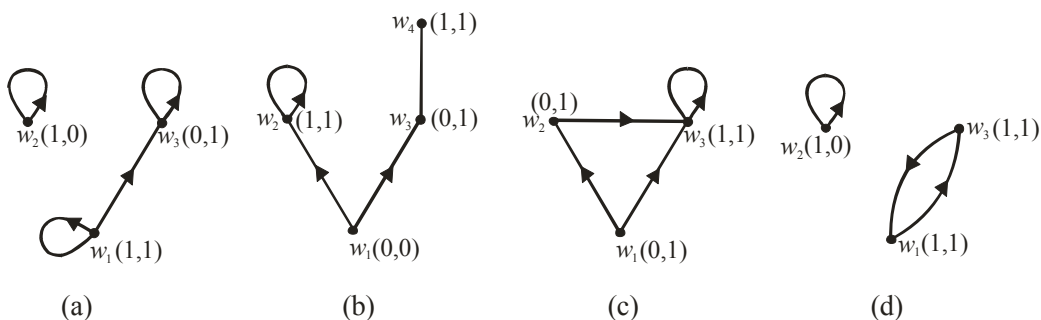
Cvičenie 7.2. Ukážte, že pre model M (8.7), kde pre každé $w \in W$, množiny dostupných svetov sú prázdne, $\Gamma(w) = \emptyset$, každá formula φ je nutná a nie je možná, t. j. pre ľubovoľnú formulu φ platí $\Box \varphi \equiv 1$ a $\Diamond \varphi \equiv 0$.

Návod: Modálne operátory nech sú definované pomocou relácií (7.6), pričom symboly konjunkcie a disjunkcie sú pre n komponent zovšeobecnené takto

$$\bigwedge_{i=1}^n p_i \equiv 1 \wedge p_1 \wedge \dots \wedge p_n \equiv \begin{cases} p_1 \wedge \dots \wedge p_n & (pre n \geq 1) \\ 1 & (pre n = 0) \end{cases}$$

$$\bigvee_{i=1}^n p_i \equiv 0 \vee p_1 \vee \dots \vee p_n \equiv \begin{cases} p_1 \vee \dots \vee p_n & (pre n \geq 1) \\ 0 & (pre n = 0) \end{cases}$$

Cvičenie 7.3. Pre rôzne relácie špecifikované orientovaným grafom zostrojte pravdivostné hodnoty formúl: $\Box p$, $\Box q$, $\Diamond p$, $\Diamond q$, $\Box(p \wedge q)$, $\Box(p \vee q)$, $\Box(p \Rightarrow q)$, $\Diamond(p \wedge q)$, $\Diamond(p \vee q)$, $\Diamond(p \Rightarrow q)$.



Cvičenie 7.4. Pomocou sémantického tabla falzifikujte tautologičnosť formúl, pomocou otvorených ciest navrhnete takú pravdivostnú interpretáciu premenných p a q , aby výsledná pravdivostná hodnota vo svete w_1 bola nepravda.

(a) $w \not\models (\Diamond p \wedge \Diamond q) \Rightarrow \Diamond(p \wedge q)$,

- (b) $w \not\models \diamond p \Rightarrow \Box \diamond q$,
 (c) $w \not\models (\diamond \Box p \wedge \diamond \Box q) \Rightarrow \diamond \Box (p \wedge q)$.

Cvičenie 7.5. Pomocou všeobecnej diskusie dokážte, že formula je tautológia (t. j. je pravdivá v každom svete, $(\forall w \in W)(w \models \varphi)$).

- (a) $\varphi = (\Box(p \Rightarrow q) \Rightarrow (\Box p \Rightarrow \Box q))$
 (b) $\varphi = (\Box(p \wedge q) \Rightarrow (\Box p \wedge \Box q))$
 (c) $\varphi = (\diamond(p \vee q) \Rightarrow (\diamond p \vee \diamond q))$

