





Travaux Dírigés 3 (Correction)

Exercice 1 : Passage d'une GR vers une ER

Soit les grammaires suivantes. Quels sont leur types (0, 1, 2 ou 3) ? Quelle est l'expression régulière des langages engendrés ?

- G1 = < {l,c}, {S, A}, S, R > avec R: S --> l A A --> l A | c A | epsilon
- $G2 = \langle \{0,1\}, \{S\}, S, R \rangle$ avec R: S --> 1 S | 01 S | 0011 S | 0 | epsilon

Correction 1:

• G1 est régulière, c'est-à-dire de type 3. En effet toutes les règles sont linéaires à droite. Pour trouver l'expression régulière du langage engendré, il faut résoudre le système suivant :

Le théorème de Arden nous permet de résoudre l'équation de A et de trouver :

$$A = (1 | c)^*$$
 . epsilon
= $(1 | c)^*$

Par conséquent :

$$S = 1 . (1 | c)^*$$

• G2 est régulière, c'est-à-dire de type 3. En effet toutes les règles sont linéaires à droite. Pour trouver l'expression régulière du langage engendré, il faut résoudre le système suivant :

$$S = 1 S \mid 01 S \mid 0011 S \mid 0 \mid epsilon$$

= $(1 \mid 01 \mid 0011) S \mid (0 \mid epsilon)$

Le théorème de Arden nous permet de résoudre cette équation et de trouver :

```
S = (1 \mid 01 \mid 0011)^* . (0 \mid epsilon)
```







Exercice 2 : Passage d'une ER à une GR

Donnez une grammaire qui génère le langage (a | c) *b

Correction 2:

- Etape 1: $S \rightarrow (a|c)*b$
- Etape 2: Elimination de « * » dans (a|c)*b où $r_1=(a|c)$ et $r_2=b$

Rappel:
$$A \rightarrow r_1^* r_2^*$$
 est remplacé par : $A \rightarrow r_2^*$

$$A \rightarrow r_1^* B$$

$$B \rightarrow r_2^*$$

$$B \rightarrow r_1^* B$$

$$S \rightarrow b$$
 $S \rightarrow (a|c)B$
 $B \rightarrow b$
 $B \rightarrow (a|c)B$
Distribution
 $S \rightarrow b$
 $S \rightarrow aB|cB$
 $B \rightarrow b$

 $B \rightarrow b$ $B \rightarrow aB \mid cB$

• Etape 3: Elimination du "\"

 $S \rightarrow b$ $S \rightarrow aB$ $S \rightarrow cB$

 $B \rightarrow b$ $B \rightarrow aB$

 $B \rightarrow CB$

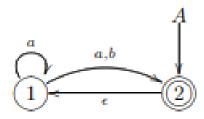




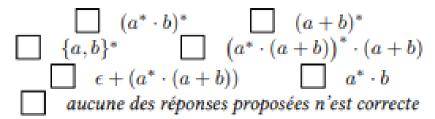


Exercice 3 : Passage d'un AEF à une GR

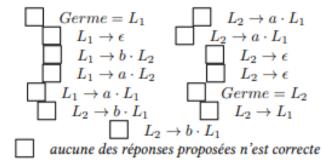
On considère l'AEF suivant :



1) Cochez les langages équivalents à L(A).



2) Parmi les règles suivantes, cochez celles qui donnent une grammaire G équivalente à l'automate A c'est-à-dire telles que L(G) = L(A).



Correction 3:

1) Langages équivalents à L(A)

$$\begin{array}{c|c} & (a^* \cdot b)^* & & (a+b)^* \\ \hline & \{a,b\}^* & & (a^* \cdot (a+b))^* \cdot (a+b) \\ \hline & \epsilon + (a^* \cdot (a+b)) & & a^* \cdot b \\ \hline & aucune \ des \ r\'eponses \ propos\'ees \ n\'est \ correcte \\ \end{array}$$

2) L(G) = L(A).

