



TD 5 - Logique propositionnelle

1 Les incontournables

Exercice 1 [Tables] Déterminer les tables de vérité des expressions suivantes

1. $(x \rightarrow y) \vee (y \rightarrow z)$
2. $(\neg x \vee y) \wedge (z \rightarrow x)$
3. $(x \oplus y) \rightarrow z$ où \oplus est le "ou exclusif" : $V \oplus V = F \oplus F = F$ et $V \oplus F = F \oplus V = V$

Exercice 2 [Archéologie] Un groupe d'archéologues arrive à la porte d'un laboratoire Atlante intact, comportant deux leviers A et B placés en position haute. Le laboratoire peut s'auto-détruire si l'on ne répond pas correctement à l'énigme proposée sous forme de 3 propositions, écrites sur la porte.

P_1 : Il faut baisser le levier A .

P_2 : Il faut baisser simultanément les leviers A et B .

P_3 : Il ne faut pas baisser le levier B .

1. Exprimer P_1 , P_2 et P_3 à l'aide de formules propositionnelles dépendant de variables a et b à définir.
2. La règle Atlante veut que les propositions soient alternativement vraies et fausses (ou fausses et vraies). Exprimer cette règle en fonction des propositions P_1 , P_2 et P_3 .
3. En utilisant le calcul des propositions (formules logiques ou tables de vérité) résoudre l'énigme.

Exercice 3 [Tiers exclus] En utilisant le principe du tiers exclus, démontrer qu'il est possible de trouver deux irrationnels a et b tels que a^b soit rationnel.

Exercice 4 [Système complet de connecteurs]

1. Montrer que toute formule propositionnelle est équivalente à une formule propositionnelle n'utilisant que les connecteurs \wedge et \neg . On dit que $S = \{\wedge, \neg\}$ est un système complet de connecteurs.
2. Soit le connecteur ternaire G défini par $G(a, b, c) = (\neg a \wedge b \wedge c) \vee (a \wedge \neg b) \vee (\neg b \wedge \neg c)$. où a, b, c sont des variables propositionnelles. Montrer que toute formule propositionnelle est équivalente à une formule n'utilisant que le connecteur G .

2 Pour s'entraîner

Exercice 5 [Tautologie, antilogie] Soit $\star \in \{\wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow, \text{xor}\}$, déterminer si $x\star(y\star z)$ et $(x\star y)\star(\neg(x\star y))$ sont des tautologies, des antilogies ou aucun des deux.

Exercice 6 [Problème des 4 menteurs] On a établi les quatre vérités suivantes :

P_1 Si l'Amiral dit la vérité alors le Maître d'hôtel la dit aussi.

P_2 Le Maître d'hôtel et le Comte ne peuvent dire la vérité ensemble.

P_3 Le Comte et le Pasteur ne mentent pas ensemble.

P_4 Si le Pasteur dit la vérité alors le Maître d'hôtel ment.

Sachant, d'autre part, que deux personnes, et deux seulement, ont menti, déterminez leur identité.

Correction 1 Les tables des 3 expressions :

x	y	z	[1]	[2]	[3]
V	V	V	V	V	V
V	V	F	V	V	V
V	F	V	V	F	V
V	F	F	V	F	F
F	V	V	V	F	V
F	V	F	V	V	F
F	F	V	V	F	V
F	F	F	V	V	V

Correction 2 Si on pose a : « le levier A doit être baissé » et b : « le levier B doit être baissé »

- $P_1 = a$; $P_2 = a \wedge b$ et $P_3 = \neg b$.
- $R = (P_1 \wedge \neg P_2 \wedge P_3) \vee (\neg P_1 \wedge P_2 \wedge \neg P_3)$
- On cherche donc une valuation μ sur $\{a, b\}$ telle que $\llbracket R \rrbracket_\mu = V$. Réalisons une table de vérité :

a	b	P_1	P_2	P_3	$P_1 \wedge \neg P_2 \wedge P_3$	$\neg P_1 \wedge P_2 \wedge \neg P_3$	R
V	V	V	V	F	F	F	F
V	F	V	F	V	V	F	V
F	V	F	F	F	F	F	F
F	F	F	F	V	F	F	F

Le seul modèle pour R est μ tel que $\mu(a) = V$ et $\mu(b) = F$. Il faut donc uniquement baisser le levier A .

