

Exo du type

le cadre est réflexif
transitif

si et seulement si

tout modèle basé

sur ce cadre

vérifie l'axiome T
 $(DA \rightarrow A)$ \Leftarrow

L'axiome K

$$\Box(p \rightarrow q) \rightarrow \Box p \rightarrow \Box q$$

est vrai dans tout modèle de Kripke

"logical omniscience"

"omniscience logique"

K est vrai en tout monde

de tout modèle de Kripke.

$\boxed{\vdash}$ l'agent a sait que \vdash
si l'agent a sait que $p \rightarrow q$
et si l'agent a sait que p
alors il sait que q

discutable

Verification

$$M: H \quad \Box (p \rightarrow q) \rightarrow (\Box p \rightarrow \Box q)$$

$$\left\{ \begin{array}{l} A \rightarrow B \equiv \neg A \vee B \\ A \rightarrow (B \rightarrow C) \equiv A \wedge B \rightarrow C \\ \neg \Box A \equiv \Diamond \neg A \end{array} \right.$$

$$M_i \Vdash \Box(p \rightarrow q) \rightarrow (\Box p \rightarrow \Box q)$$

$$\text{si } M_i \Vdash \Box(p \rightarrow q)$$

$$\text{alors } M_i \Vdash \Box p \rightarrow \Box q \text{ ?}$$

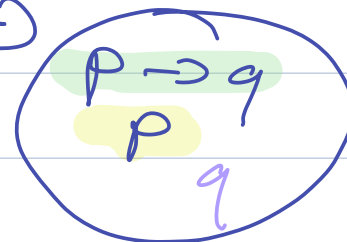
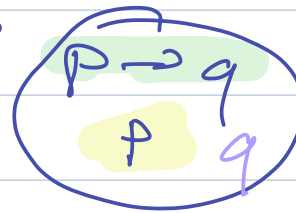
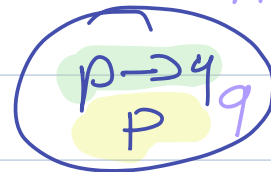
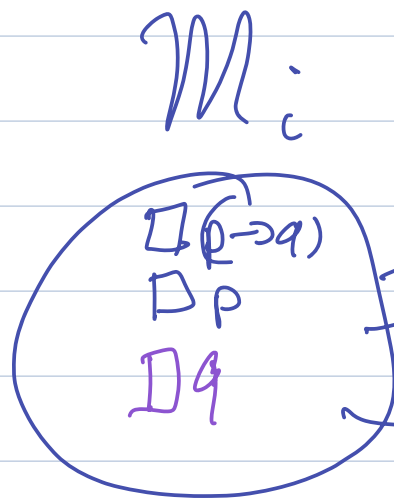
$$\text{si } M_i \Vdash \Box(p \rightarrow q)$$

$$\text{alors si } M_i \Vdash \Box p \text{ alors } M_i \Vdash \Box q$$

$$\text{si } M_i \Vdash \Box(p \rightarrow q) \text{ alors } M_i \Vdash \Box q \text{ ?}$$

$$\text{et } M_i \Vdash \Box p$$

Si $M_i \Vdash \Box(p \rightarrow q)$ ①
 et $M_i \Vdash \Box p$ ②



dans chaque M_k
 accessible
 à partir de
 M_i
 j'ai
 $p \rightarrow q$
 à cause de ①
 et p à
 cause de ②

