

## EXERCICE 2 : (6 Pts)

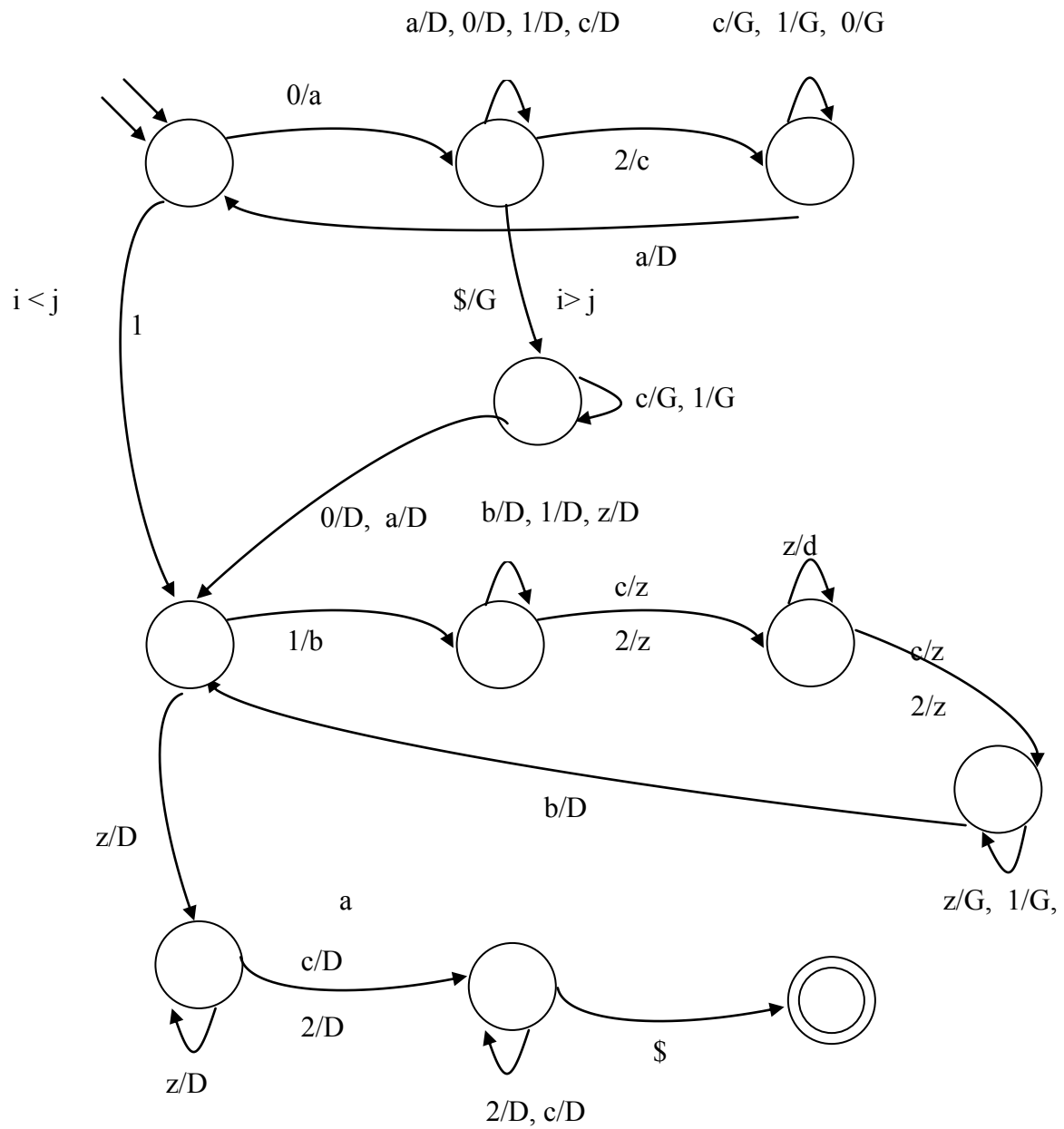
Donner les automates les plus adéquats engendrant les langages suivants (Ne pas justifier):

$$L_1 = \{a^i b^k c^j \text{ avec } k = (i+j)/2 \text{ et } k \equiv 2 [3]\} \quad \mathbf{3pts}$$

