

Exemple Glushkov

$$(a^*bc)^* + (bc)^*a$$

1 2 3

4 5 6

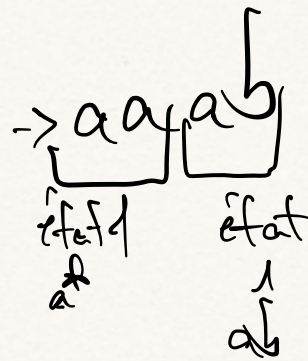
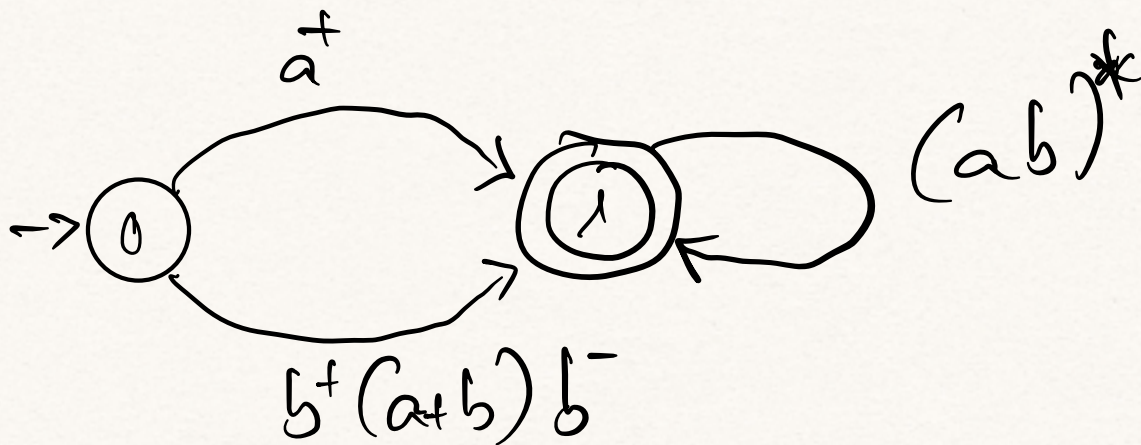
→ initial
↔ acceptant

	a	b	c
↔ 0	1, 6 <small>transition de 0 vers</small>	2, 4	
1	1	2	
2			3
↔ 3	1	2	
4			5
5	6	4	
↔ 6			

VIII, Des automates vers des expressions rationnelles

1. Bezowski - McCleskey

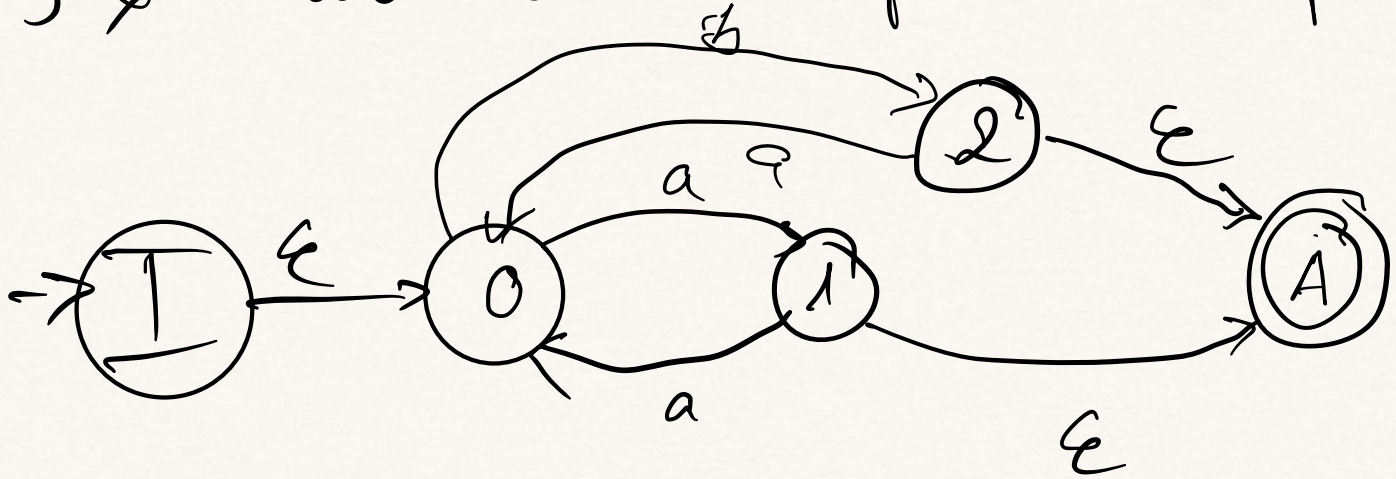
des automates généralisés
automates avec des expressions rationnelles sur
les flèches