donc on a
 q dans chaque M_k
 accessible depuis M_i

L'axiome (5) $\Diamond A \rightarrow \Box \Diamond A$

est vrai dans tout les mondes

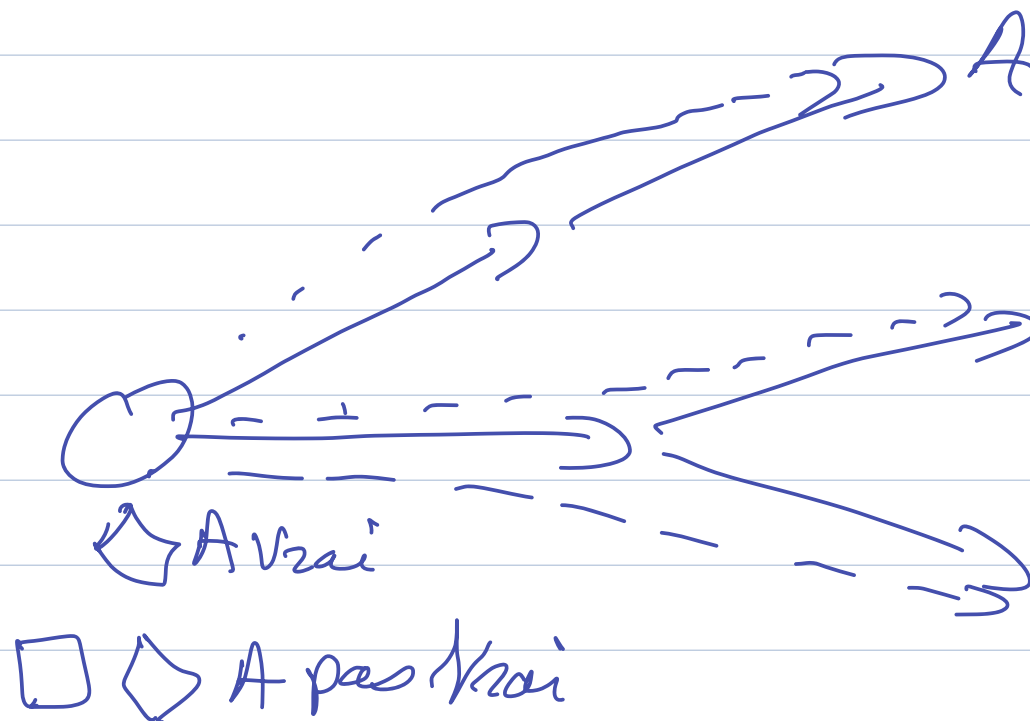
donc l'accessibilité est euclidienne

$$\boxed{\neg \Box A \rightarrow \Box \neg \Box A}$$

introspection
négative

si R est euclidienne
alors en tout monde

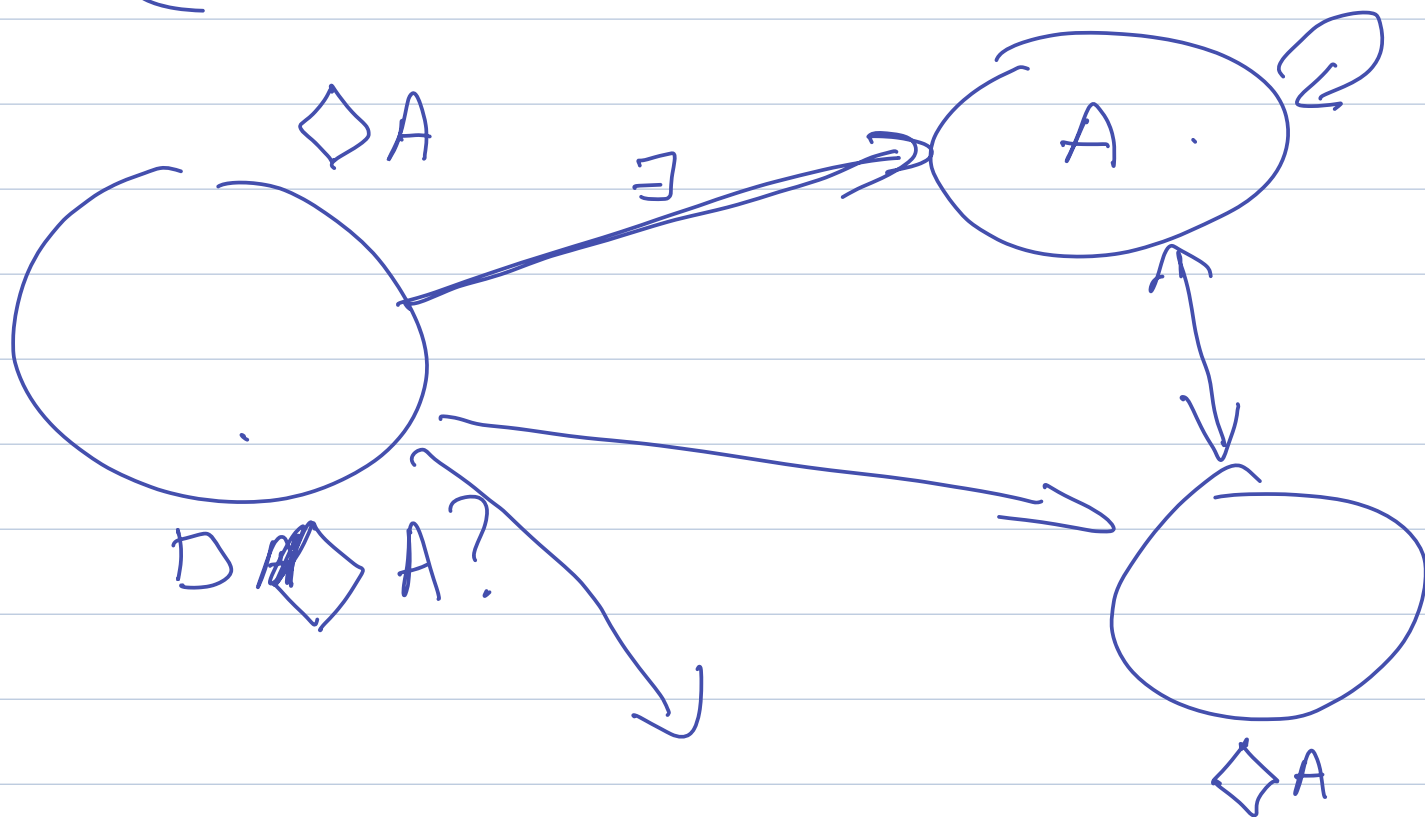
$$\Diamond A \rightarrow \Box \Diamond A$$



