Theorie des Langages

• Numero: 4

Prof: Fabrizio JonathanDate: 02 Novembre 2017

Rappelles:

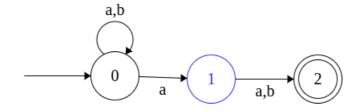
Langage Rationnell \to Expression rationnelle \to ϵ -NFA \to NFA \to DFA

En faite:

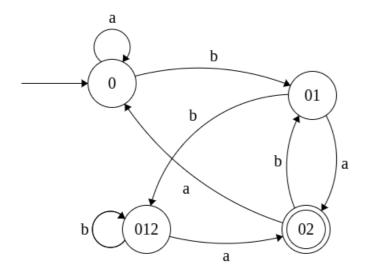
Langage Rationnell \rightarrow Expression rationnelle \rightarrow ϵ -NFA \supset NFA \supset DFA

Creation d'un DFA

(a+b) *b(a+b)



Т	а	b
0	0	01
01	02	012
02	0	01
012	02	012



Langages non rationnels

Voici l'exemple d'un langage non rationnel:

 a^nb^n

Pour determiner qu'un langage n'est rationnel on peut utiliser le lemme de pompage:

 $m \in L\$ \exists k \in \mathbb{N}, |m| > k\\$ m = uvwtq:

- $|v| \ge 1$
- $|uv| \le k$

 $\begin{aligned} &\forall i \in \mathbb{N}, \\ &uv^iw \in L \end{aligned}$

Exemple

```
Soit L=a^nb^n avec n\in\mathbb{N} m=a^nb^n \text{ donc $a\dots|ab|\dots b\$} \$u=a^i\\$ \$v=a^{\{n-i\}b}\{n-j\}\ w=b^j
```

Cela ne marche pas car:

uvvw ∉ L

Le probleme est que l'on ne peut pas trouver un motif qui respecte le lemme de pompage. Du coup L n'est pas un langage rationelle.

\danger Si un langage respecte le lemme de pompage on ne peut rien en conclure.

Proprietes

- Soit L un langage rationnel:
- L est rationelle.
- Soit L_1 et L_2 des langages rationnels:
- $L_1 \cup L_2$ est rationelle.
 - Soit L₁ et L₂ des langages rationnels:

$$L_1 \cap L_2 = L_1 \cup L_2$$
 est rationelle.

Prefixe

Question: Pref(L) est-il rationnel ?

- $\operatorname{Pref}(\emptyset) = \emptyset$
- Pref($\{\epsilon\}$) = $\{\epsilon\}$
- Pref($\{a\}$) = $\{\varepsilon + a\}$

Hypothese: L_1 et L_2 Rationnels de plus $Pref(L_1)$ et $Pref(L_2)$ rationnels

- $Pref(L_1 \cup L_2) = Pref(L_1) \cup Pref(L_2)$ Donc rationel par hypothese.
- $Pref(L_1, L_2) = Pref(L_1) \cup L1$. $Pref(L_2)$ Rationnel

Du coup Pref(L) est rationel (par recurence).

Inclusion

L'inclusion ne preserve pas la rationalite dans un sens comme dans l'autre.

\danger II faut revoir les algos qui sont decrit dans le poly.