

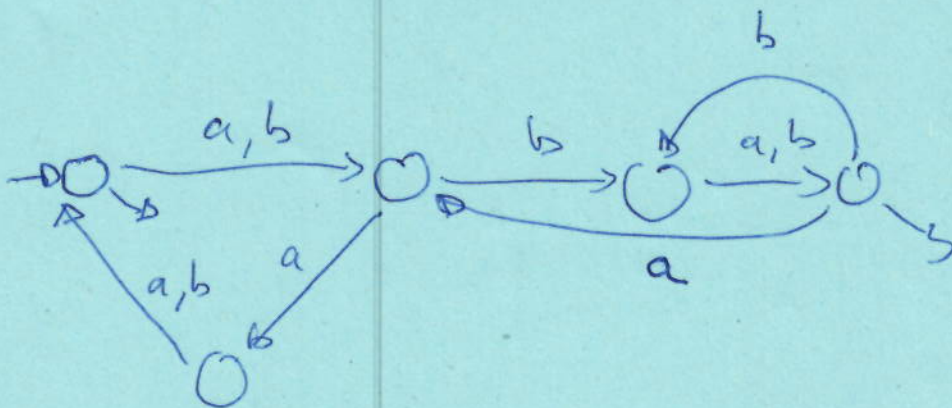
# Exercice 1

On applique la méthode de minimisation via un TD :

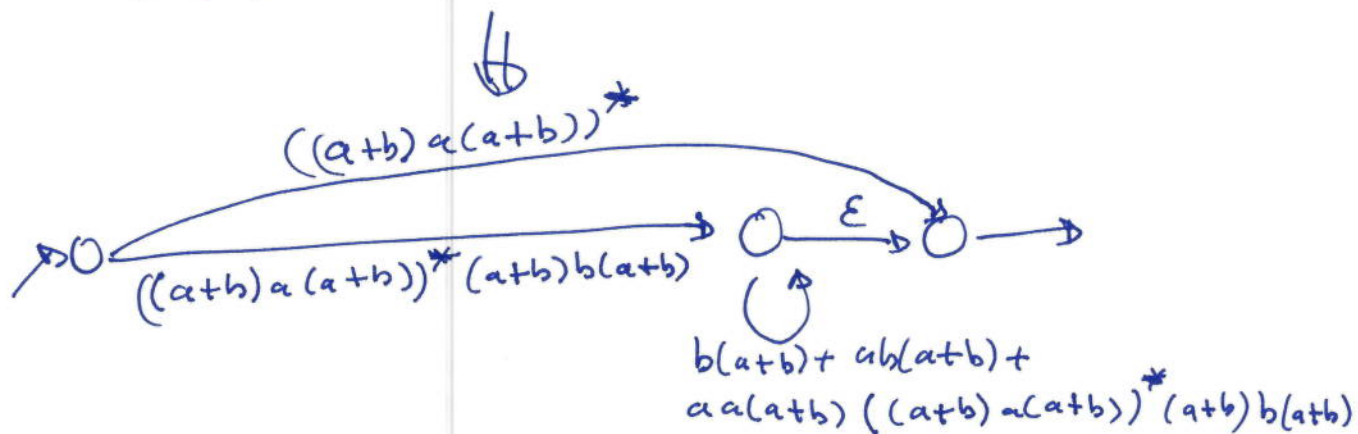
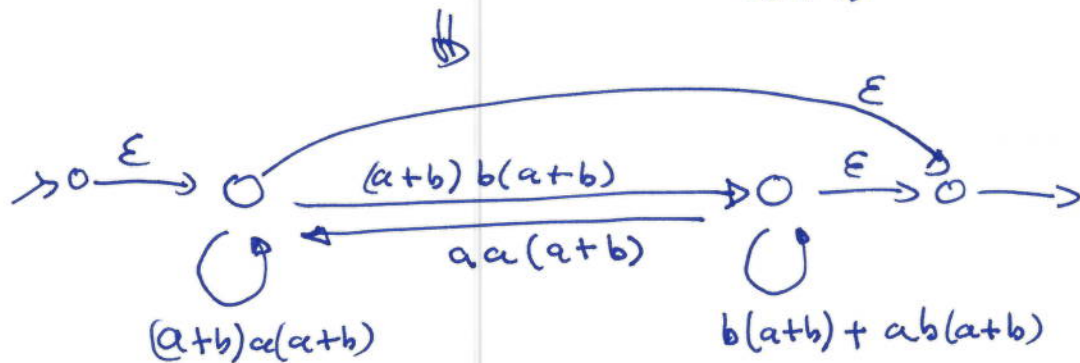
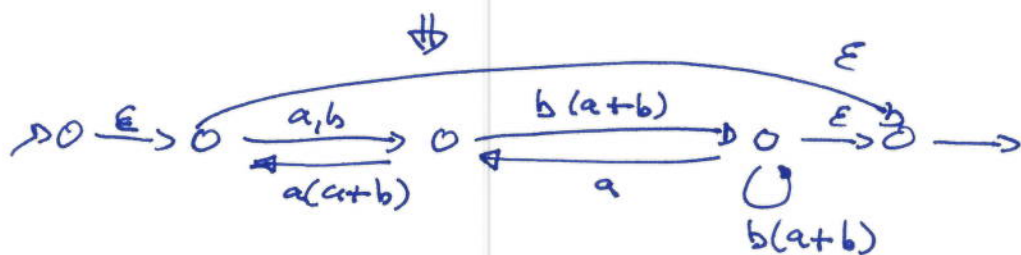
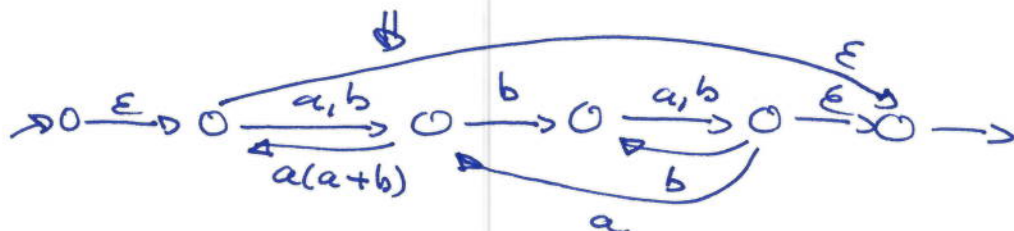
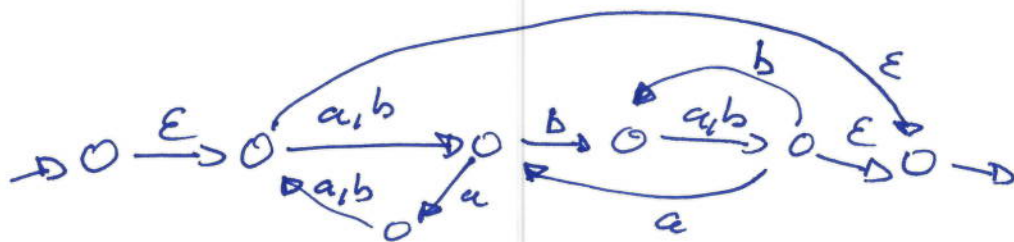
1	①				
2	①	③			
3	③	①	①		
4	①	④	⑤	①	
5	④		⑤	①	⑤
	0	1	2	3	4