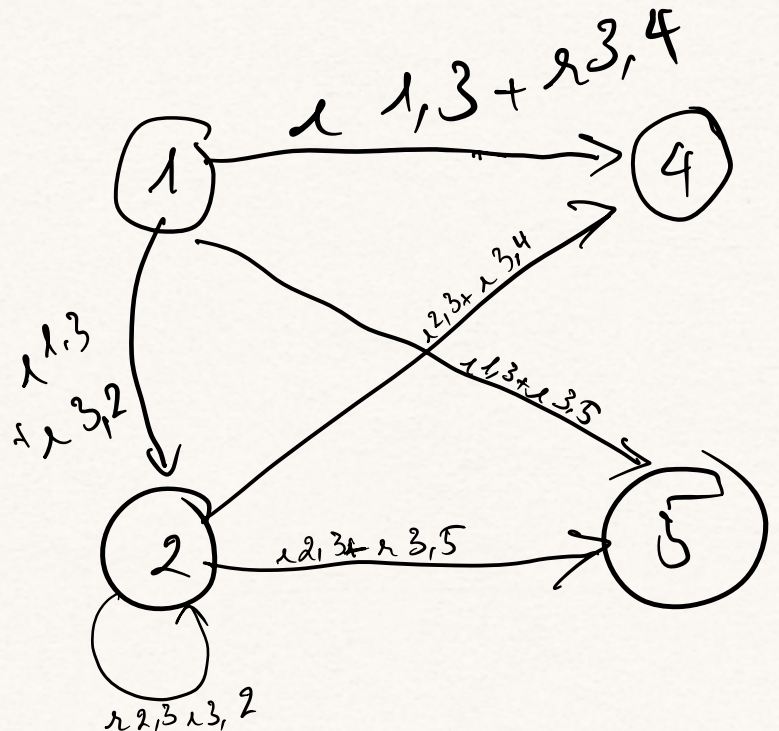
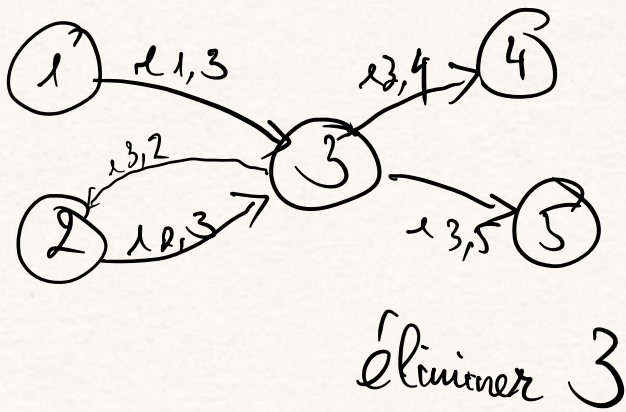
Hypothèse sur la forme de l'automate

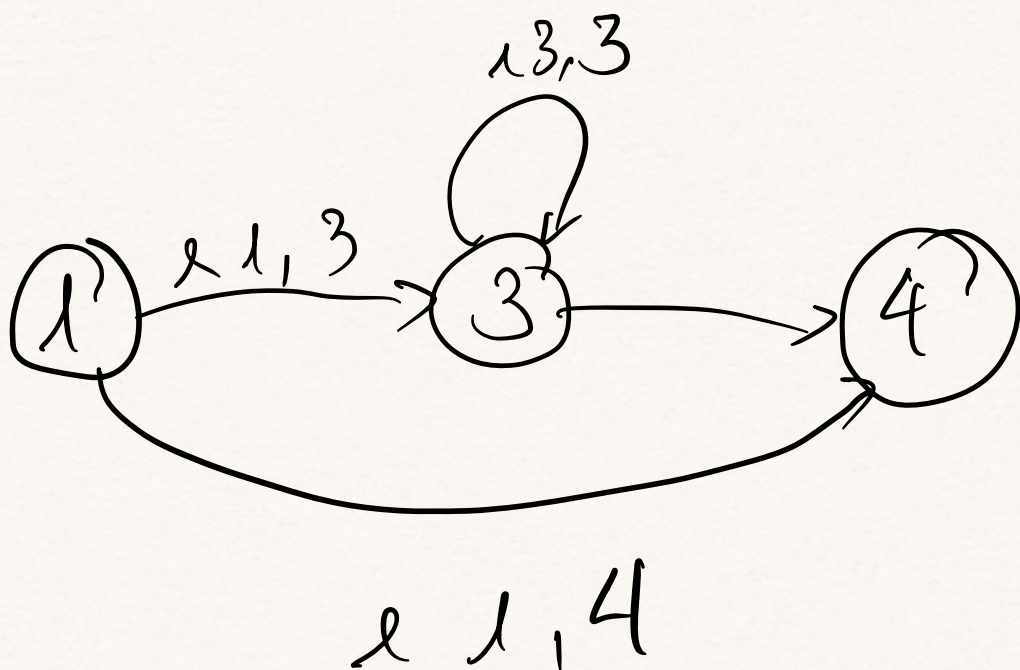
1. un sens initial
2. pas de transition dans l'initial
3. un seul acceptant

