

**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 **F** 10 **F** 0101 **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  $aa...abcc...c$  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  $(a^4 bc^4, a^4 bc^4) \xrightarrow{r_1} a^4 bc^8$

\*  $a^6 bc^4$  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: (4,5 pts)

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

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	V	V	V
V	F	V	F	V	V	V	V	V
V	F	F	F	V	V	V	V	V
F	V	V	V	V	V	V	V	V
F	V	F	V	V	V	V	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. (0,5 pt)

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:  $\rightarrow$  FIVE (2 pts)