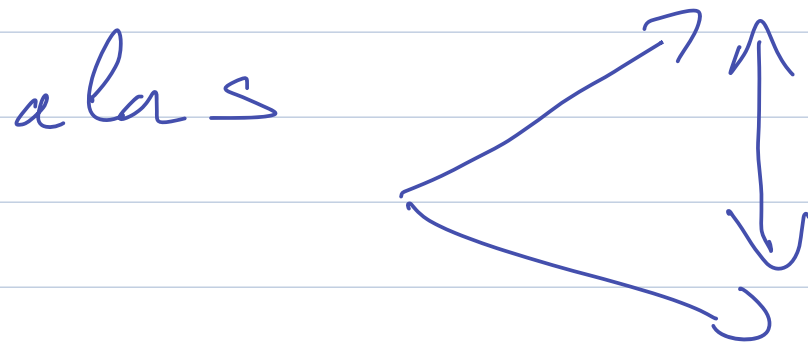
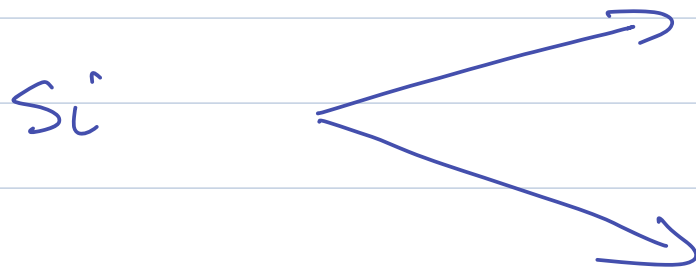
si $M_i \Vdash \Diamond A$

alors $M_i \Vdash \Box \Diamond A$

(R euclidienne)



R euclidienne si



$\forall a, b, c$
si $(aRb \text{ et } aRc)$ als $(bRc \text{ et } cRb)$

Eulidien :

Si \longrightarrow

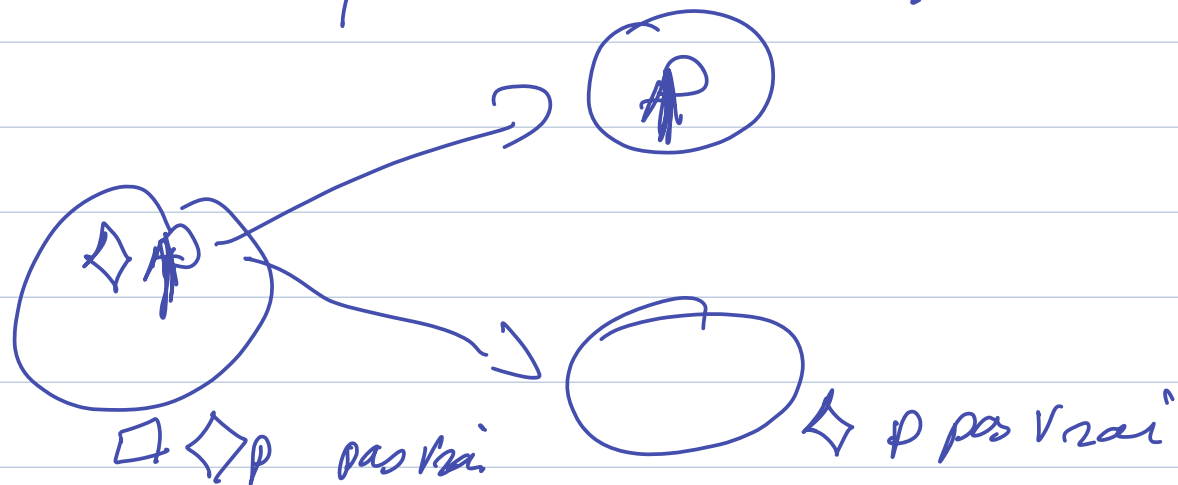
alors \longrightarrow 

en faisant \longrightarrow

$\forall x \in R$ pour tous les x atteints
($\exists y \ y R x$)