- 4, pas de transition qui soit de l'acceptant
- 5, l'initial n'est pas l'acceptant

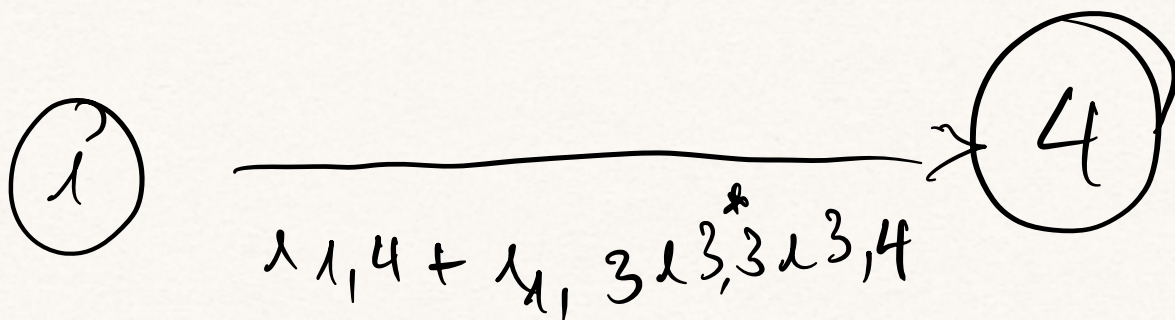


Éliminer les états après l'autre
sauf initial et saut acceptant





éliminer 3

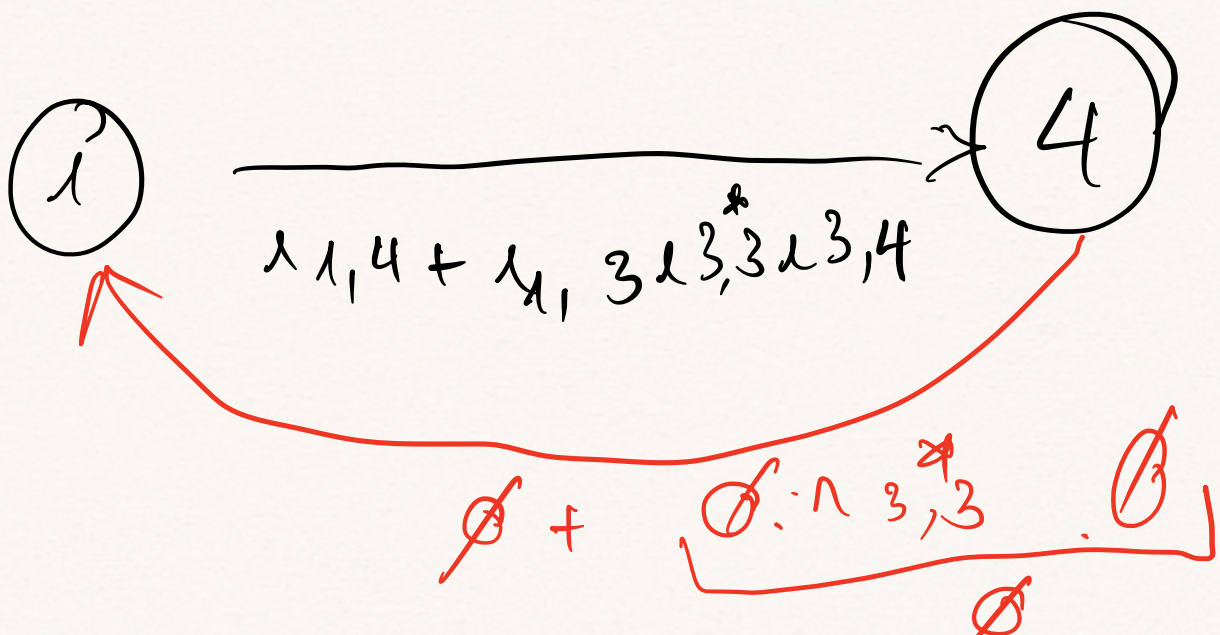
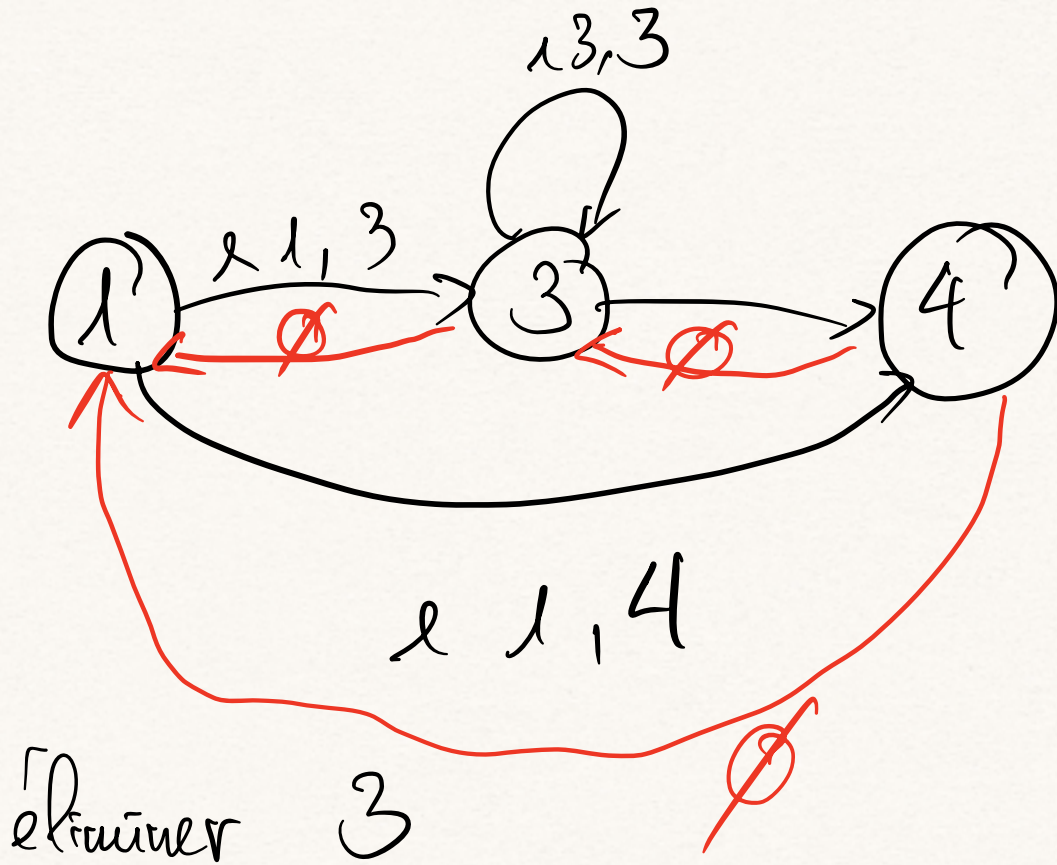