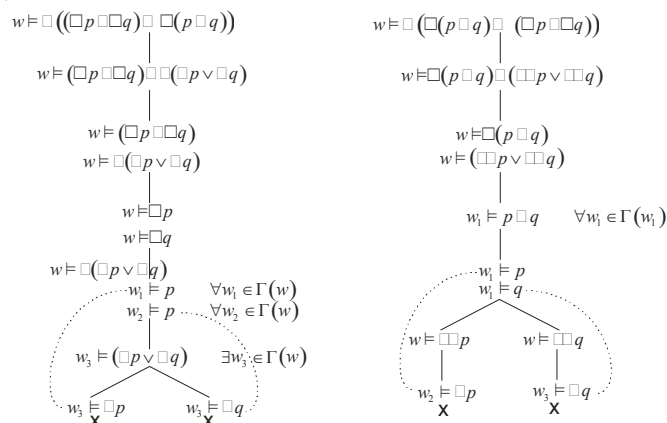
Návod: Nech formula $\varphi = (\Box(p \Rightarrow q) \Rightarrow (\Box p \Rightarrow \Box q))$ je pravdivá v aktuálnom svete $w \in W$, potom (1) podformula $\varphi_1 = \Box(p \Rightarrow q)$ je nepravdivá alebo (2) podformula $\varphi_2 = \Box p \Rightarrow \Box q$ je pravdivá. Uvažujme možnosť (1), to potom znamená, že v dostupnom okolí $\Gamma(w)$ aktuálneho sveta w existuje aspoň jeden dostupný svet w' v ktorom je podformula $\varphi_{11} = p \Rightarrow q$ nepravdivá, čiže v tomto dostupnom svete platí, že premenná p je pravdivá a premenná q je nepravdivá. V možnosti (2) je podformula $\varphi_2 = \Box p \Rightarrow \Box q$ je pravdivá v aktuálnom svete w , potom v tom istom svete podformula $\varphi_{21} = \Box p$ je nepravdivá alebo podformula $\varphi_{22} = \Box q$ je pravdivá. Potom v okolí $\Gamma(w)$ existuje aspoň jeden svet w'' v ktorom je premenná p nepravdivá a v každom svete w''' z tohto okolia je premenná q je pravdivá (pozri tabuľku, kde druhý a tretí riadok špecifikujú výsledky diskusie o pravdivostných hodnotách premenných).

| | w | w' | w'' | w''' |
|-----------------------------|-----|------|-------|--------|
| p | # | 1 | 0 | # |
| q | # | 0 | # | 1 |
| $P \Rightarrow q$ | # | 0 | 1 | 1 |
| $\Box(p \Rightarrow q)$ | 0 | # | # | # |
| $\Box p$ | 0 | # | # | # |
| $\Box q$ | 0 | # | # | # |
| $\Box p \Rightarrow \Box q$ | 1 | # | # | # |
| φ | 1 | # | # | # |

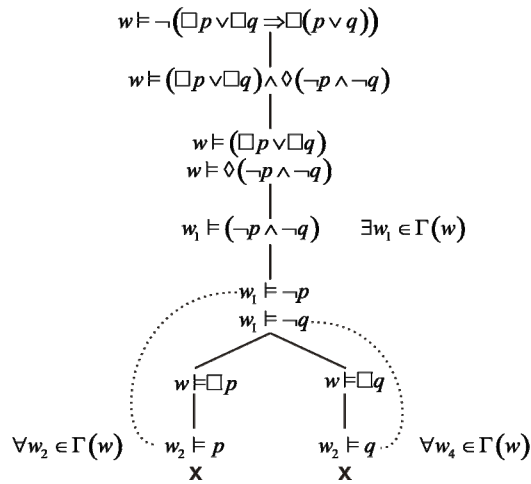
Znak # reprezentuje ľubovoľnú pravdivostnú hodnotu. Týmto sme dokázali, že v ľubovoľnom svete w je formula $\varphi = (\Box(p \Rightarrow q) \Rightarrow (\Box p \Rightarrow \Box q))$ pravdivá, čiže je tautológia.

Cvičenie 7.6. Dokážte pomocou sémantických tabiel, že formuly sú tautológie

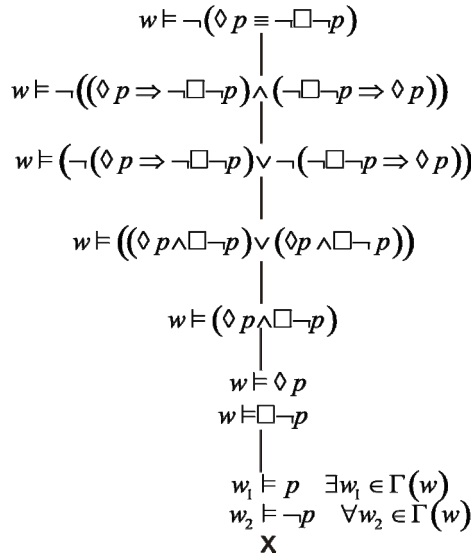
- (a) $(\Box p \wedge \Box q) \equiv \Box(p \wedge q)$,