Si le cadre n'est pas euclidien
il est possible de trouver
un modèle

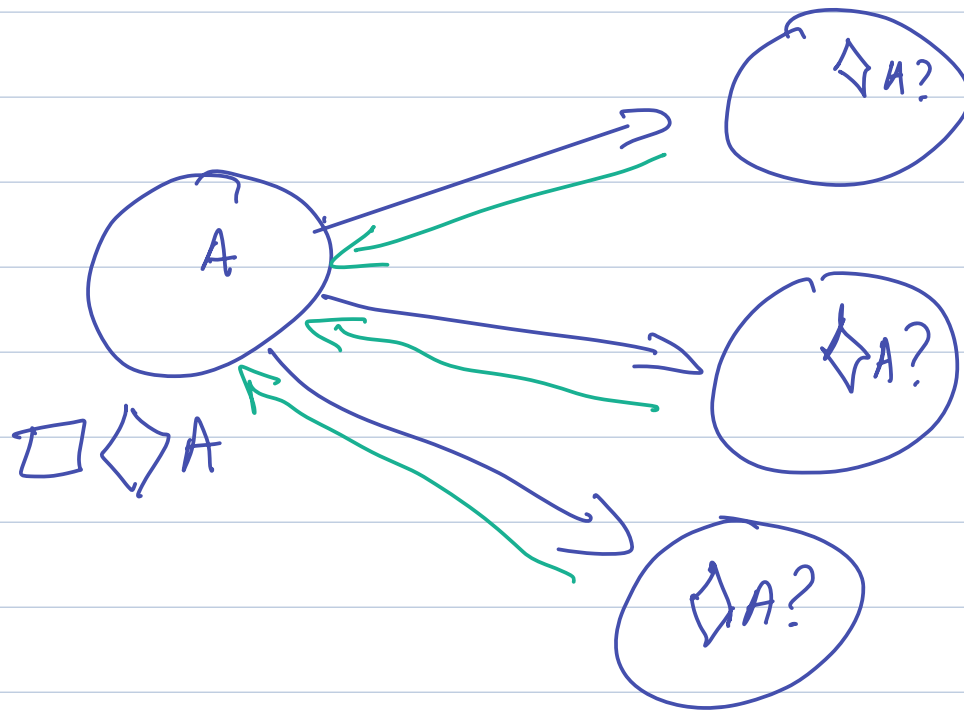
avec un monde qui ne
satisfait pas $\Diamond A \rightarrow \Box \Diamond A$



(B)

