## UNIVERSITÉ DE MONTRÉAL

## DEVOIR 5

PAR
CHENGZONG JIANG (20122046)
MICHAEL PLANTE (20182677)
VANESSA THIBAULT-SOUCY (20126808)
JAYDAN ALADRO (20152077)
SOUKAINA BENABID (20148642)

BACCALAURÉAT EN INFORMATIQUE FACULTÉ DES ARTS ET SCIENCES

TRAVAIL PRÉSENTÉ À GENA HAHN DANS LE CADRE DU COURS IFT 2105 INTRODUCTION À L'INFORMATIQUE THÉORIQUE

22 FÉVRIER 2021

## Question 1

a) Faux

Preuve par contradiction:

$$L_1 = \{ab\} \text{ et } L_2 = \{a^n b^n | n > 0\}$$

Comme nous l'avons déjà prouver en classe : le langage  $L_1$  est régulier, tandis que  $L_2$  n'est pas régulier.

Pourtant, on peut très bien voir que  $L_1 \subseteq L_2$  lorsque n = 1 et que le mot "ab" peut être reconnue par un automate fini.

Ainsi, même si le sur-ensemble  $L_2$  n'est pas régulier, le sous-ensemble  $L_1$  est régulier.

b) Faux

Preuve par contradiction :

Soit ,  $L_2 = \{a^p | p \in \mathbf{N}\}$  un langage régulier et  $L_1 = \{a^k | k \text{ est un nombre premier}\}$  un langage non régulier qui est un sous-ensemble du langage  $L_2$ .

Comme nous l'avons prouvé en classe,  $L_1$  ne peut pas être reconnue par un automate fini.

Ainsi, même un sous-ensemble d'un langage régulier, n'implique pas qu'il est régulier.

THATS IT JLENVOIE

## Question 2

Soit  $\Sigma$  l'alphabet française, l'expression régulière du langage régulier L est :  $(aa) \cdot (((a) \cdot (x)^* \cdot (bb)) + ((b) \cdot (x)^* \cdot (bb)) + (bb)) \cdot ((yy) + ((yy) \cdot ((y)^{3k})))$  pour  $k \in \mathbb{N}$  et x, y des symboles quelconque de  $\Sigma$ .

Cette expression régulière représente tous les mots pouvant être accepté par l'AFN qui reconnaît le langage L.

En effet, l'expression régulière peut représenter tous mots définit sur  $\Sigma$  comme w=uv où u commence par "aaa" ou "aab" et v commence par "bb" avec  $|\mathbf{v}|$  mod 3=1.

Les différents cas que nous avons mis dans l'expression régulière :

- -aaaxbbyy, où  $x \in \Sigma^*$
- -aabbyyyyy, pour y un symbole quel<br/>conque de  $\Sigma,$  est accepté.
- -aabxxxbbyyyyy, pour y et x des symboles que l'conque de  $\Sigma,$  est accepté.
- -aabbyyyyyyyyyyyyyyyyy, pour y un symbole quelconque de  $\Sigma$ , est accepté.
- -aabbyy, pour y un symbole quelconque de  $\Sigma$ , est accepté.