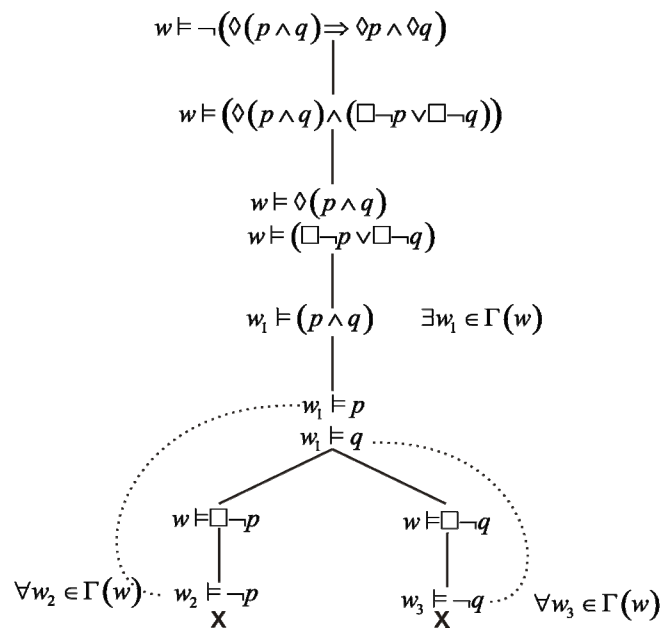
(b) $\Box p \vee \Box q \Rightarrow \Box(p \vee q)$,



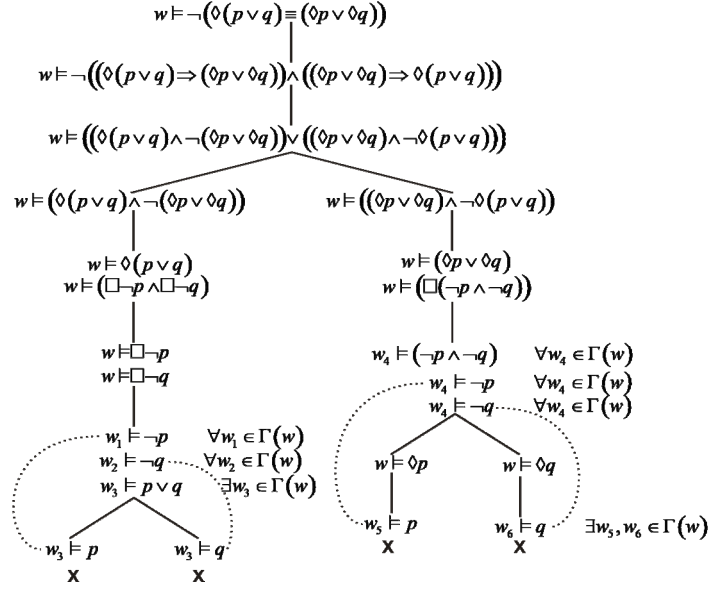
(c) $\Diamond p \equiv \neg \Box \neg p$,



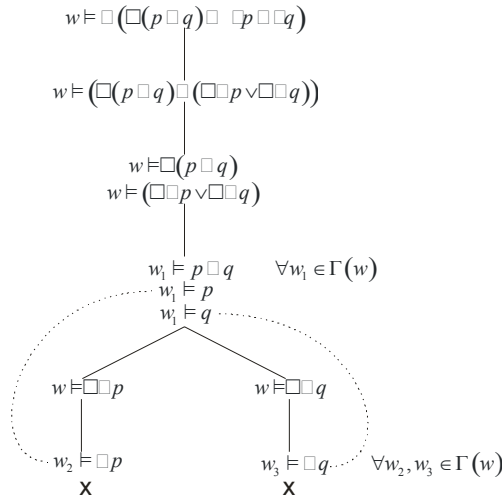
(d) $\Diamond(p \wedge q) \Rightarrow \Diamond p \wedge \Diamond q$,



