

# TD 1. Syntaxe et sémantique de la logique propositionnelle

Dans les exercices qui suivent, P, Q et R dénotent des propositions tirées de  $\mathcal{P}_0$ .

### Exercice 1. Syntaxe abstraite

Pour chacun des arbres suivants, dire s'il s'agit d'une formule propositionnelle.

A.  $\neg$  B.  $\lor$  C.  $\land$  D.  $\lor$  E.  $\lor$   $\lor$  P  $\neg$  P Q  $\neg$   $\lor$  P  $\neg$  P Q  $\neg$  P Q  $\neg$  P Q P Q P Q P Q P Q P Q P Q P Q P Q

#### Exercice 2. Syntaxe concrète

Pour chacun des cas ci-dessous, dire si l'expression dénote sans ambiguïté une formule propositionnelle, et le cas échéant, dessiner le ou les arbre(s) de syntaxe abstraite correspondant(s).

$$\text{A. } (P \wedge Q \wedge R) \vee \neg P \quad \text{ B. } \neg (\neg P \vee Q) \quad \text{ C. } \neg (R \wedge \neg \neg P) \quad \text{ D. } R \wedge \neg (P \vee Q \wedge \neg R)$$

#### Exercice 3. Évaluation

Quelle est la valeur de vérité des formules propositionnelles suivantes dans une interprétation I telle que  $I(P) = \top$ ,  $I(Q) = \bot$  et  $I(R) = \bot$ ?

A. 
$$\neg Q$$
 B.  $\neg (P \wedge \neg Q)$  C.  $\neg (\neg P \vee \neg Q)$  D.  $R \vee \neg (P \wedge Q)$  E.  $P \wedge \neg Q \wedge R$ 

## Exercice 4. Modélisation

On s'autorise dans cet exercice à utiliser l'opérateur d'implication  $\Rightarrow$ .

Formaliser les énoncés suivants (écrits en langue naturelle) en logique propositionnelle.

- (a) « Elle aime les pizzas à pâte épaisse, et aussi celles avec de la roquette ou des champignons. »
- (b) « Le matin, il boit un café serré avec une tartine, ou parfois un thé. »
- (c) « Si Paris est la capitale de la France, alors la Terre est ronde. »
- (d) « Si Rome est la capitale de la France, alors la Terre est ronde. »
- (e) « Si la Terre n'est pas ronde, je veux bien manger mon chapeau. »

## Exercice 5. Satisfiabilité et validité

On s'autorise dans cet exercice à utiliser l'opérateur d'implication  $\Rightarrow$ .

Pour chacune des formules propositionnelles suivantes, dire (1) si elles sont satisfiables et, si c'est le cas, donner une interprétation qui les satisfait; (2) si elles sont valides et, si ce n'est pas le cas, donner une interprétation qui ne les satisfait pas.

A. 
$$(P \land \neg P) \Rightarrow Q$$
 B.  $(P \lor Q) \Rightarrow P$  C.  $(P \Rightarrow Q) \Rightarrow (\neg P \Rightarrow \neg Q)$  D.  $(P \Rightarrow Q) \Rightarrow (\neg Q \Rightarrow \neg P)$ 

#### Exercice 6. Syntaxe étendue

Soit la fonction booléenne « nor »  $\downarrow$  à deux arguments définie par  $\bot \downarrow \bot = \top$  et  $\bot \downarrow \top = \top \downarrow \bot = \top \downarrow \top = \bot$ . On étend la syntaxe abstraite des formules propositionnelles en permettant d'utiliser ce nouvel opérateur.

- (a) Montrer que  $\varphi \downarrow \psi$  peut s'exprimer à l'aide de  $\neg$  et  $\lor$ .
- (b) Montrer que  $\neg \varphi$  peut s'exprimer à l'aide de  $\downarrow$ .
- (c) Montrer que  $\varphi \lor \psi$  peut s'exprimer à l'aide de  $\downarrow$ .

## Exercice 7. Lemme de substitution propositionnelle

Une substitution propositionnelle est une fonction  $\sigma$  de  $\mathcal{P}_0$  dans les formules propositionnelles telle que  $\operatorname{dom}(\sigma) \stackrel{\text{def}}{=} \{P \in \mathcal{P}_0 \mid \sigma(P) \neq P\}$  soit fini. Toute substitution peut être vue comme une fonction des formules propositionnelles dans les formules propositionnelles selon la définition suivante :

$$P\sigma \stackrel{\mathrm{def}}{=} \sigma(P) \;, \qquad (\neg\varphi)\sigma \stackrel{\mathrm{def}}{=} \neg(\varphi\sigma) \;, \qquad (\varphi \vee \psi)\sigma \stackrel{\mathrm{def}}{=} (\varphi\sigma) \vee (\psi\sigma) \;, \qquad (\varphi \wedge \psi)\sigma \stackrel{\mathrm{def}}{=} (\varphi\sigma) \wedge (\psi\sigma) \;.$$

Pour une interprétation I et une substitution propositionnelle  $\sigma$ , on définit l'interprétation  $I\sigma$  par  $P^{I\sigma} \stackrel{\text{def}}{=} \llbracket \sigma(P) \rrbracket^I$  pour toute proposition P.

Démontrer l'énoncé suivant :

Pour toute formule propositionnelle  $\varphi$ , toute substitution propositionnelle  $\sigma$  et toute interprétation I,  $[\![\varphi\sigma]\!]^I = [\![\varphi]\!]^{I\sigma}$ .