$$A \longrightarrow \square \diamond A$$

équivalent à cadre symétrique

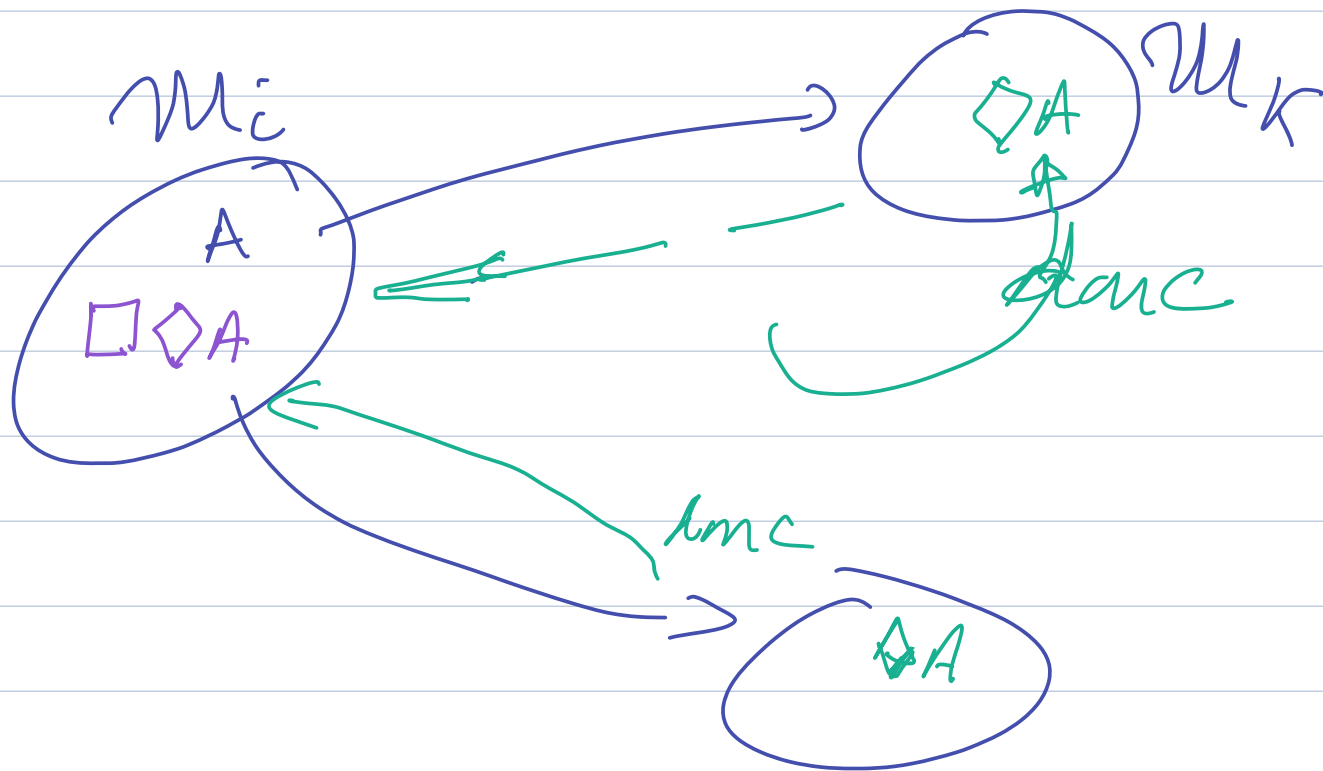


comme R
symétrique

De tout monde M_k accessible

à partir de M_i (avec $M_i \vdash A$)

je peux accéder à M_i



si R pas symétrique

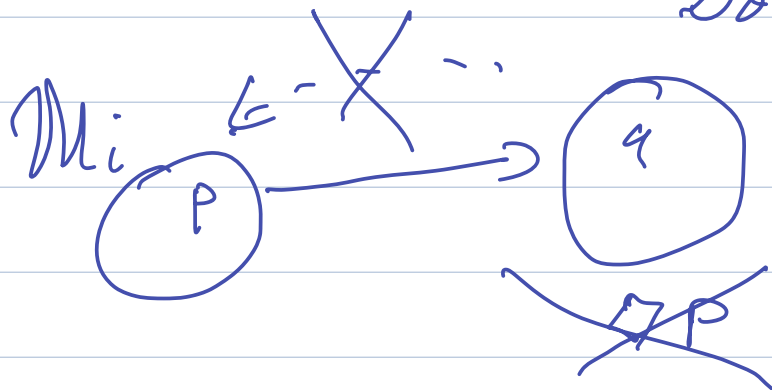
on peut trouver

un modèle et un monde M_i

du modèle tel que

A une instance de $A \rightarrow \Box \Diamond A$

soit fausse en M_i



$M_i \Vdash P$

$M_i \not\Vdash \Box \Diamond P$

Montrer que les formules valides
 - dans tous les cadres de KTS
 sont les même que celles
 valide dans tous les cadres de
 $KTB4$

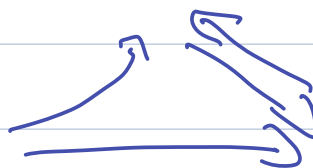
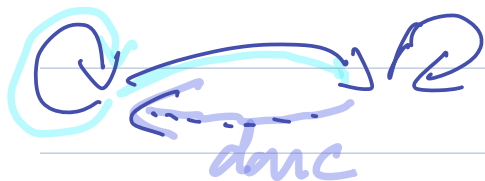
T : $\Box A \rightarrow A$	reflexif
4 : $\Box A \rightarrow \Box \Box A$	transitif
B : $A \rightarrow \Box \Diamond A$	symétrique
5 : $\Diamond A \rightarrow \Box \Diamond A$	euclidienne

KT R euclidienne reflexive

TB \hookrightarrow reflexive Symétrique
transitive.