En général

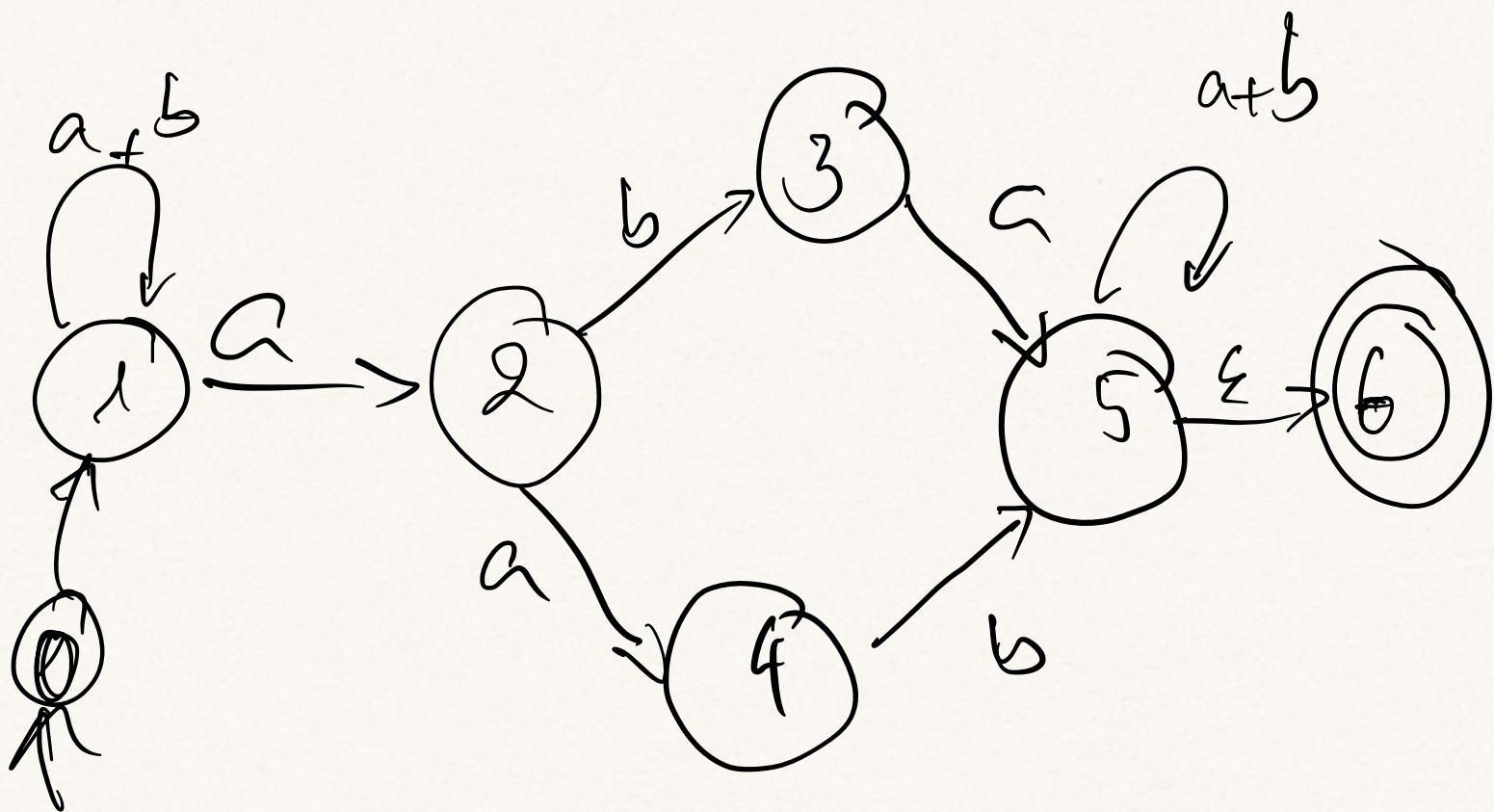
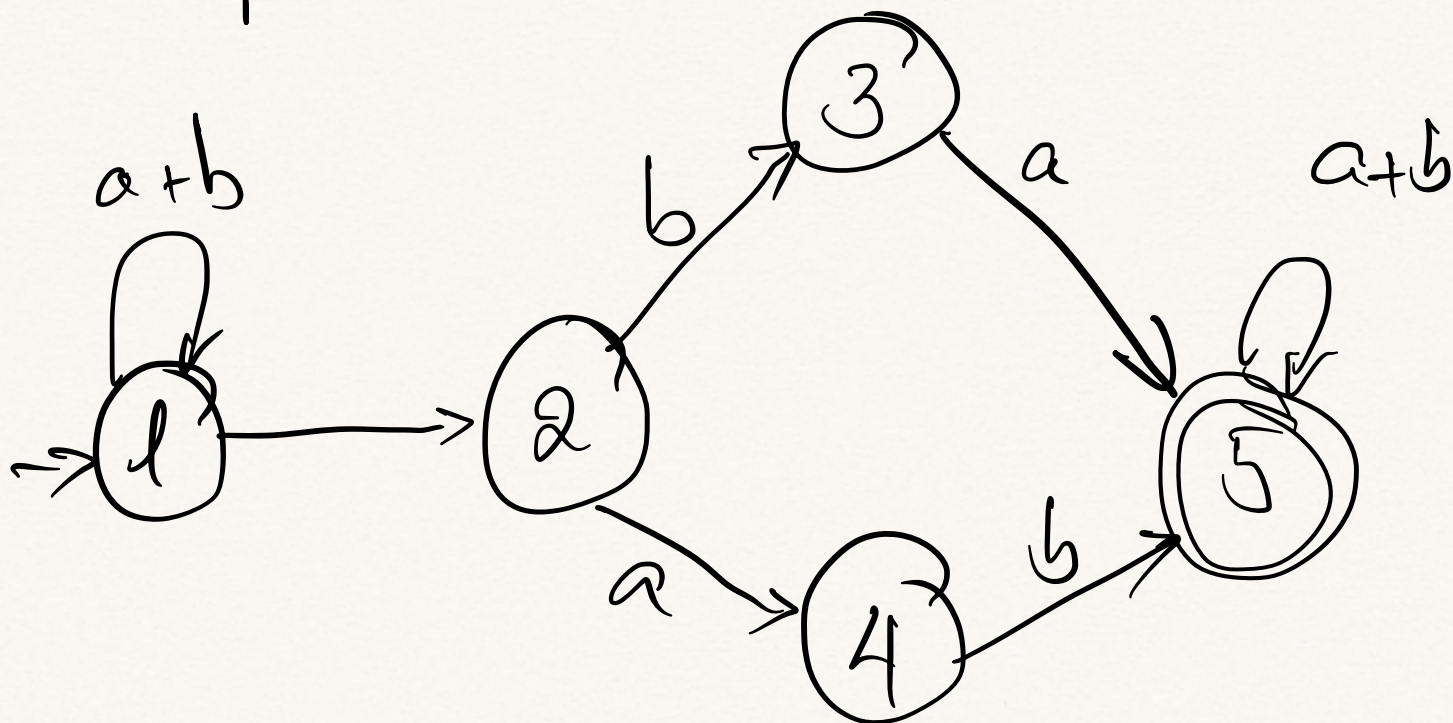
Si $q, r \in Q$
 alors soit $E_{q,r}$ l'expression rationnelle
 sur la transition de q vers r
 (peut être \emptyset)