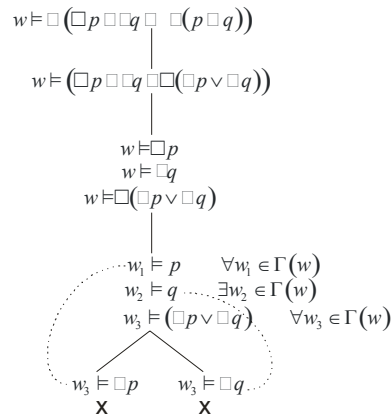
(e) $\diamond(p \vee q) \equiv (\diamond p \vee \diamond q)$,



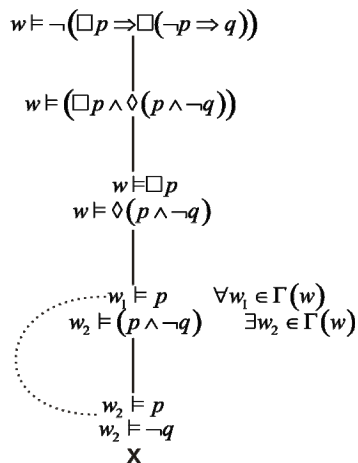
(f) $\Box(p \wedge q) \Rightarrow \diamond p \wedge \diamond q$,



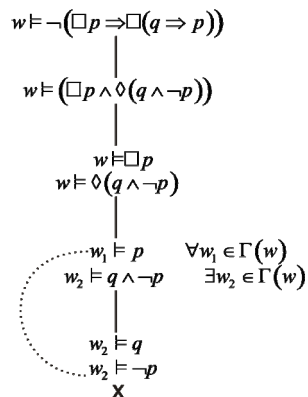
(g) $\Box p \wedge \diamond q \Rightarrow \diamond(p \wedge q)$,



(h) $\Box p \Rightarrow \Box(\neg p \Rightarrow q)$,

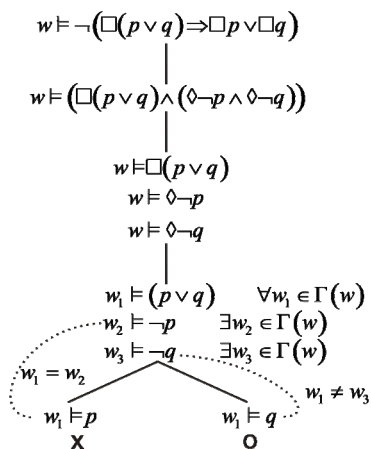


(i) $\Box p \Rightarrow \Box(q \Rightarrow p)$,

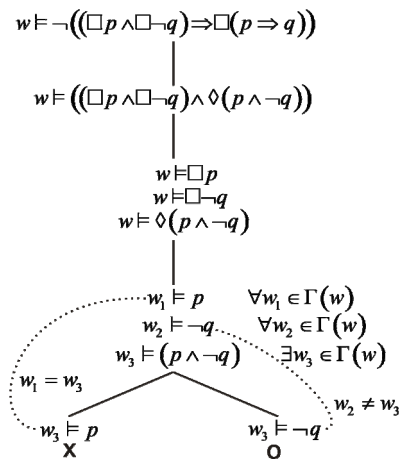


Cvičenie 7.7. Dokážte pomocou sémantických tabiel, že formuly nie sú tautológie, pomocou otvorenej vetvy tabla zostrojte protipríklad, ktorý falzifikuje tautologickosť formuly.

(a) $\Box(p \vee q) \Rightarrow \Box p \vee \Box q$,



(b) $(\Box p \wedge \Box \neg q) \Rightarrow \Box(p \Rightarrow q)$,



(c) $(\Diamond p \wedge \Diamond q) \Rightarrow \Diamond(p \wedge q)$,

(d) $\Box p \Rightarrow p$,

(e) $\Box p \Rightarrow \Diamond p$,

(f) $p \Rightarrow \Box p$.

Cvičenie 7.8. Pomocou prirodzenej dedukcie dokážte formuly

(a) $(\Box p \wedge \Box q) \equiv \Box(p \wedge q)$

(b) $\Diamond(p \vee q) \equiv (\Diamond p \vee \Diamond q)$

(c) $\Box p \wedge \Diamond q \Rightarrow \Diamond(p \wedge q)$