### Réponse

$\# S_0 a \rightarrow a S_1$	$a S_{p_2} b \rightarrow S_{p_0}$	$b S_{p_1} b \rightarrow bb S_{p_2}$	$a S_{i1} b \rightarrow S_{i2}$	$b S_{i0} b \rightarrow bb S_{i1}$	$\# S_5 c \rightarrow \# S_6$
$a S_1 a \rightarrow a S_0$	$a S_{p_0} b \rightarrow S_{p_1}$	$b S_{p_2} b \rightarrow bb S_{p_0}$	$a S_{i2} b \rightarrow S_{i0}$	$b S_{i1} b \rightarrow bb S_{i2}$	$\# S_6 \rightarrow \# S_f$
$a S_0 a \rightarrow a a S_1$ <i>Empiler un a sur 2</i>	$\# S_{p_0} b \rightarrow \# b S_{p_1}$ <i>Empiler b et vérifier <math>k \equiv [2]</math></i>	$b S_{p_2} c \rightarrow b S_2$ $k \equiv [2]$	$a S_{i0} b \rightarrow S_{i1}$	$b S_{i2} b \rightarrow bb S_{i0}$	
$a S_0 b \rightarrow S_{p_1}$ <i>i pair</i>	$\# S_{p_1} b \rightarrow \# b S_{p_2}$	$b S_2 c \rightarrow S_3$ <i>Dépiler b à la lecture de 2 c</i>	$\# S_{i0} b \rightarrow \# b S_{i1}$ <i>Empiler b et vérifier <math>k \equiv [2]</math></i>	$b S_{i2} c \rightarrow b S_4$ $k \equiv [2]$	
$a S_1 b \rightarrow S_{i1}$ <i>i impair</i>	$\# S_{p_2} b \rightarrow \# b S_{p_0}$	$b S_3 c \rightarrow b S_2$	$\# S_{i1} b \rightarrow \# b S_{i2}$	$b S_4 c \rightarrow S_5$ <i>Dépiler b à la lecture de 2 c</i>	
$a S_{p_1} b \rightarrow S_{p_2}$	$b S_{p_0} b \rightarrow bb S_{p_1}$	$\# S_3 \rightarrow \# S_f$ <i>J pair</i>	$\# S_{i2} b \rightarrow \# b S_{i0}$	$b S_5 c \rightarrow b S_4$	

$L_2 = \{0^i 1^k 2^j, \text{ et } i \neq j \text{ et } j > 2k\}$  J'ai pris le cas où  $i, j, k > 0$  **3pts**



### EXERCICE 3 : (6 pts)

Les propositions suivantes sont-elles valides ? Justifier

1. Si  $L_1 \cup L_2$  est régulier et  $L_1$  est régulier alors  $L_2$  est régulier.

**Réponse** On prend  $L_1 = X^*$  et  $L_2 = a^n b^n$  on a  $L_1 \cup L_2 = X^*$  est régulier et  $L_1$  est régulier mais  $L_2$  ne l'est pas.

2. Si  $L_1$  et  $L_2$  sont réguliers alors  $L = \{w / w \in L_1 \text{ et } w^r \in L_2\}$  est régulier

**Réponse**

$L$  est régulier. (Proposition sur la fermeture des langages réguliers)

$$L = L_1 \cap L_2^R$$

3. Si  $L$  est régulier  $h(L)$  est régulier.

**Réponse**

Si  $L$  est régulier  $h^*(L)$  est régulier

Cela revient à démontrer que  $L(h(E)) = h(L(E))$

Démonstration par récurrence :

**cas trivial:** si  $E$  égale  $\varepsilon$  ou  $\emptyset$ , alors  $h(E) = E$  et  $L(h(E)) = L(E) = h(L(E))$ .

si  $E$  est élément de l'alphabet donc  $L(E) = \{a\}$  et  $L(h(E)) = L(h(a)) = \{h(a)\} = h(L(E))$

supposons que  $L(h(E)) = h(L(E))$  pour tout  $E$  d'ordre  $n$ .

