

Micro-interrogation n°01 en Logique mathématique

Section A

Durée : 1H10

Exercice 1 (2 pts) :

Écrivez une machine de Turing qui reconnaît les mots qui ont la forme $(01)^n$ sachant que n est un entier et $n \geq 1$. Le symbole blanc est le $\#$, le ruban contient plusieurs mots séparés par un $\#$ et deux $\#$ successifs représentent la fin du ruban.

Exemple : si la machine trouve au début sur le ruban $\# 010110 \# 10 \# 0101 \#\#$
Elle renvoie $\# 010110 \mathbf{F} 10 \mathbf{F} 0101 \mathbf{T}\#$

Exercice 2 (3,5 pts) :

Considérons le système formel suivant :

- $\Sigma = \{a, b, c\}$ est l'ensemble des symboles appelé l'ensemble d'alphabet.
- W est l'ensemble des formules bien formées, il contient les symboles a, b, c ainsi que toutes les expressions de la forme $aa\dots abcc\dots c$ notées a^nbc^m , avec $(n,m) \in \mathbb{N}^2$. Ex : a^0bc^0 représente en réalité le mot : b et a^2bc^2 représente le mot : $aabcc$.
- A c'est l'ensemble des axiomes qui ont la forme suivante : $\{a^{2i}bc^{2i} | i \in \mathbb{N}\}$.
- Il y a une seule règle d'inférence $r_1 : (a^nbc^m, a^kbc^p) \longrightarrow a^nbc^{m+p}$.

Questions :

- Q1 : Les mots suivants : $bc^{10}, a^4bc^8, a^6bc^4$ sont-ils des théorèmes ? Justifiez votre réponse.
- Q2 : Quelle est parmi les formes suivantes la forme générale qui représente le langage généré par ce système formel ?
 - a- $\{a^{4k}bc^{2i} | (i, k) \in \mathbb{N}^2\}$.
 - b- $\{a^{2k}bc^{2i} | (i, k) \in \mathbb{N}^2\}$.
 - c- $\{a^{2k}bc^{2i} | (i, k) \in \mathbb{N}^2 \text{ et } k = i\}$.
 - d- $\{a^{2k}bc^i | (i, k) \in \mathbb{N}^2 \text{ et } k \geq i\}$.
 - e- $\{a^{2k}bc^{2i} | (i, k) \in \mathbb{N}^2 \text{ et } k \leq i\}$.

Exercice 3 (4,5 pts) :

1. Donnez la table de vérité de la formule suivante :
 $F = (p \rightarrow q) \rightarrow ((p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r))$ puis dites si elle est valide, vérifiable ou invérifiable.
2. Donnez la forme FNC de la formule F .
3. Donnez l'arbre syntaxique de la formule F .

Solution micro 1 (Section A)

Exercice 1: (2pts)

$q_0 \supset q_1$	$q_2 \supset q_4$	$q_3 \supset q_1$
$q_1 \supset q_2$	$q_4(0,1) \supset q_4$	$q_0 \supset q_4$
$q_2 \not\supset q_2$	(1pt) $q_4 \not\supset q_4$	$q_3 \supset q_4$
$q_2 \supset q_3$	$q_4 \supset q_3$	$q_1 \supset q_4$
$q_3 \not\supset \text{Arrêt}$	$q_2 \supset q_1$	$q_1 \not\supset q_4$

(1pt)

Exercice 2: (3,5pts)

Q_1 : (0,5pt) (0,5pt)

* Le mot bc^{10} est un théorème, car si on remplace i par 0 dans la forme des axiomes $\{a^i bc^{2i} \mid i \in \mathbb{N}\}$, on aura l'axiome $a_1: b$ et si on remplace le i par 5, on aura l'axiome $a_2: a^5 bc^{10}$.
 En appliquant la règle $r_1: (b, a^5 bc^{10}) \xrightarrow{r_1} bc^{10}$

* Le mot $a^4 bc^8$ est un théorème, car si on remplace (1pt) dans la forme des axiomes le i par 2, on aura: $a_1: a^4 bc^4$ puis en appliquant $(a^4 bc^4, a^4 bc^8) \xrightarrow{r_1} a^4 bc^8$

* $a^6 bc^4$ n'est pas un théorème, car on a toujours (1pt)
 $n \leq m + p$.

Q_2 : La forme générale de ce système formel est la -e- (0,5pt)

Exercice 3: (4,5pts)

1) La table de vérité de la formule F (1pt)

P	q	r	$P \rightarrow q$	$q \rightarrow r$	$P \rightarrow (q \rightarrow r)$	$P \rightarrow r$	$(P \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow (P \rightarrow r)$	F
V	V	V	V	V	V	V	V	V
V	V	F	V	F	F	F	V	V
V	F	V	F	V	F	F	V	V
V	F	F	F	V	F	F	V	V
F	V	V	V	V	V	V	V	V
F	V	F	V	V	V	F	V	V
F	F	V	V	V	V	V	V	V
F	F	F	V	V	V	V	V	V

La formule F est valide. (0,5pt)

2) La FNC de la formule F.

$$\begin{aligned}
 & (P \rightarrow q) \rightarrow ((P \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow (P \rightarrow r)) \\
 \equiv & \neg(P \rightarrow q) \vee ((P \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow (P \rightarrow r)) \\
 \equiv & (P \wedge \neg q) \vee (\neg(P \rightarrow (q \rightarrow r)) \vee (P \rightarrow r)) \\
 \equiv & (P \wedge \neg q) \vee (\neg(\neg P \vee (q \rightarrow r)) \vee (\neg P \vee r)) \\
 \equiv & (P \wedge \neg q) \vee ((P \wedge (q \wedge \neg r)) \vee (\neg P \vee r)) \\
 \equiv & (P \wedge \neg q) \vee ((P \wedge q \wedge \neg r) \vee (\neg P \vee r)) \\
 \equiv & (P \wedge \neg q) \vee ((P \vee \neg P) \wedge (q \vee \neg r) \vee (\neg P \vee r)) \\
 \equiv & (P \wedge \neg q) \vee (q \vee \neg r)
 \end{aligned}$$

3) L'arbre syntaxique de la formule F est: → FINE (2pts)