pour éliminer état p
 pour tout $q, r \in Q$ et $q, r \neq p$

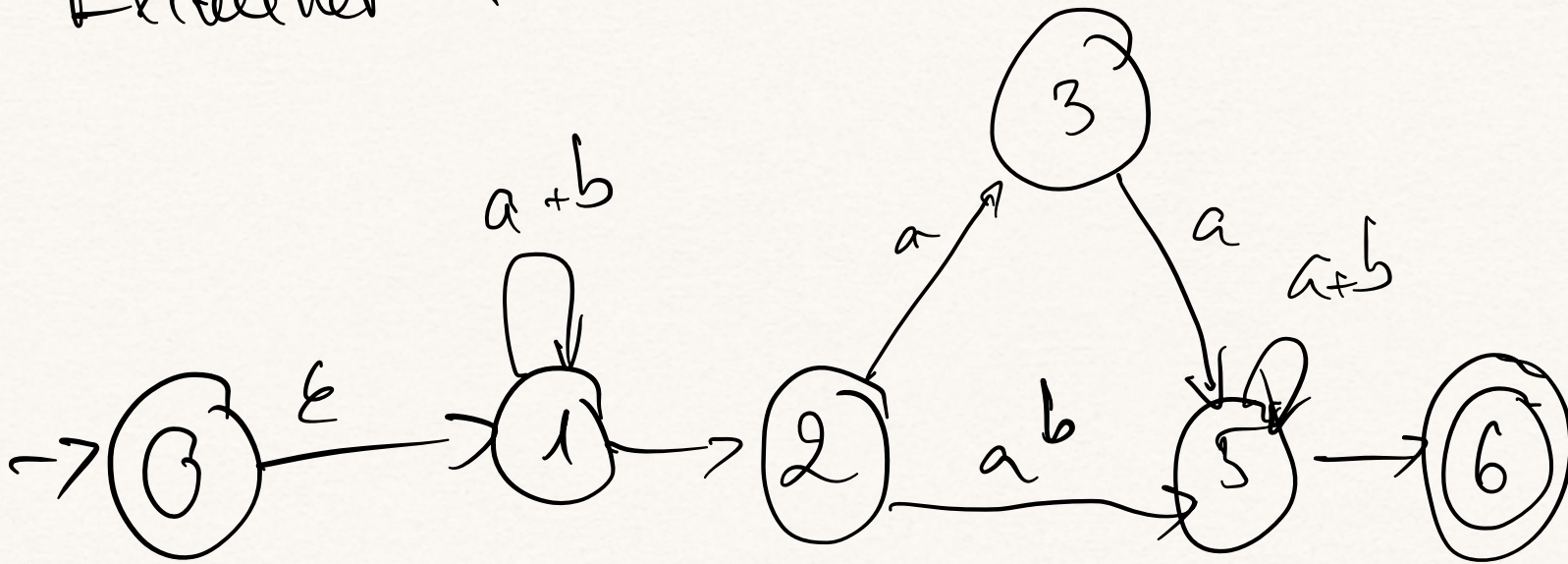
$$\text{remplace } E_{q,r} = E_{q,r} + E_{q,p} E_{p,p}^* E_{p,r}$$



