# Rapport TP RCR

TP: Logique Modale

Travail réalisé par : Sophinez Azouaou 181833011664 Samy Aouabed Aghiles 181831084214

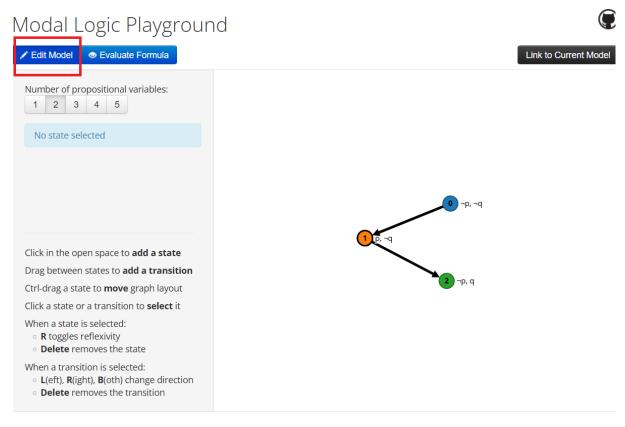
> Section M1. IV, Groupe 1

## **Introduction:**

Dans ce TP nous allons exploiter une toolbox pour la modélisation et évaluations des assertions des exercices de la série de TD Logique Modale.

## **Modal Logic Playground**

L'outil graphique "**Modal Logic Playground**" a été utilisé pour la réalisation de ce TP. Son interface se présente comme suit :



1. Dans l'onglet "Edit Model", nous modélisons le monde avec ses modèles

# Modal Logic Playground ✓ Edit Model Enter a formula: e.g., (p -> []p) Evaluate Evaluate Evaluate

2. L'onglet "Evaluate Formula" nous permet d'évaluer nos assetions

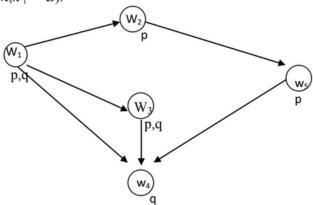
# **Exploitation de l'outil:**

Pour cette partie nous allons prendre l'exercice 2 de la série TD.

### Exercice 2:

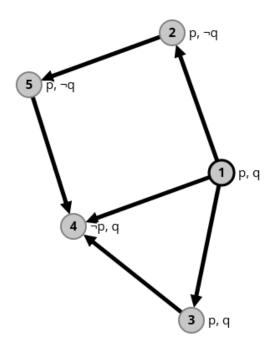
When entering a formula: • use  $\neg A$  for  $\neg A$  • use  $\square A$  for  $\triangle A$  • use  $\neg A$  for  $\triangle A$  • use  $\neg A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg A \cap A$  • use  $\neg A \cap A$  for  $\neg$ 

> Spécifier les assertions vraies dans le modèle suivant avec la spécificité que M,x |== ¬B ssi non (M,x |== B).



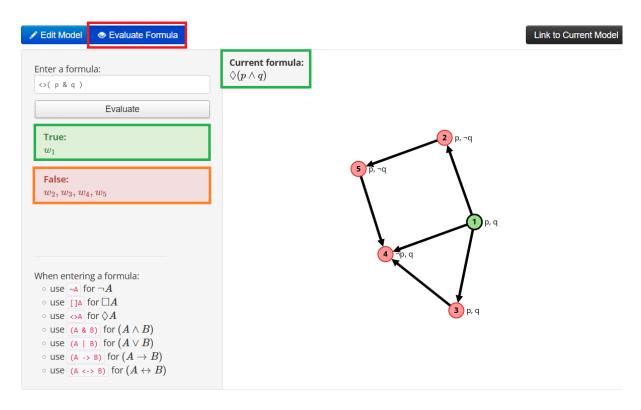
- a-  $M, w_1 \models = \Diamond(p \land q)$
- b-  $M, w_2 \models = \neg \Box p$
- c-  $M, w_3 \models = \Box(p \supset q)$
- d-  $M, w_4 \models = \Box(q \land \diamondsuit \neg p)$
- e-  $M, w_5 \models = \Box(q \land \Diamond \neg p)$

 $\rightarrow$  Ce modèle est représenté ainsi dans notre outil :