- ① On marque d'abord toutes les paires (état final, état non final)
- ② Ensuite on parcourt les autres paires (3,0) est mis dans la liste de (1,2) et (1,5)
- ③ On marque (1,2) car avec b on va vers (2,3) déjà marquée  
Donc, on marque aussi (3,0)
- ④ On marque (1,4) à cause de (0,1)
- ⑤ On marque (2,4) à cause de (0,3)  
et (2,5) à cause de (2,3)  
et (4,5) à cause de (0,4)

Donc, l'automate minimal est :



On obtient une expression régulière :



Donc :

$$\begin{aligned}
 & ((a+b)a(a+b))^* \\
 + & ((a+b)a(a+b))^* (a+b)b(a+b) \\
 \cdot & [b(a+b) + ab(a+b) + aa(a+b)((a+b)a(a+b))^* (a+b)b(a+b)]^*
 \end{aligned}$$



## Exercice 2 | :

$$L_1 = \{a^n c b^n \mid n \geq 1\}$$

$$L_2 = \text{pref}(L_1) \quad \text{le langage de tous les préfixes de } L_1$$

Pour générer  $L_2$  avec acceptation - par pile vide on ajoute un état  $q_1$  dans lequel on peut aller avec  $\epsilon$  sans changer la pile et on ou on dépile tout

$$\delta(q_{\text{init}}, \epsilon, \gamma_{\text{init}}) = \{(q_1, \gamma_{\text{init}})\}$$

$$\delta(q_{\text{init}}, \epsilon, A) = \{(q_1, A)\}$$

$$\delta(q_{\text{init}}, \epsilon, B) = \{(q_1, B)\}$$

$$\delta(q_1, \epsilon, A) = \{(q_1, \epsilon)\}$$

$$\delta(q_1, \epsilon, B) = \{(q_1, \epsilon)\}$$

$$\delta(q_1, \epsilon, \gamma_{\text{init}}) = \{(q_1, \epsilon)\}$$

$$L_1: S \rightarrow a S b \mid \text{~~ab~~ } a c b$$

$$L_2: S \rightarrow a S_1 \mid a S_2 b$$

$$S_1 \rightarrow a S_1 \mid \epsilon \mid c$$

$$S_2 \rightarrow a S_2 \mid a S_2 b \mid c$$

## Exercice 3

$$\textcircled{1} \{w_1 w_2 \mid w_1 \in L \text{ et } w_2 \in L\}$$

=  $L \cdot L$  est régulier car la concaténation de deux langages réguliers est régulier

$$\textcircled{2} L' = \{w_1 w_1 \mid w_1 \in L\} \text{ n'est pas forcément régulier}$$

Prenant par exemple  $L = (a+b)^*$

On montre que la ~~condition~~ <sup>propriété</sup> du lemme d'itération (voir TD 1)

n'est pas satisfaite.

Pour  $N$  quelconque, on choisit  $a^N b^N a^N b^N \in L'$

soit  $a^N b^N a^N b^N = xyz$  avec  $x = \epsilon$ ,  $y = a^N$  et  $z = b^N a^N b^N$

Alors pour toute factorisation  $y = uvw$  avec  $v \neq \epsilon$

on a  $xu v^0 w z = xurwz = a^k b^N a^N b^N$

avec  $k < N$

$a^k b^N a^N b^N \notin L'$



# Exercise 4

①

$$S \rightarrow aSc \mid S_1$$

$$S_1 \rightarrow bS_1c \mid \epsilon$$

②

$$S \rightarrow S_1S_2$$

$$S_1 \rightarrow aS_1b \mid \epsilon$$

$$S_2 \rightarrow bS_2c \mid \epsilon$$