

Logique propositionnelle (LP_0)

Exercices (2)

Logique – Licence SDL

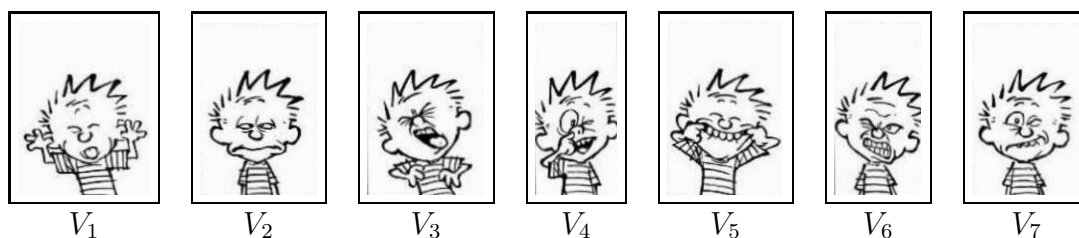
Exercice 1

Dressez les tables de vérité des formules suivantes :

- | | |
|---|---|
| (1) $(\neg p \rightarrow (q \wedge p))$ | (4) $\neg(p \rightarrow \neg q)$ |
| (2) $((p \wedge q) \vee r)$ | (5) $((p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow p))$ |
| (3) $(p \leftrightarrow (q \wedge p))$ | (6) $((p \vee \neg q) \rightarrow r)$ |

Exercice 2 (Valuations)

A chacune des images ci-dessous correspond une valuation (V_1, \dots, V_7).



On a les informations suivantes :

- $(p \vee q)$ est fausse pour V_2 et V_5 , et vraie pour les autres valuations ;
- $(q \wedge (q \rightarrow p))$ est fausse pour les 7 valuations ;
- $(q \leftrightarrow r)$ est fausse pour V_3 et V_5 , et vraie pour les autres ;
- $(p \rightarrow r)$ est fausse seulement pour V_1 ;
- $(r \rightarrow p)$ est vraie pour V_1, V_2 et V_3 , et fausse pour les autres.

Trouvez une clé qui respecte ces informations pour chaque lettre p, q et r , parmi les propositions suivantes : « Calvin ferme les yeux », « Calvin ferme un seul œil », « Calvin tire la langue », « On voit les deux mains de Calvin » et « On voit les dents de Calvin ».

Ensuite, en fonction de vos clés, dites pour quelles valuations, s'il y en a, la formule $(r \rightarrow (p \vee q))$ est fausse, puis dites quelles valuations sont identiques, relativement aux trois lettres p, q et r .

Exercice 3

Exprimez les 16 connecteurs binaires vérifonctionnels à l'aide uniquement de \vee et \neg .

Exercice 4

Démontrez que $\{\downarrow\}$ est fonctionnellement complet.

Astuce : chercher d'abord à exprimer la négation ; puis la disjonction. Car comme on sait que $\{\neg, \vee\}$ est fonctionnellement complet, alors on sait que l'on pourra tout exprimer avec \downarrow .

Exercice 5

Exprimez l'implication à l'aide (uniquement) de la barre de Sheffer ($|$).

Exercice 6

Montrer que les formules suivantes sont des tautologies :

- (a) $\varphi \rightarrow \varphi$
- (b) $(\varphi \wedge \psi) \rightarrow \varphi$
- (c) $\varphi \rightarrow (\varphi \vee \psi)$
- (d) $\neg\varphi \rightarrow (\varphi \rightarrow \psi)$ *(ex falso sequitur quodlibet)*
- (e) $\varphi \vee \neg\varphi$ (loi du tiers exclu)
- (f) $(\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \chi)) \rightarrow ((\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \chi))$
- (g) $(\varphi \rightarrow \psi) \vee (\psi \rightarrow \varphi)$
- (h) $((\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow \varphi) \rightarrow \varphi$ (loi de Pierce)

Exercice 7

Donnez, en justifiant, les règles de réduction pour les formules suivantes :

- | | |
|-----------------------------------|---|
| (a) $\varphi \wedge \varphi$ | (f) $\varphi \rightarrow \neg\varphi$ |
| (b) $\varphi \wedge \neg\varphi$ | (g) $\neg\varphi \rightarrow \varphi$ |
| (c) $\varphi \vee \varphi$ | (h) $\varphi \leftrightarrow \varphi$ |
| (d) $\varphi \vee \neg\varphi$ | (i) $\varphi \leftrightarrow \neg\varphi$ |
| (e) $\varphi \rightarrow \varphi$ | |

Exercice 8

Parmi les formules qui suivent, aucune n'est contingente. Démontrez lesquelles sont des tautologies et lesquelles sont des contradictions. Vous essaieriez de faire le moins de calcul possible.

- | | |
|---|---|
| (a) $((p \wedge q) \wedge r) \rightarrow (p \vee q)$ | (c) $(\neg(p \rightarrow q) \rightarrow (p \wedge \neg q))$ |
| (b) $((p \rightarrow q) \rightarrow p) \wedge \neg p$ | (d) $((p \rightarrow q) \wedge p) \rightarrow q$ |

Exercice 9

Pour chacune des formules suivantes, proposez une formule qui lui est logiquement équivalente (et plus simple). Vous justifierez vos réponses.

- | | |
|--|---|
| (a) $(p \vee (q \wedge p))$ | (c) $((p \rightarrow q) \rightarrow \neg p)$ |
| (b) $((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q))$ | (d) $((p \rightarrow q) \leftrightarrow (q \rightarrow p))$ |

Exercice 10

Démontrez les équivalences logiques suivantes :

- (a) $((\varphi \wedge \psi) \rightarrow \chi)$ l.eq. à $(\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \chi))$
- (b) $(\varphi \rightarrow (\psi \wedge \chi))$ l.eq. à $((\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\varphi \rightarrow \chi))$
- (c) $((\varphi \vee \psi) \rightarrow \chi)$ l.eq. à $((\varphi \rightarrow \chi) \wedge (\psi \rightarrow \chi))$
- (d) $(\varphi \rightarrow (\psi \vee \chi))$ l.eq. à $((\varphi \rightarrow \psi) \vee \chi)$ l.eq. à $(\neg(\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow \chi)$