

TD 2

Nombres entiers, induction et début du calcul propositionnel

**Exercice 1 :** Soient  $A, B$  des ensembles, et  $f$  une application de  $A$  dans  $B$ . Soit  $\mathbb{N}$  l'ensemble des entiers naturels tel qu'il a été défini en cours.

- (1) Exprimer par une formule la proposition : “ $f$  est bijective de  $A$  dans  $B$ ”.
- (2) Exprimer par une formule, à l'aide de  $\mathbb{N}$ , la proposition : “l'ensemble  $A$  est fini”.
- (3) Exprimer par une formule la proposition : “l'image de  $f$  est infinie”.

**Exercice 2 :** (Preuves par induction)

Montrer par induction sur  $\mathbb{N}$  les propriétés suivantes :

- (1) Tout élément d'un entier est un entier.
- (2) Pour tout entier  $n$ , on a  $n = \bigcup n^+$ .
- (3) Si  $n \in \mathbb{N}$  et  $m \in n$ , alors  $m \subset n$ .
- (4) Pour tout entier  $n$ , on a  $n \notin n$ .
- (5) Soient  $m, n \in \mathbb{N}$  tels que  $m \subset n$ . Alors on a  $m \in n$  ou  $m = n$ .
- (6) Soient  $m, n \in \mathbb{N}$ , alors  $m \subset n$  ou bien  $m = n$  ou bien  $n \subset m$  (c'est à dire la relation d'inclusion est un ordre total sur  $\mathbb{N}$ ).
- (7) Soit  $n \in \mathbb{N}$  et  $f : n \rightarrow n$ . Alors  $f$  est injective si et seulement si  $f$  est surjective.

**Exercice 3 :** (Définitions par induction)

- (1) Définir par induction la fonction qui à  $n$  associe la valeur 0 si  $n$  est pair et 1 si  $n$  est impair.
- (2) Montrer l'existence de l'ensemble des suites finies de 0 et 1 (c.à.d. des fonctions  $f : n \rightarrow \{0, 1\}$  où  $n$  est un entier).
- (3) Définir par induction la fonction qui à  $n$  associe l'ensemble des suites finies de 0 et 1 avec exactement  $n$  alternances de 0 et de 1.
- (4) Définir par induction la somme et le produit de deux entiers.

**Exercice 4 :** Soit  $E$  un ensemble non vide muni d'une relation binaire  $R$  symétrique. On fixe  $a \in E$ . Montrer qu'il existe un plus petit sous-ensemble  $A$  contenant  $a$  qui est clos pour la relation  $R$  (c'est-à-dire  $\forall x \in A, \forall y, (xRy \vee yRx) \implies y \in A$ ).

Indication : penser à la démonstration de l'existence de  $\mathbb{N}$  vue en cours ; il y a deux manières.

**Exercice 5 :** (Formules Propositionnelles)

Est-ce que les mots suivants sont des formules propositionnelles, sur l'ensemble de variables propositionnelles  $P = \{A, B, C, D, E, F, G, H\}$  ?

$$\begin{array}{lll}
 F \Rightarrow (G \wedge H) & ((G \Leftrightarrow G) \Rightarrow G) & (P \Rightarrow \neg P) \\
 (A \vee B \vee C) & \neg(\neg A) & C \\
 (\neg C) \Leftrightarrow (\neg B) & \neg(A \wedge B) & ((E \wedge B))
 \end{array}$$

**Exercice 6 :** (Théorème de Lecture Unique)

Montrer sans utiliser le Théorème de lecture unique que toutes les formules  $G, H$  satisfont les inégalités suivantes :

- (1)  $h[\neg G] \leq h[G] + 1$ ;
- (2)  $h[(G\alpha H)] \leq \max\{h[G], h[H]\} + 1$  ( $\alpha$  étant un connecteur binaire arbitraire).

Montrer en utilisant le Théorème de lecture unique que toutes les formules  $G, H$  satisfont les propriétés suivantes :

- (1)  $h[\neg G] = h[G] + 1$ ;

(2)  $h[(G\alpha H)] = \max\{h[G], h[H]\} + 1$  ( $\alpha$  étant un connecteur binaire arbitraire).

**Exercice 7 :** (Induction sur les Formules)

Montrer par induction sur les formules que toutes les formules  $G$  satisfont la propriété suivante :

- $h[G] < lg[G]$ .

**Exercice 8 :** Pour chaque formule  $F$  du calcul propositionnel, on note  $\nu[F]$ ,  $n[F]$ ,  $b[F]$ ,  $o[F]$  et  $f[F]$  le nombre d'occurrences de variables propositionnelles, du symbole de négation, de symboles de connecteur binaire, de la parenthèse ouvrante et de la parenthèse fermante dans  $F$ .

- Démontrer par induction que, pour toute formule  $F$ ,  $\nu[F] = b[F] + 1$ .

**Exercice 9 :**  $P$  est l'ensemble des variables propositionnelles. Montrer par induction sur les formules que:

- (1)  $F \in P$  ou  $F$  commence par  $\neg$  ou  $F$  commence par  $($ .
- (2)  $F$  contient au moins une variable propositionnelle.

**Exercice 10 :** (Tables de Vérité) Ecrire la table de vérité des formules suivantes:

$$\begin{array}{lll} (A \Rightarrow B) \wedge A & (A \vee \neg C) \Leftrightarrow B & (A \Rightarrow B) \wedge (\neg B \vee A) \\ \neg A(\Rightarrow \neg B) \vee (\neg A \Leftrightarrow B) & ((A \wedge B) \vee \neg C) \Rightarrow \neg(B \vee C) & \end{array}$$

**Exercice 11 :** (Tautologies) Pour chacune des formules propositionnelles ci-dessous, déterminer si il s'agit d'une tautologie.

$$\begin{array}{lll} \neg F \Rightarrow \neg F & F \Rightarrow (G \Rightarrow F) & (F \Rightarrow G) \Rightarrow F \\ F \Rightarrow (G \wedge F) & F \Rightarrow (G \vee F) & F \wedge (F \Rightarrow G) \\ F \vee (F \Rightarrow G) & F \vee \neg\neg(F \Rightarrow \neg F) & (F \vee \neg G) \wedge (\neg F \vee G) \end{array}$$