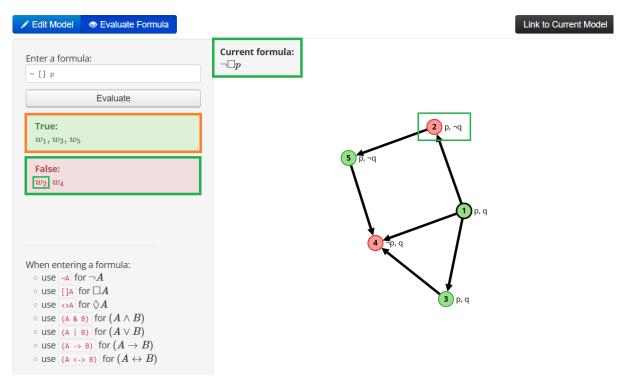
## → Evaluation des assertions :

1.  $M,w1 \models \Diamond (p \land q)$ 



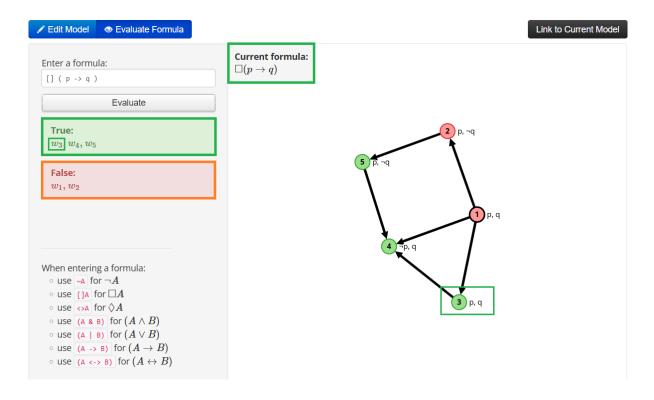
 $\rightarrow$  Comme nous pouvons le voir, cette assertion est vrai a partir de W1, car ( p  $\land$  q) est vrai en w3 et w1Rw3.

2. 
$$M,w2 \models \neg \Box p$$



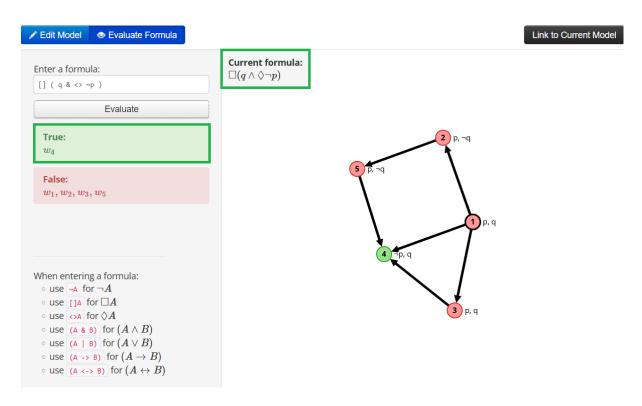
→ Comme nous pouvons le voir, cette assertion est fausse a partir de W2, car w5 est le seul monde accessible depuis w2 et p est vrai en w5.



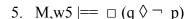


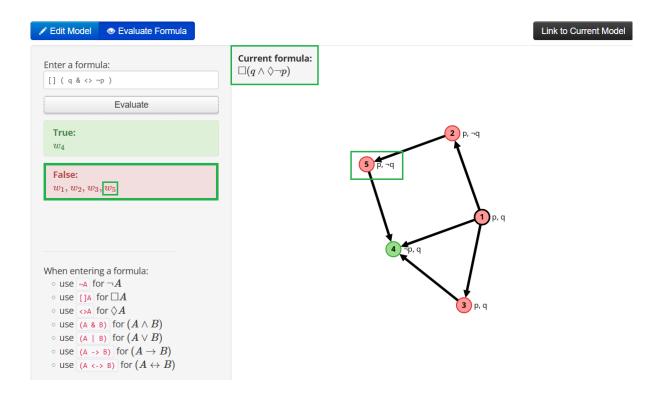
 $\rightarrow$  Comme nous pouvons le voir, cette assertion est vraie a partir de W3, car (p $\rightarrow$ q) est vrai en w4 et w4 est le seul monde accessible depuis w3.

4. 
$$M,w4 = \Box (q \Diamond \neg p)$$



→ Comme nous pouvons le voir, cette assertion est vraie a partir de W4, car il n'existe aucun monde accessible depuis w4.





→ Comme nous pouvons le voir, cette assertion est fausse a partir de W5, car il n'existe aucun monde accessible depuis w4.	