Démontrons pour  $E$  d'ordre supérieure à  $n$ . c'est à dire que  $E = F \cup G$ ,  $E = F.G$  et  $E = F^*$

Case 1:  $E = F \cup G$

$$h(E) = h(F \cup G) = h(F) \cup h(G) \text{ et on a } L(E) = L(F) \cup L(G)$$

$$L(h(E)) = L(h(F \cup G)) = L(h(F) \cup h(G)) = L(h(F)) \cup L(h(G)) = h(L(F)) \cup h(L(G)) = h(L(F) \cup L(G)) = h(L(F \cup G)) = h(L(E)).$$

de même pour  $E = F.G$  et  $E = F^*$

donc la récurrence est vérifiée et  $L(h(E)) = h(L(E))$

4. Si  $L$  est régulier  $h^*(L)$  est régulier

**Réponse**

soit  $L = \{ab\}$ ,  $h(a) = aa$  et  $h(b) = b \rightarrow h^*(L) = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$ . Bien que  $L$  soit régulier,  $h^*(L)$  ne l'est pas.

5.  $L = \{a^n, n \geq 0\}$  est régulier.

**Réponse**

Lemme de l'étoile : Soit  $L$  un langage régulier. Il existe un entier  $p$  tel que tout mot  $w$  de  $L$  de longueur  $|w| \geq p$  possède une factorisation  $w = xyz$  telle que :

$$\bullet 0 < |y| \leq p \text{ et}$$

•  $xy^n z \in L$  pour tout entier  $n \geq 0$ .

Donc il suffit de trouver un  $w \in L$  tel que  $\forall x, y, z$  avec  $w = xyz$ ,  $w' = xy^n z \notin L$

prenons  $w = a^{p!}$  tel que  $p > 1$

$w' = xy^n z = a^{p! - k + n \cdot k}$  avec  $n \geq k > 0$

$n = 2$ ;  $w' = a^{p! - k + 2 \cdot k} = a^{p! + k}$

comme  $k > 0$  donc  $w' > a^{p!}$ . Il suffit de démontrer que  $w' < a^{p+1!}$

Pour cela on a besoin de démontrer que  $x! + x < x! * x$ ,  $x > 1$

démontrons par récurrence que  $x! + x < x! * x$  pour tout  $x > 1$

cas trivial  $|x| = 2$

$2! + 2 < 2! * 2$  est vérifié

donc pour tout  $|x| \leq n \rightarrow x! + x < x! * x$

démontrons pour  $|x'| = n + 1$

on a  $x' = x + 1$  donc  $(x+1)! + x + 1 = (x+1) * x! + x + 1 = x * x! + x! + x + 1$

en utilisant l'hypothèse on

$x * x! + x! + x + 1 < x * x! + x * x! + 1 = 2 * x * x! + 1 < (x+1)!(x+1)$

il nous reste à démontrer que  $2 * x * x! + 1 < (x+1)!(x+1)$

on a  $(x+1)!(x+1) = (x * (x+1)! + (x+1)!)$

$$= (x+1)(x * x! + x!)$$

$$= x^2 * x! + x * x! + x * x! + x!$$

$$= x^2 * x! + 2x! * x + x! = 2 * x! * x + 1 + (x^2 * x! + x! - 1)$$

donc  $2 * x * x! + 1 < (x+1)!(x+1)$  est vérifié puisque  $(x^2 * x! + x! - 1) > 0$  pour  $x > 1$

pour  $|x| = n + 1$  on  $x! + x < x! * x$  donc on peut conclure que pour tout  $x > 1$   $x! + x < x! * x$

$w' = a^{p! + k} \leq a^{p! + p} < a^{p! * p} < a^{p! * p + 1} = a^{p+1!}$  Donc on a  $a^{p!} < w' < a^{p+1!}$  Donc  $w' \notin L$

donc  $L$  n'est pas régulier.