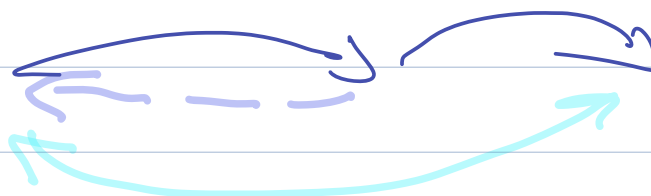
reflexive
euclidienne

\rightarrow symétrique



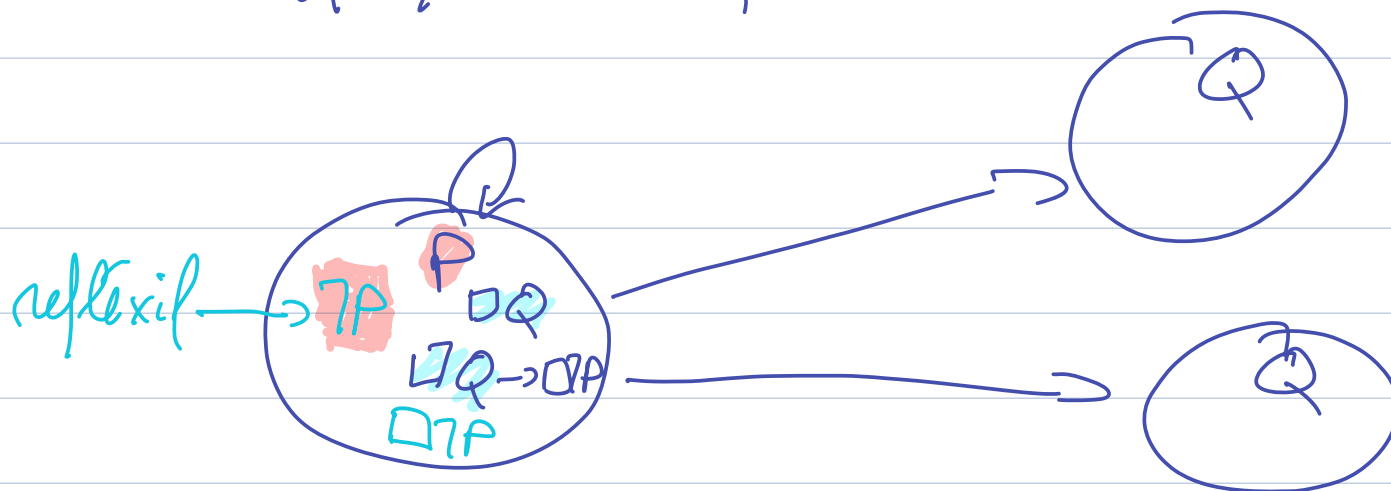
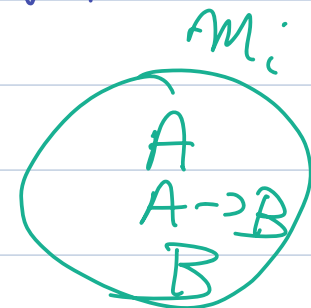
reflexive
euclidienne
symétrique

\rightarrow transitive



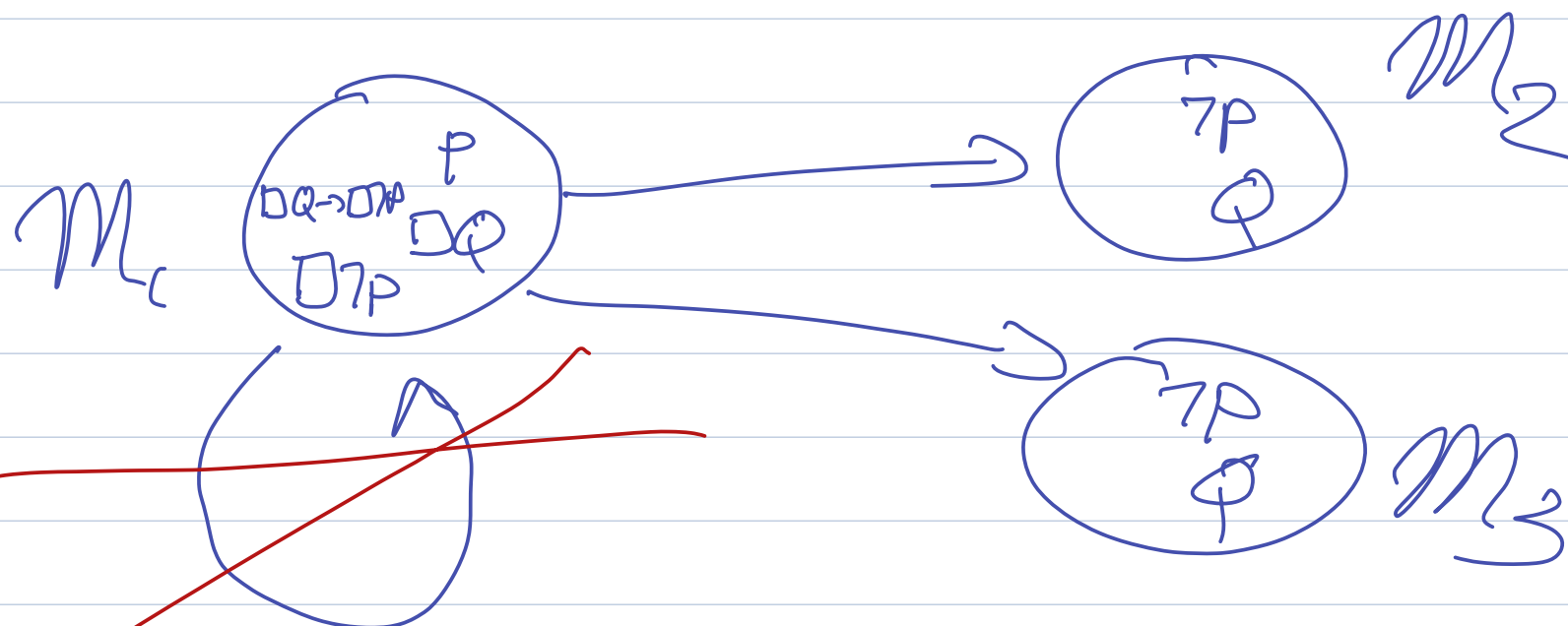
$\langle M, R \rangle$ reflexif $M_i \in M$.

