

## Analyse avancée II – Série 1B

### RÉVISION CALCUL PROPOSITIONNEL

Une “proposition (logique)” est un énoncé qui peut être vrai ou faux (mais pas les deux à la fois). Soit  $p$  et  $q$  des propositions. Par les tableaux de vérité suivants, on introduit les opérations  $\neg$  (“non” logique),  $\wedge$  (“et” logique),  $\vee$  (“ou” logique),  $\Leftrightarrow$  (l’équivalence logique) et  $\Rightarrow$  (l’implication logique), où  $V :=$  vrai, et  $F :=$  faux.

$p$	$\neg p$
$V$	$F$
$F$	$V$

$p$	$q$	$p \wedge q$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$
$F$	$V$	$F$
$F$	$F$	$F$

$p$	$q$	$p \vee q$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$V$
$F$	$V$	$V$
$F$	$F$	$F$

$p$	$q$	$p \Leftrightarrow q$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$
$F$	$V$	$F$
$F$	$F$	$V$

$p$	$q$	$p \Rightarrow q$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$
$F$	$V$	$V$
$F$	$F$	$V$

### Exercice 1. (Équivalences logiques)

Soient  $p, q$  et  $r$  des propositions. Montrer que :

- i)*  $(\neg(\neg p)) \Leftrightarrow p$  (loi de la double négation).
- ii)*  $(p \wedge p) \Leftrightarrow p$  et  $(p \vee p) \Leftrightarrow p$  (idempotence).
- iii)*  $(p \wedge q) \Leftrightarrow (q \wedge p)$  et  $(p \vee q) \Leftrightarrow (q \vee p)$  (commutativité).
- iv)*  $(\neg(p \wedge q)) \Leftrightarrow ((\neg p) \vee (\neg q))$  et  $(\neg(p \vee q)) \Leftrightarrow ((\neg p) \wedge (\neg q))$  (lois de DE MORGAN).
- v)*  $((p \wedge q) \wedge r) \Leftrightarrow (p \wedge (q \wedge r))$  et  $((p \vee q) \vee r) \Leftrightarrow (p \vee (q \vee r))$  (associativité).
- vi)*  $((p \wedge q) \vee r) \Leftrightarrow ((p \vee r) \wedge (q \vee r))$  et  $((p \vee q) \wedge r) \Leftrightarrow ((p \wedge r) \vee (q \wedge r))$  (distributivité).
- vii)*  $(p \Rightarrow q) \Leftrightarrow ((\neg p) \vee q)$  (définition de l’implication).
- viii)*  $(\neg(p \Rightarrow q)) \Leftrightarrow (p \wedge (\neg q))$  (négation de l’implication).
- ix)*  $((p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow r)$  (transitivité de l’implication).
- x)*  $(p \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow ((p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p))$  (propositions équivalentes).
- xi)*  $((\neg q) \Rightarrow (\neg p)) \Leftrightarrow (p \Rightarrow q)$  (contraposé de l’implication).

A noter que la véracité de la réciproque de la proposition  $p \Rightarrow q$  c’est-à-dire la proposition  $q \Rightarrow p$  n’a aucun rapport avec la véracité de la proposition  $p \Rightarrow q$ .

Dans la suite, pour économiser des parenthèses, nous utiliserons les priorités habituelles sur les opérations et, si convenable, nous écrirons que  $p \Leftarrow q$  au lieu de  $q \Rightarrow p$ .

### Exercice 2. (Les quantificateurs $\forall$ et $\exists$ , une variable)

Soit  $E$  un ensemble et pour  $x \in E$  soit  $p(x)$  et  $q(x)$  des propositions (dont les valeurs de vérité peuvent dépendre de  $x$ ). On écrira  $\forall x \in E, p(x)$  pour dire que “pour tous les éléments  $x \in E$ , la proposition  $p(x)$  est vraie”, et  $\exists x \in E, p(x)$  pour dire que “il existe  $x \in E$  tel que la proposition  $p(x)$  est vraie”. Se convaincre que :

- i)*  $(\neg(\forall x \in E, p(x))) \Leftrightarrow (\exists x \in E, \neg(p(x)))$ .
- ii)*  $(\neg(\exists x \in E, p(x))) \Leftrightarrow (\forall x \in E, \neg(p(x)))$ .

