

\* Construire l'AEF qui reconnaît le langage  $L = \{(ab+b)^*ba\}$ .

$$L \parallel a = (ab+b)^* \parallel a \cdot ba + \underbrace{f((ab+b)^*)}_{\varepsilon} \cdot \underbrace{(ba) \parallel a}_{\phi} =$$

$$(ab+b) \parallel a \cdot (ab+b)^* \cdot ba = \underbrace{(ab \parallel a + b \parallel a)}_{\underbrace{b}_{\phi}} \cdot (ab+b)^* \cdot ba = \boxed{b \cdot (ab+b)^* \cdot ba}_{q_2}$$

$$L \parallel b = (ab+b)^* \parallel b \cdot ba + \underbrace{f((ab+b)^*)}_{\varepsilon} \cdot \underbrace{(ba) \parallel b}_a =$$

$$\underbrace{(ab \parallel b + b \parallel b)}_{\underbrace{\phi}_{\varepsilon}} \cdot (ab+b)^* \cdot ba + a = \boxed{(ab+b)^*ba + a}_{q_2}$$

$$q_1 \parallel a = (b \cdot (ab+b)^* \cdot ba) \parallel a = \underbrace{b \parallel a}_{\phi} \cdot (ab+b)^* \cdot ba + \underbrace{f(b)}_{\phi} \cdot \underbrace{((ab+b)^*ba)_a}_{\phi}$$

$= \phi$  (Donc pas de transition avec le  $[a]$ ).

$$q_1 \parallel b = \underbrace{b \parallel b}_{\varepsilon} \cdot (ab+b)^* \cdot ba + \underbrace{f(b)}_{\phi} \cdot \underbrace{((ab+b)^*ba)}_{\phi} = \boxed{(ab+b)^*ba}_{q_0}$$

$$\cdot q_2 \| a = ((ab+b)^* ba + a) \| a = ((ab+b)^* ba) \| a + \underbrace{a \| a}_{\varepsilon} =$$

$$(ab+b)^* \| a \cdot ba + \underbrace{f((ab+b)^*) \cdot (ba) \| a}_{\phi} + \varepsilon = \underbrace{(ab \| a + b \| a)}_{\phi} \cdot (ab+b)^* \| a +$$

$$= \boxed{b \cdot (ab+b)^* \cdot ba + \varepsilon} \quad q_3$$

$$\cdot q_2 \| b = ((ab+b)^* ba) \| b + \underbrace{a \| b}_{\phi} =$$

$$(ab+b)^* \| b \cdot ba + \underbrace{f((ab+b)^*) \cdot (ba \| b)}_{\varepsilon} =$$

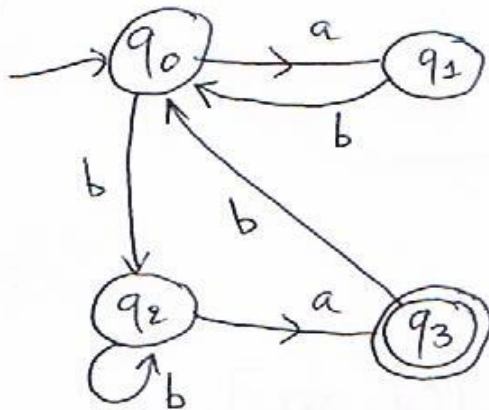
$$\underbrace{(ab \| a + b \| a)}_{\phi} \cdot (ab+b)^* \| ba + a = \boxed{b (ab+b)^* \cdot ba + a} \quad q_2$$

$$\cdot q_3 \| a = (b(ab+b)^* ba + \varepsilon) \| a = (b(ab+b)^* ba) \| a + \phi =$$

$$\underbrace{b \| a}_{\phi} \cdot (ab+b)^* \| ba + \underbrace{f(b) \cdot ((ab+b)^* \| ba)}_{\phi} \| a = \phi \quad (\text{Pas de transitivité})$$

$$\cdot q_3 \| b = \underbrace{b \| b}_{\varepsilon} \cdot (ab+b)^* \| ba + \underbrace{f(b) \cdot ((ab+b)^* \| ba)}_{\phi} = \boxed{(ab+b)^* \| ba} \quad q_0$$

D'où, l'AEF résultant est la suivant :



Construire l'AEF qui reconnaît le langage  $L = \{(ab+ a)^*ba\}$ .

