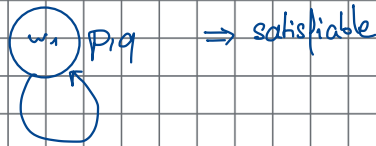


□: box
◇: diamant

Exercice 3

Rappel: - valide \rightarrow tous les modèles sont satisfiables, c-à-d. vrais.
- satisfiable \rightarrow au moins un modèle est vrai.
- insatisfiable \rightarrow tous les modèles sont faux.

1. $p \wedge \diamond(p \rightarrow q)$



\Rightarrow satisfiable



contre-exemple \Rightarrow non-valide

2. $\Box p \rightarrow \diamond p$



\Rightarrow satisfiable



\Rightarrow non-valide

3. $\diamond \Box p \rightarrow \Box \diamond p$



\Rightarrow satisfiable



contre-exemple \Rightarrow non-valide

4. $\diamond p \wedge \Box \neg p$

Si satisfiable: $M, w \models \diamond p \wedge \Box \neg p \Leftrightarrow M, w \models \diamond p$ et $M, w \models \Box \neg p$

\Leftrightarrow il existe w_0 tq $(w, w_0) \in R$ et $M, w_0 \models p$ et pour tous les mondes w' tq $(w, w') \in R$ on a $M, w' \models \neg p$.

\Leftrightarrow il existe w_0 tq $M, w_0 \models p$ et $M, w_0 \models \neg p$

$\Leftrightarrow w_0 \in I(p)$ et $w_0 \notin I(p)$. \Rightarrow contradiction.

Notre formule est insatisfiable.

5. $\Box(p \wedge q) \rightarrow (\Box p \wedge \Box q)$

Si non valide: Alors, $\exists M, w$ tq:

$M, w \models \Box(p \wedge q) \rightarrow (\Box p \wedge \Box q)$ ssi $M, w \models \Box(p \wedge q)$ et $M, w \not\models \Box p \wedge \Box q$

et $\exists w_0$ tq $M, w_0 \not\models p$ ou $\exists w_1$ tq $M, w_1 \not\models q$

dans tous les w' tq $(w, w') \in R$, on a $M, w' \models p \wedge q$ et (...).

il existe w_0 tq $(w, w_0) \in R$ tq $M, w_0 \not\models p$ et $M, w_0 \models p$ ou

il existe w_1 tq $(w, w_1) \in R$ tq $M, w_1 \not\models q$ et $M, w_1 \models q$

contradiction. 5. est valide.

6. $\Diamond a \rightarrow \Diamond(b \vee \neg b)$

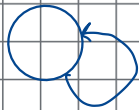


satisfiable

Si non valide:

Alors, $\exists M, w$ tq $M, w \not\models \Diamond a \rightarrow \Diamond(b \vee \neg b)$ siil existe w tq $M, w \not\models \Diamond a$ et $M, w \models \Diamond(b \vee \neg b)$ $\exists w_0 (w, w_0) \text{ tq } M, w_0 \models a$ et $\exists w, M, w \models b \vee \neg b \leftarrow$ tautologie (toujours vraie)
 $\models \text{vrai}$ or w_0 est au moins accessible d'après $w \Rightarrow$ contradiction. \Rightarrow valide

7. $\Box \neg a \rightarrow \neg \Box a$



satisfiable

contre-ex. \rightarrow non-valide

tautologie : proposition toujours vraie