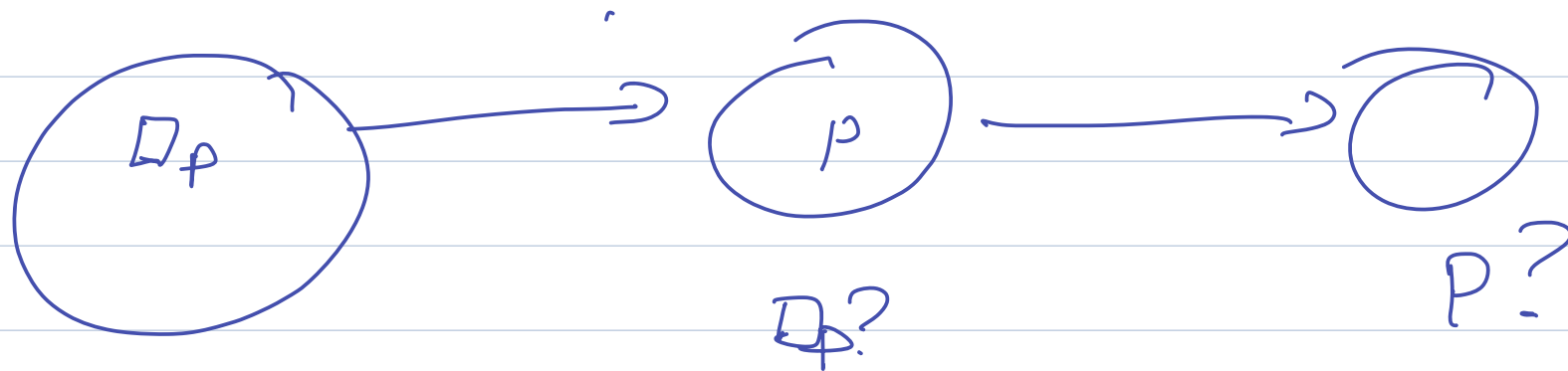
$M_i \models P$
 $M_i \models \Box Q \rightarrow \Box \neg P$
 $M_i \models \Box Q$



reflexif $\Box A \rightarrow A$ vai parokul.

$$\text{claus } M_1 \left| \begin{array}{l} P \\ \Box Q \rightarrow \Box \neg P \\ \Box Q \end{array} \right.$$