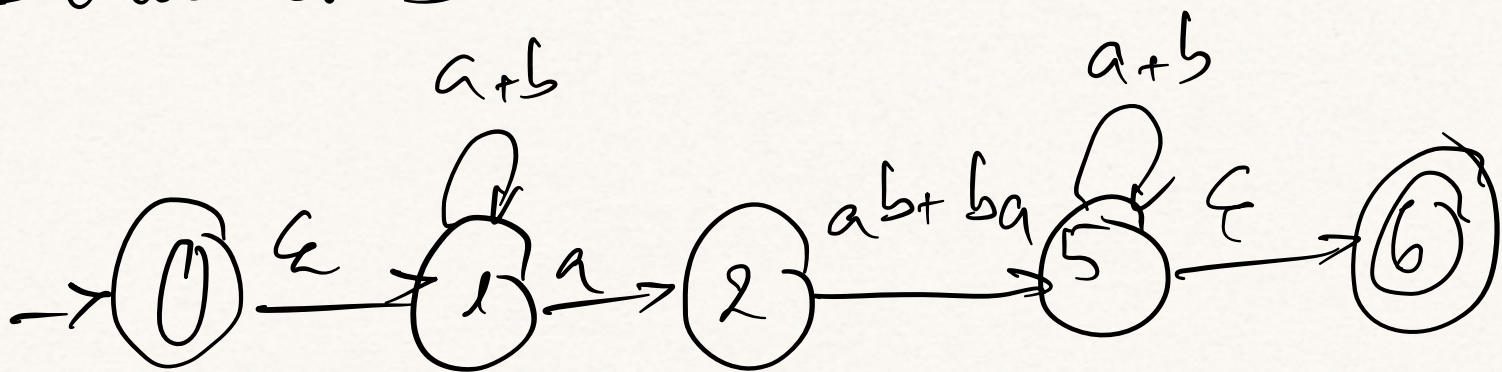
Example



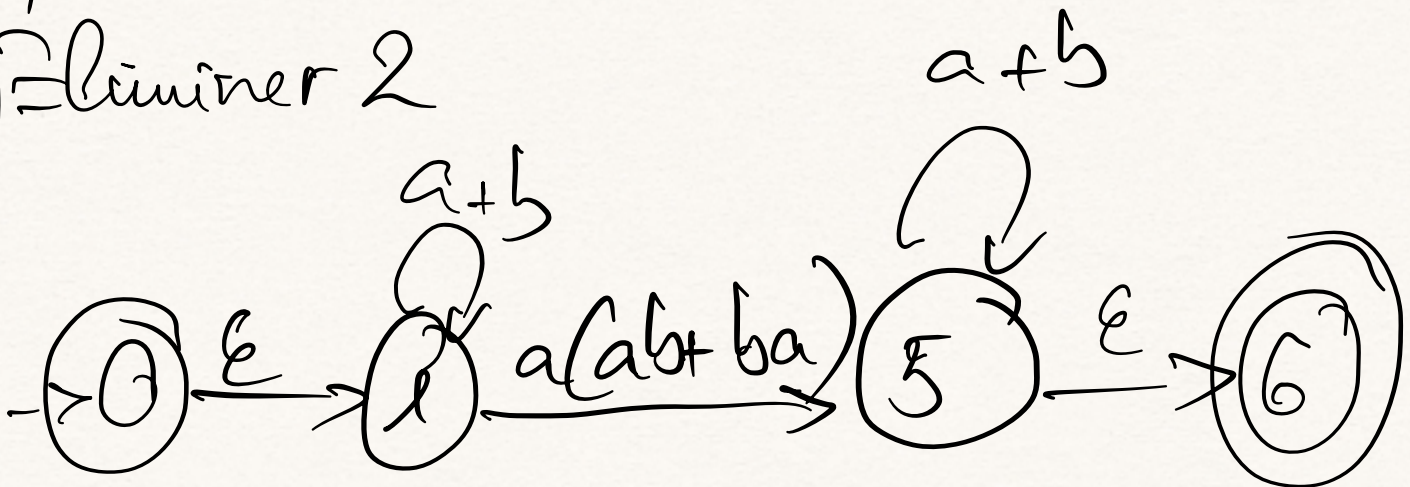
Eliminer 4



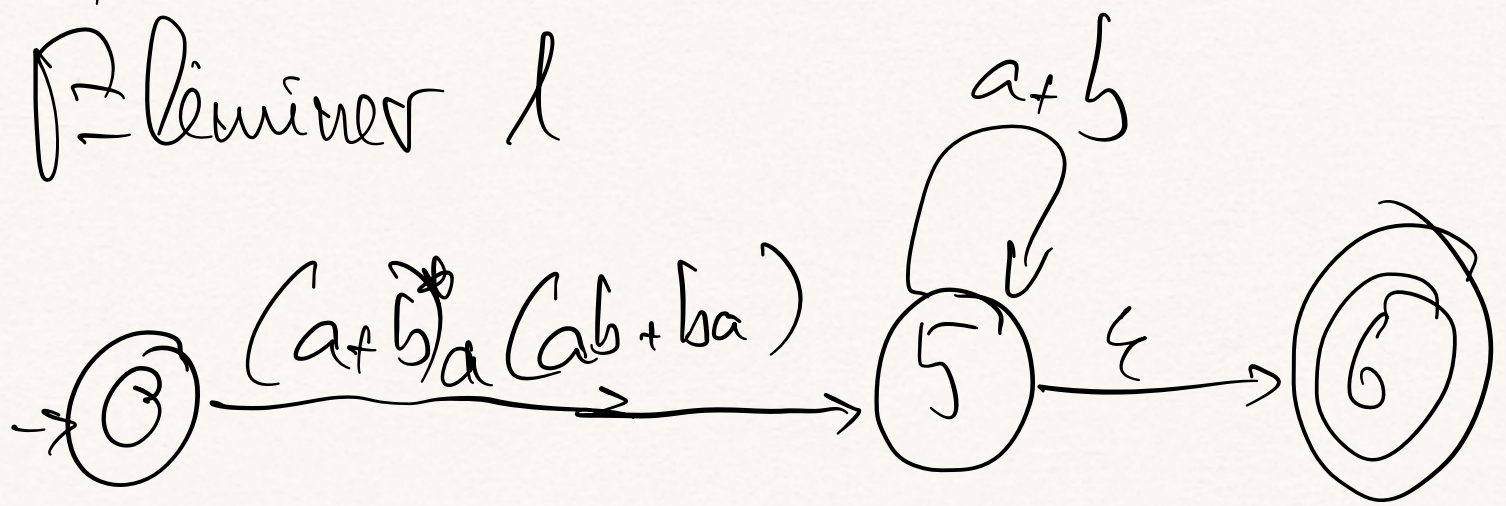
Eliminer 3



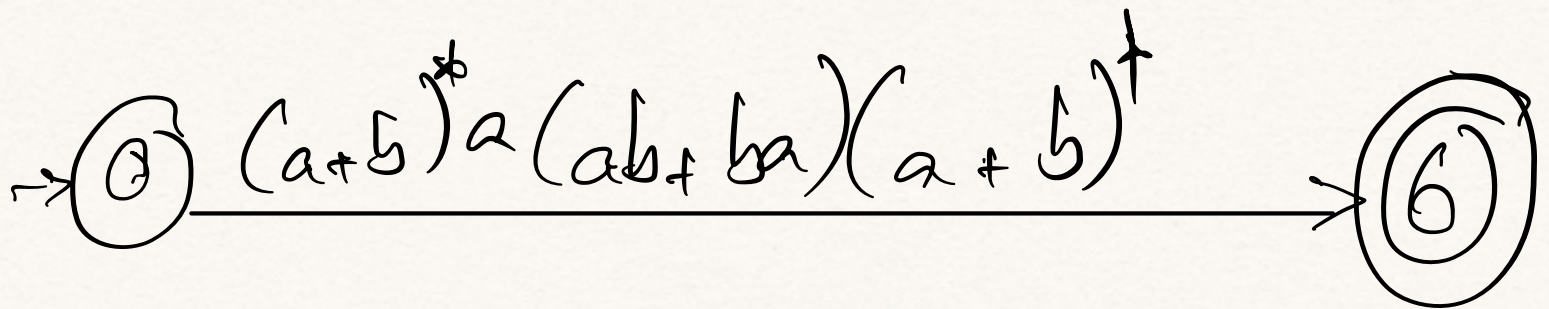
Eliminer 2



Éliminer 1



Éliminer 5

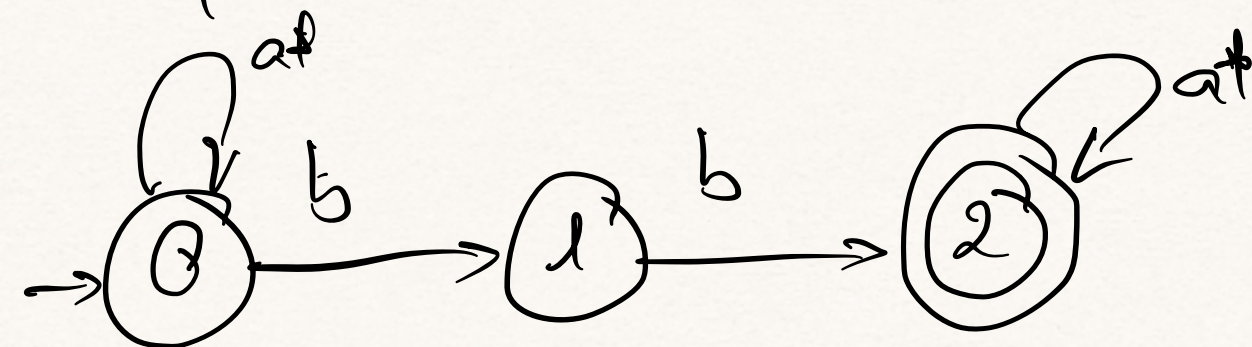


résultat

$$(a+b)^*a(ab+ba)(a+b)^*$$

de Lemme d'Aerden

Transformer un automate en système d'équations



$$L_0 = b \cdot L_1 + a \cdot L_0$$

$$L_1 = b \cdot L_2$$

$$L_2 = \epsilon + a \cdot L_2$$

en général : pour tout état q une
variable L_q dans une solution
de système
valeur de L_q : $\{ w \in \Sigma^* \mid \delta(q, w) \in F \}$

Le Lemme d'Arden

1, La solution minimale de

$$L = A \cdot L + B$$

$$\text{est : } A^* B$$

2, quand $E \notin L(A)$, alors
c'est la seule solution

trans formations sur le système
d'équations

1, quand équation $L = E$, L ne paraît
pas en E : remplacer partout L par
 E

2, Qd équation $L = E$ et L paraît
en E : appliquer Arden !

Sur l'exemple:

appliquer Arden pour L_2 :

$$L_0 = b.L_1 + a.L_0$$

$$L_1 = b.L_2$$

$$L_2 = a^*$$

remplacer L_2 :

$$L_0 = b.L_1 + a.L_0$$

$$L_1 = b.a^*$$

remplacer L_1 :

$$L_0 = b.b.a^* + a.L_0$$

appliquer Arden pour L_0 :

$$L_0 = a^* b.b.a^*$$

$Rat = Rec$
rationnel = reconnaissable

$Rat ($

$Rat = Rec$

"rationnel" = "reconnaissable"

Rat (et Rec) sont closes sous :

- union, intersection, complément
- étoile, concaténation, miroir

le solution

ations.

ait pas en E : remplacer partout L par E

E : applique Arden !