

# Logique : TD n°1

Emilie Grienenberger  
emilie.grienenberger@lsv.fr

21 janvier 2021

On fixe un ensemble infini  $\mathcal{X}$  de symboles de variables.

## 1 Termes, propositions

### Exercice 1 : Définitions inductives

1. Définissez *inductivement* les listes d'éléments de  $A$  comme un sous-ensemble de  $\Sigma_f^*$  pour  $\Sigma_f = A \cup \{ ::, \text{nil} \}$
2. Définissez *inductivement* l'ensemble des parenthésages bien formés (appelé langage de Dyck) comme un sous-ensemble de  $\Sigma_d^*$  où  $\Sigma_d = \{ (, ) \}$ .

### Exercice 2 : Parlons propositions

Soit  $\mathcal{L}$  un langage à sortes  $\mathcal{S} \cup \{ \text{Prop} \}$  contenant des symboles  $\Rightarrow, \forall, \exists, \wedge$ , et  $\neg$  (où  $\exists$  représente la quantification existentielle, "il existe",  $\wedge$  la conjonction "et", et  $\neg$  la négation). Donnez les arités de ces symboles.

Dans la suite, tous les langages étudiés contiennent implicitement les symboles  $\Rightarrow, \forall, \exists, \wedge$ , et  $\neg$  avec les arités obtenues dans l'Exercice 2.

### Exercice 3 : Parlons prédicats

Soit  $\mathcal{L}$  le langage à sortes  $\{ \text{Terme}, \text{Prop} \}$  formé des symboles

- $\mathbb{C}, \mathbb{N}, 0, =, \hat{\phantom{x}}, \in$ , et  $\#$  (où  $\hat{\phantom{x}}$  dénote la puissance et  $\#$  le cardinal),
- $\Rightarrow, \forall, \exists, \wedge$ , et  $\neg$ .

1. Quelles sont les arités de ces symboles ?
2. Écrire la proposition

"Tout entier naturel est un nombre complexe"

3. Écrire la proposition

"Quelque soit  $n$ , tout nombre complexe non nul a  $n$  racines  $n$ -ièmes"

## 2 Démonstrations

### Exercice 4: Hilbert

Soit le langage à sortes  $\{ \text{Terme}, \text{Prop} \}$  formé des symboles de fonction  $\langle \text{Terme} \rangle$  d'arité nulle et  $S$  d'arité  $\langle \text{Terme}, \text{Terme} \rangle$  (le successeur), et du symbole de prédicat  $\leq$  d'arité  $\langle \text{Terme}, \text{Terme}, \text{Prop} \rangle$ .

$$\begin{array}{ccc}
 \frac{\forall x. A}{(t/x)A} & \frac{A \quad B}{A \wedge B} & \frac{A \Rightarrow B \quad A}{B} \\
 \hline
 \forall x. (x \leq S(x)) & \frac{\forall x \forall y \forall z. (x \leq y \wedge y \leq z) \Rightarrow x \leq z}{\phantom{\forall x \forall y \forall z. (x \leq y \wedge y \leq z) \Rightarrow x \leq z}}
 \end{array}$$

Figure 1: Règles pour l'Exercice 4

Les règles définissant l'ensemble des propositions démontrables sont représentées sur la Figure 1. La notation  $(t/x)A$  représente la *substitution* de la variable  $x$  par le terme  $t$  dans la formule  $A$ . Par exemple, si  $R$  est un symbole binaire,  $(t/x)R(x, y) = R(t, y)$ . Vous verrez la définition précise au prochain cours, pour l'instant votre intuition devrait suffir.

Montrer que les propositions:

1.  $0 \leq S(0)$
2.  $0 \leq S(S(0))$

sont démontrables.