$${}^*L \parallel a = (ab+ a)^* \parallel a \cdot ba + \underbrace{f((ab+ a)^*)}_{\varepsilon} \cdot \underbrace{(ba) \parallel a}_{\phi} =$$

$$\underbrace{(ab \parallel a + a \parallel a)}_{\substack{b \\ \varepsilon}} \cdot (ab+ a)^* \cdot ba = \boxed{(b+ \varepsilon) \cdot (ab+ a)^* \cdot ba} \quad (q_2)$$

$${}^*L \parallel b = \underbrace{(ab \parallel b + a \parallel b)}_{\substack{\phi \\ \phi}} \cdot (ab+ a)^* \cdot ba + \underbrace{f((ab+ a)^*)}_{\varepsilon} \cdot \underbrace{(ba) \parallel b}_a = \boxed{a} \quad (q_2)$$

$${}^*q_2 \parallel b = \phi. \quad q_2 \parallel a = \boxed{\varepsilon} q_3.$$

$$q_3 \parallel a = q_3 \parallel b = \phi.$$

$$\begin{aligned}
 \cdot q_1 \parallel a &= \left[ (b+\varepsilon) \cdot (ab+a)^* \cdot ba \right] \parallel a = \overbrace{(b+\varepsilon) \parallel a}^{\phi} \cdot (ab+a)^* \cdot ba + \\
 &\quad \underbrace{\{ (b+\varepsilon) \cdot [(ab+a)^* \cdot ba] \parallel a}}_{\varepsilon} \\
 &= \left[ (ab+a)^* \cdot ba \right] \parallel a = L \parallel a = (q_1)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \cdot q_1 \parallel b &= \underbrace{(b+\varepsilon) \parallel b}_{\varepsilon} \cdot (ab+a)^* \cdot ba + \underbrace{\{ (b+\varepsilon) \cdot [(ab+a)^* \cdot ba] \parallel b}}_{\varepsilon} \\
 &= (ab+a)^* \cdot ba + L \parallel b = \boxed{(ab+a)^* \cdot ba + a} (q_4)
 \end{aligned}$$

$$\cdot q_4 \parallel a = \left[ (ab+a)^* \cdot ba \right] \parallel a + a \parallel a = L \parallel a + \varepsilon =$$

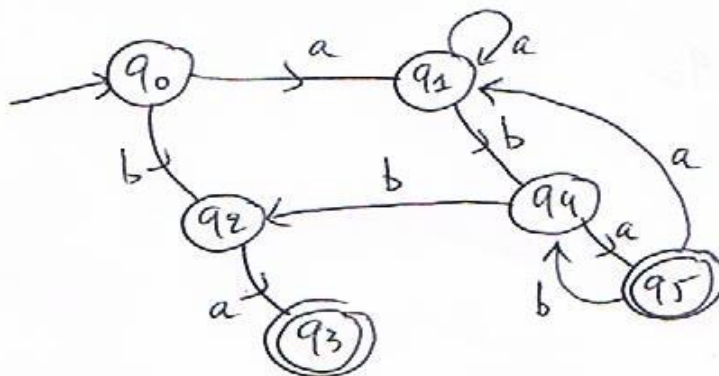
$$\boxed{(b+\varepsilon) \cdot (ab+a)^* \cdot ba + \varepsilon} (q_5) \approx q_1 + \varepsilon$$

$$q_5 \parallel a = q_1 \parallel a = (q_1)$$

$$\cdot q_4 \parallel b = L \parallel b + a \parallel b = L \parallel b = (q_2)$$

$$q_5 \parallel b = q_1 \parallel b = (q_4)$$

AEF résultant :





Solution de l'exercice n°07 (Série des exos supp).

$$\begin{cases} X_0 = aX_1 \\ X_1 = bX_1 + aX_2 \\ X_2 = aX_2 + bX_1 + \varepsilon \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} X_2 = a^*(bX_1 + \varepsilon) = \boxed{a^*bX_1 + a^*} \\ X_1 = bX_1 + aX_2 = bX_1 + a^+bX_1 + a^+ \\ = (b + a^+b)X_1 + a^+ \end{cases}$$

$$\Rightarrow \boxed{X_1 = (b + a^+b)^* \cdot a^+}$$

$$\Rightarrow X_0 = aX_1 = \boxed{a(b + a^+b)^* \cdot a^+} = \text{Langage reconnu.}$$

— 0 —

Exercice n°08

$$\begin{cases} X_0 = bX_0 + aX_1 + \varepsilon \\ X_1 = aX_1 + bX_2 + \varepsilon \\ X_2 = bX_0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} X_0 = b^*(aX_1 + \varepsilon) = b^*aX_1 + b^* \\ X_1 = a^*(bX_2 + \varepsilon) = a^*bX_2 + a^* \\ \boxed{X_1 = a^*bX_0 + a^*} \end{cases}$$

$$X_0 = b^*a^*bX_0 + b^*a^* + b^* = (b^*a^+b^2)X_0 + b^*a^+ + b^*$$

$$\Rightarrow \boxed{X_0 = (b^*a^+b^2)^* \cdot [b^* + b^*a^+]} = \text{Langage reconnu}$$