

CORRIGE CONTRÔLE 1

EXERCICE 1 : Préciser si les expressions suivantes sont des noms ou des énoncés, puis indiquer le statut des variables.

- (a) “ $\{x \mid bx + a = a^2\}$ ” est un nom, a, b sont libres, x est muette.
- (b) “L’ensemble des x tel que $\int_0^x \cos(t)dt = 2$ est vide” est un énoncé; x, t sont muettes. Remarque que “L’ensemble des ... tel que...” est un mutificateur pour x , est que “ $\int \cdot d.$ ” est un mutificateur pour t .
- (c) “ $\sum_{i=0}^n i$ ” est un nom; n est libre et i est muette.

EXERCICE 2 : Remplacer les expressions suivantes par des expressions synonymes ne comportant pas de variables muettes.

- (a) L’ensemble des points du plan dont l’affiche peut s’écrire sous la forme $e^{i\theta}$ où θ est un nombre réel.

Le cercle C de centre à l’origine et de rayon 1; car $|e^{i\theta}| = 1$.

- (b) $\forall x(ax + b \neq 0)$ (Indication : Trouver des valeurs pour a, b tels que l’énoncé soit faux).

Remarque que si $a = 0$, l’expression devient $\forall x(b \neq 0)$; qui est vrai si et seulement si $b \neq 0$. En revanche, si $a \neq 0$, alors il existe x tel que $ax + b \neq 0$, en fait $x = \frac{-b}{a}$. Ainsi, l’énoncé est synonyme à $a = 0 \wedge b \neq 0$

- (c) $\{x \mid |x + 1| < 2\}$.

S’on résout l’inégalité, on a que $-3 < x < 1$, et donc $] -3, 1[$ est synonyme au nom.

EXERCICE 3 : Pour chaque énoncé, est-il possible d’attribuer des valeurs de vérité (0 ou 1) aux propositions A, B, C pour que tel énoncé soit faux?

- (a) $(A \Rightarrow B) \Rightarrow [(B \Rightarrow C) \Rightarrow (A \Rightarrow C)]$. Cela est une tautologie.
- (b) $(A \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Leftrightarrow B)$. Si la valeur de vérité de A est 0 est la valeur de vérité de B est 1.
- (c) $[(A \Rightarrow B) \wedge (A \Rightarrow \neg B)] \Rightarrow \neg A$. Cela est une tautologie.

EXERCICE 4 : (Facultatif) $\{\wedge, \vee\}$, forme-t-il un système complet de connecteurs? Justifier.

Ils forment pas un système complet. Remarque que toute expression ayant que de \wedge et \vee a une assignation des valeurs de vérité qui la rendre vrai. On le peut montrer en utilisant récurrence sur la quantité des connecteurs. Ainsi, on ne peut pas écrire $\neg A \wedge A$ en utilisant seulement des symboles \wedge et \vee .