

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 prouver 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.



Question 2

Pour un alphabet $\Sigma =$ la langue 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 symbole quelconque de Σ .

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

En effet, l'expression régulière peux représenter tous mot définit sur Σ définit comme w=uv ou u commence par "aaa" ou "aab" et v commence par "bb" avec $|v| \mod 3 = 1$.

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

-aaaxbbyy, où $x \in \Sigma^*$ -aabbyyyyy, pour y un symbole quelconque de Σ , est accepté. -aabxxxbbyyyyy, pour y et x des symboles quelconque de Σ , est accepté. -aabbyyyyyyyyyyyyyyyyyy, pour y un symbole quelconque de Σ , est accepté. -aabbyy, pour y un symbole quelconque de Σ , est accepté. (ax*bb+bx On perf pas fill Xiy Pcg 59 la comprendit que ces symboles sont fixes, vert Z = a+5+C+...+X+y+Z re Krst Gixe, on Just 1) (C+5) 22+E) b