Correction 3 On sait que $\sqrt{2}$ est irrationnel. 2 possibilités :

- si $\sqrt{2}^{\sqrt{2}}$ est rationnel, alors il suffit de poser $a = b = \sqrt{2}$.
- sinon $\sqrt{2}^{\sqrt{2}}$ est irrationnel (c'est le principe du tiers exclu). On peut poser $a = \sqrt{2}^{\sqrt{2}}$ et $b = \sqrt{2}$
alors : $a^b = \left(\sqrt{2}^{\sqrt{2}}\right)^{\sqrt{2}} = \sqrt{2}^{\sqrt{2} \times \sqrt{2}} = \sqrt{2}^2 = 2$

Correction 4 1. Montrons qu'en plus de $x \wedge y$, on peut construire toutes les formules de base :

- $\perp \equiv x \wedge \neg x$
- $\top \equiv \neg \perp \equiv \neg(x \wedge \neg x)$
- $x \vee y \equiv \neg(\neg x \wedge \neg y)$ d'après les loi de De Morgan.

Par induction, toute formule propositionnelle s'écrit à l'aide des connecteurs \wedge et \neg .

- De la même manière, comme le système $\{\neg, \wedge\}$ est complet d'après la question précédente, nous allons essayer d'exprimer \neg et $x \wedge y$ à l'aide uniquement de l'opérateur G .

- $G(x, x, x) = (\neg x \wedge x \wedge x) \vee (x \wedge \neg x) \vee (\neg x \wedge \neg x) \equiv \perp \vee \perp \vee \neg x \equiv \neg x$

Après quelques essais :

- $G(x, \neg y, y) = (\neg x \wedge \neg y \wedge y) \vee (x \wedge y) \vee (y \wedge \neg y) \equiv \perp \vee (x \wedge y) \vee \perp \equiv x \wedge y$

Ainsi, toute formule propositionnelle peut s'exprimer uniquement avec l'opérateur G .

Correction 5 Après étude de chacun des cas on a

\star	\wedge	\vee	\rightarrow	\leftrightarrow	xor
$x \star (y \star z)$	Rien	Rien	Tautologie	Rien	Rien
$(x \star y) \star (\neg(x \star y))$	Antilogie	Tautologie	Rien	Antilogie	Tautologie

Correction 6 Si on note les variables propositionnelles :

- a : "L'Amiral dit la vérité" ;
- m : "Le Maître d'hôtel dit la vérité" ;
- c : "Le Comte dit la vérité" ;
- p : "Le Pasteur dit la vérité" ;

On peut alors traduire les propositions de l'énoncé :

$$P_1 : a \longrightarrow m.$$

$$P_2 : \neg(m \wedge c).$$

$$P_3 : \neg(\neg c \wedge \neg p) \equiv c \vee p.$$

$$P_4 : p \longrightarrow \neg m.$$

On réalise la table de vérité, a priori il y aurait $2^4 = 16$ lignes, mais comme ici on sait exactement 2 personnes disent la vérité, il y a seulement $\binom{4}{2} = 6$ possibilités :

a	m	c	p	P_1	P_2	P_3	P_4
V	V	F	F	V	V	F	V
V	F	V	F	F	V	V	V
V	F	F	V	F	V	V	V
F	V	V	F	V	F	V	V
F	V	F	V	V	V	V	F
F	F	V	V	V	V	V	V

Seule pour la dernière ligne, les 4 propositions sont vraies, donc l'Amiral et le maître d'hôtel mentent, les autres disent la vérité.