

Solution Type du Rattrapage du Contrôle Continu N°1 : (7 Points)

Démonstration du théorème d'ARDEN:

1) a- Montrer que A^*B est la solution de l'équation $X = AX + B$.
 $A(A^*B) + B = (AA^*B) + B$
 $= A^+B + B = (A^+ + \{\epsilon\})B = A^*B.$

b- Montrer que $X = A^*B$ est la solution minimale. Donc : $\forall X : A^*B \subseteq X$. Soit $\omega \in A^*B$
 $\omega \in A^iB \Rightarrow \omega = xy$ avec $x \in A^i$ et $y \in B$; $x \in A^i \Rightarrow \exists i \geq 0$ tel que $x \in A^i$ d'où $\omega \in A^iB$. On a :

$$X = AX + B = A(AX + B) + B = A^2X + AB + B$$

$$= A^2(AX + B) + AB + B$$

$$= A^3X + A^2B + AB + B$$

.

.

$$= A^{i+1}X + A^iB + \dots + AB + B$$

Et nous savons que $\omega \in A^iB \Rightarrow \omega \in X \Rightarrow X \supseteq A^*B.$

2) Démonstration par l'absurde :

Supposons qu'il existe deux solutions différents X et X' :

Donc on a $\epsilon \notin A$ et considérons le plus petit mot $f \in X$ et $f \notin X'$ ainsi soient:

$$X = AX + B$$

$$X' = AX' + B$$

Avec $X \neq X'$ et soit $f \in X$ tel que $f \notin X'$

$f \in X \Rightarrow f \in AX$ ou $f \in B$.

- Si $f \in B \Rightarrow f \in X'$ ce qui est faux $\Rightarrow f \in AX \Rightarrow f = xy$ avec $x \in A$ et $y \in X$.

Sachant que $\epsilon \notin A \Rightarrow x \neq \epsilon$ donc $|y| < |f|$ Il existe deux cas sur y .

- $y \in X' \Rightarrow xy \in AX' \Rightarrow f \in AX' \Rightarrow f \in X'$ ce qui est faux, le seul cas qui reste.

- $y \notin X'$ et $y \in X$ avec $|y| < |f|$ mais f est le plus petit mot suivant les hypothèses, il y a donc contradiction et ainsi l'hypothèse est fausse.

Solution type du Rattrapage du Contrôle Continu N°2 : (7 Points)

- L'automate A' de type trois (03) déterministe équivalent à l'automate A définit ci-en-face :

A' : $\delta' =$

	X	\rightarrow	\leftarrow
Q'		\rightarrow	\leftarrow
\rightarrow	0	1	2
	1	(1,4)	
	2		(2,3)
\leftarrow	(1,4)	(1,4)	(4)
	(2,3)	(0)	(2,3)
\leftarrow	(4)	(4)	(4)