- iii)  $(\forall x \in E, p(x) \wedge q(x)) \Leftrightarrow ((\forall x \in E, p(x)) \wedge (\forall x \in E, q(x)))$ .
- iv)  $(\exists x \in E, p(x) \vee q(x)) \Leftrightarrow ((\exists x \in E, p(x)) \vee (\exists x \in E, q(x)))$ .
- v)  $(\forall x \in E, p(x) \vee q(x)) \Leftarrow ((\forall x \in E, p(x)) \vee (\forall x \in E, q(x)))$ .
- vi)  $(\exists x \in E, p(x) \wedge q(x)) \Rightarrow ((\exists x \in E, p(x)) \wedge (\exists x \in E, q(x)))$ .

Pour les deux cas où il n'y a pas équivalence, trouver un contre-exemple à la proposition réciproque.

**Exercice 3.** (Les quantificateurs  $\forall$  et  $\exists$ , deux variables)

Soit  $E$  et  $F$  des ensembles et pour  $x \in E$  et  $y \in F$  soit  $p(x, y)$  des propositions (dont les valeurs de vérité peuvent dépendre de  $x$  et de  $y$ ). Se convaincre que :

- i)  $((\forall x \in E), (\forall y \in F), p(x, y)) \Leftrightarrow ((\forall y \in F), (\forall x \in E), p(x, y))$ .
- ii)  $((\exists x \in E), (\exists y \in F), p(x, y)) \Leftrightarrow ((\exists y \in F), (\exists x \in E), p(x, y))$ .
- iii)  $((\exists x \in E), (\forall y \in F), p(x, y)) \Rightarrow ((\forall y \in F), (\exists x \in E), p(x, y))$ .

Pour le cas où il n'y a pas équivalence, trouver un contre-exemple à la proposition réciproque.

### RÉVISION ENSEMBLES

**Exercice 4.** (Notion de couple)

Soient les ensembles  $X = \{1, 2\}$ ,  $Y = \{3, 4\}$ ,  $Z = \{5, 6\}$ .

- i) Est-ce que le couple  $(3, 2)$  est un élément du produit cartésien  $X \times Y$ ?
- ii) Montrer que le produit cartésien n'est pas associatif, c'est-à-dire que  $(X \times Y) \times Z \neq X \times (Y \times Z)$ .

**Exercice 5.** (Relation d'équivalence)

Soit  $X$  un ensemble. Un sous-ensemble  $R \subset X \times X$  est appelé une relation sur  $X$ . Un sous-ensemble  $R \subset X \times X$  est appelé une relation d'équivalence sur  $X$  (et on utilise la notation  $x \sim y$  pour dire que  $(x, y) \in R$ ) si :

- i)  $\forall x \in X, x \sim x$  (la relation est réflexive).
- ii)  $\forall x, y \in X, (x \sim y) \Rightarrow (y \sim x)$  (la relation est symétrique).
- iii)  $\forall x, y, z \in X, ((x \sim y) \wedge (y \sim z)) \Rightarrow (x \sim z)$  (la relation est transitive).

Donné  $x \in X$  on définit l'ensemble  $C_x := \{y \in X : y \sim x\} \subset X$  qui est appelé la classe d'équivalence de  $x \in X$ , et l'ensemble de tous les classes d'équivalences distinctes de  $X$  est appelé l'ensemble quotient de  $X$  et il est noté par  $X/\sim$ .

- i) Montrer que  $\forall x \in X, C_x \neq \emptyset$ , que  $\forall x, y \in X, C_x = C_y$  si  $x \sim y$  et  $C_x \cap C_y = \emptyset$  sinon.
- ii) Montrer que les relations " $\forall x, y \in X$ , si  $x = y$  alors  $x \sim y$ ", ainsi que " $\forall x, y \in X, x \sim y$ ", sont des relations d'équivalence sur  $X$ . Quel est l'ensemble quotient  $X/\sim$  dans les deux cas ?
- iii) Montrer que la relation " $\forall x, y \in \mathbb{Z}^*$ , si  $xy > 0$ , alors  $x \sim y$ ", définit une relation d'équivalence sur  $\mathbb{Z}^*$ . Quel est l'ensemble quotient ?
- iv) Montrer que la relation " $\forall x, y \in \mathbb{Z}$ , si  $x - y$  est pair, alors  $x \sim y$ " définit une relation d'équivalence sur  $\mathbb{Z}$ . Quel est l'ensemble quotient ?
- v) Est-ce que " $\forall x, y \in \mathbb{Z}$ , si  $x - y$  est impair, alors  $x \sim y$ ", définit une relation d'équivalence sur  $\mathbb{Z}$  ?