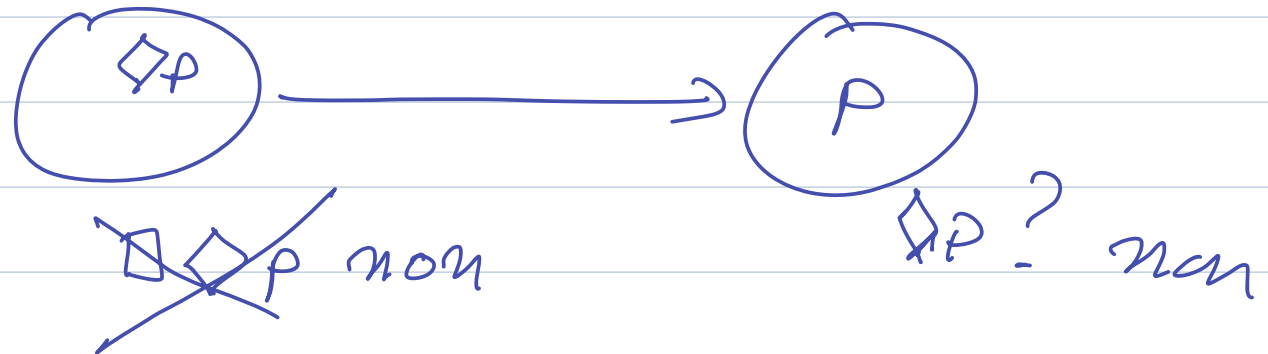


$\Box\Box p?$

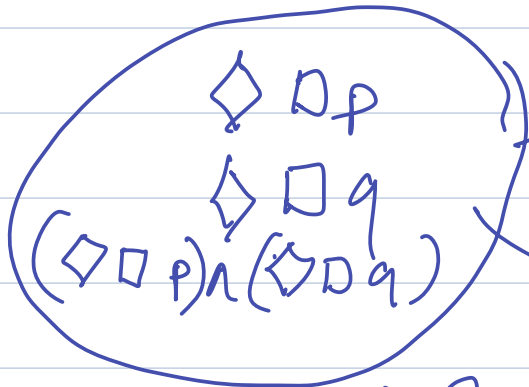
nan

$\Box p \rightarrow \Box\Box p$

Example 17.3



174



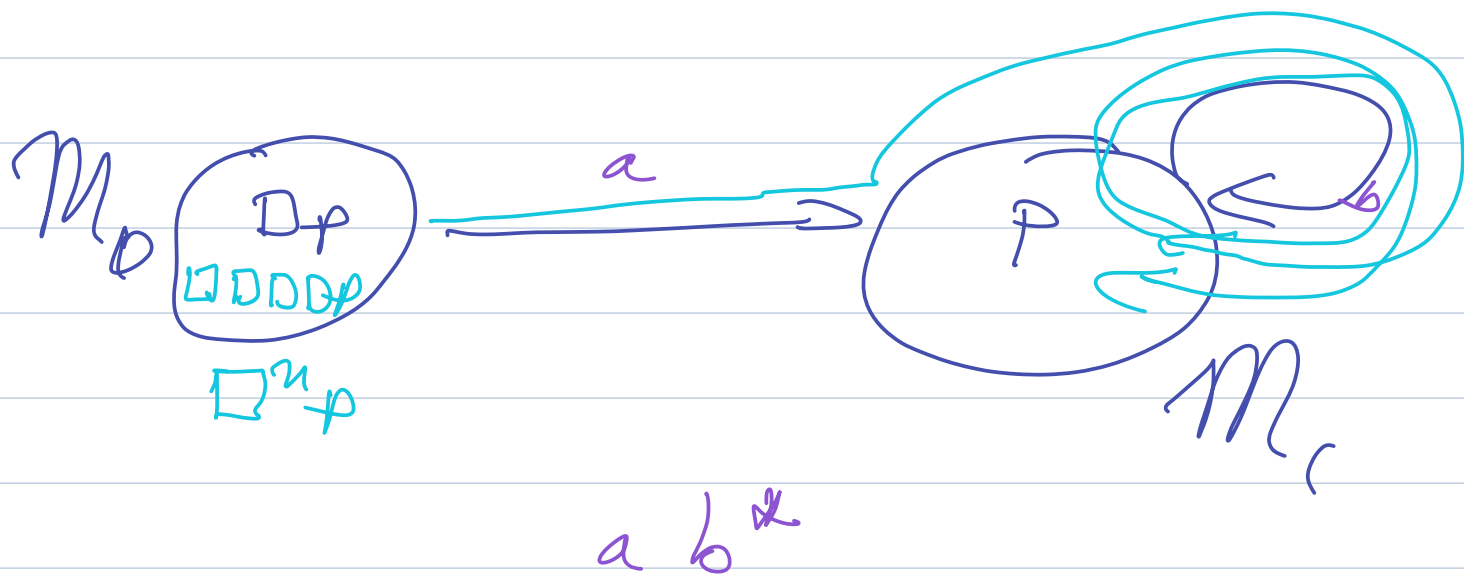
$\Diamond \Box (p \wedge q)?$
 No



$\Box (p \wedge q)? \text{ no} \rightarrow p \wedge q \text{ no}$



$\Box (p \wedge q)? \text{ no} \rightarrow p \wedge q \text{ no}$



$$\mathcal{P}^n p \supset P \quad \underline{\text{faux}}$$

$n \geq 1$ $\mathcal{P}^n p$ vrai en M_0

et p faux en M_0

$\supset \longrightarrow \Rightarrow$

