

1. Logique des propositions

- (1) a. Pour que les négociations aboutissent, il faut que le responsable de l'une ou l'autre partie fasse des concessions
 P : les négociations aboutissent ; Q_1 : le responsable de l'une des partie fait des concessions ;
 Q_2 : le responsable de l'autre partie fait des concessions. $(P \rightarrow (Q_1 \vee Q_2))$
- b. Jean veut à la fois une bicyclette et un train électrique, mais il n'aura ni l'un ni l'autre
 P_1 : Jean veut une bicyclette ; P_2 : Jean veut un train électrique ; Q_1 : Jean aura une bicyclette ;
 Q_2 : Jean aura un train électrique. $(P_1 \wedge P_2 \wedge \neg Q_1 \wedge \neg Q_2)$
- c. Quand on n'est plus en été, alors il fait froid et humide, si c'est le soir ou la nuit
 E : on n'est plus en été ; F : il fait froid ; H : il fait humide ; S : c'est le soir ; N : c'est la nuit.
 $(E \rightarrow ((S \vee N) \rightarrow (F \wedge H)))$
- d. Nous partons en pique-nique, à moins qu'il pleuve
 P : nous partons en pique-nique ; Q = il pleut $P \leftrightarrow \neg Q$

2. Équivalence (propositionnelles)

φ	ψ	ψ	$\neg\psi$	$\neg\psi$	$\neg\psi$	ψ	ψ	$(\psi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \psi)$	φ	ψ	χ	$(\psi \vee \chi)$	$(\varphi \vee \psi)$	$\varphi \vee (\psi \vee \chi)$	$(\varphi \vee \psi) \vee \chi$
0	0	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0
0	1	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0	1	0	0	1	1	1	1	1	1
1	1	1	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1

3. Implicature conventionnelle cf. cours

4. Logique des prédicats

- (2) a. Tout le monde est marqué par un amour déçu
 Ambigu : $\forall x \forall y ((P(x) \wedge A(y)) \rightarrow M(x, y))$
 $\forall x \exists y ((P(x) \wedge A(y)) \rightarrow M(x, y))$ ou $\forall x (P(x) \rightarrow \exists y (A(y) \wedge M(x, y)))$
- b. Tout le monde est réveillé s'il y a un bruit dans la cour
 Deux façons équivalentes de l'écrire :
 $(\exists x B(x) \rightarrow \forall y (P(y) \rightarrow R(y)))$ ou $\forall x (P(x) \rightarrow (\exists y (B(y) \rightarrow R(x))))$
- c. Personne n'a répondu à toutes les questions
 $\forall x (P(x) \rightarrow \neg \forall y (Q(y) \rightarrow R(x, y)))$
- d. Jean lit tous les livres que personne ne lit
 $\forall x ((L(x) \wedge \forall y (P(y) \rightarrow \neg L(y, x))) \rightarrow L(j, x))$
 Noter qu'en toute rigueur, cette phrase est une contradiction ; il faudrait dire
 Jean lit tous les livres que personne d'autre ne lit
 $\forall x ((L(x) \wedge \forall y ((P(y) \wedge y \neq j) \rightarrow \neg L(y, x))) \rightarrow L(j, x))$

5. Logique des prédicats + syllogisme

- (a) (3) a. Tout ce que Jean n'a pas perdu, il l'a $\forall x (\neg P(j, x) \rightarrow A(j, x))$
 b. Jean n'a pas perdu un million de francs $\neg \exists x (MdF(x) \wedge P(j, x))$
 c. Jean a un million de francs $\exists x (MdF(x) \wedge A(j, x))$
- (b) Ce syllogisme n'est pas valide : ni (3b) ni (a fortiori) (3a) n'entraînent qu'il existe un x qui vérifie le prédicat $MdF(x)$. Pourtant c'est seulement sous cette condition supplémentaire (c'est-à-dire que l'on aie (3b') $\exists x MdF(x)$) que la conclusion (3c) est tenable.
 On peut considérer en outre que la traduction proposée pour (3a) est insatisfaisante, car elle n'explique pas la présupposition associée au verbe perdre : pour pouvoir perdre quelque chose, il faut d'abord l'avoir. Représenter cette présupposition en logique des prédicats nécessite un moyen de représenter le temps (Tout ce que Jean avait et n'a pas perdu, il l'a). Dans ce cas, le syllogisme est invalide, car il manque la prémisse Jean avait un million de francs.