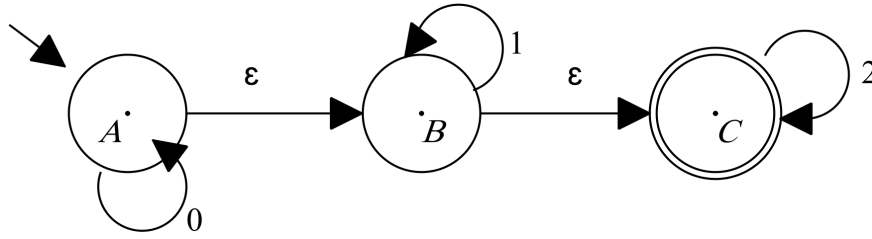


## تمرين :

ليكن لدينا الاتومات المنتهي الاحتملي مع  $\epsilon$  - تحرك :



انشأ الاتومات المنتهي الاحتملي المكافئ للاتومات .

الاتومات المنتهي الاحتملي المكافئ لهذا الاتومات :

$$1. Q' = \{ A, B, C \}$$

$$2. \Sigma' = \{ 0, 1, 2 \}$$

$$3. q'_0 = A$$

4. لحساب الحالات النهائية :

$$\begin{aligned} \epsilon\text{-closure}(A) &= \{ A, B, C \} \\ \{ A, B, C \} \cap \{ C \} &= \{ C \} \neq \emptyset \end{aligned}$$

$$F' = F \cup \{ A \} = \{ A, C \}$$

وبالتالي :

5.

$$\begin{aligned} \hat{\delta}(A, 0) &= \epsilon\text{-closure} \delta(\hat{\delta}(A, \epsilon), 0) \\ &= \epsilon\text{-closure} \delta(\{ A, B, C \}, 0) \\ &= \epsilon\text{-closure}(\{ A \}) \\ &= \{ A, B, C \} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \hat{\delta}(A, 1) &= \epsilon\text{-closure} \delta(\hat{\delta}(A, \epsilon), 1) \\ &= \epsilon\text{-closure} \delta(\{ A, B, C \}, 1) \\ &= \epsilon\text{-closure}(\{ B \}) \\ &= \{ B, C \} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \hat{\delta}(A, 2) &= \epsilon\text{-closure} \delta(\hat{\delta}(A, \epsilon), 2) \\ &= \epsilon\text{-closure} \delta(\{ A, B, C \}, 2) \\ &= \epsilon\text{-closure}(\{ C \}) \\ &= \{ C \} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \hat{\delta}(B, 0) &= \epsilon\text{-closure} \delta(\hat{\delta}(B, \epsilon), 0) \\ &= \epsilon\text{-closure} \delta(\{ B, C \}, 0) \\ &= \epsilon\text{-closure}(\{ \emptyset \}) \end{aligned}$$

$$= \{ \} = \emptyset$$

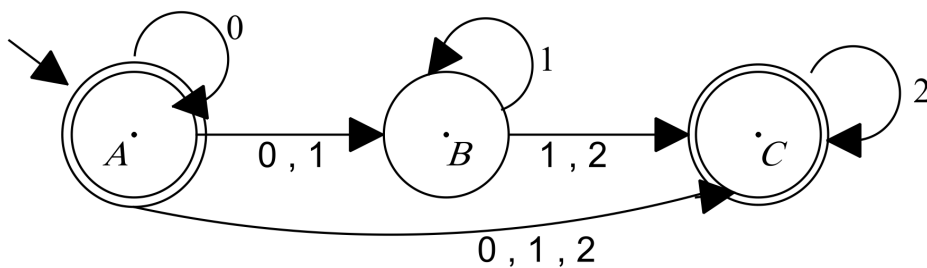
$$\begin{aligned} \hat{\delta}(B, 1) &= \varepsilon\text{-closure } \delta(\hat{\delta}(B, \varepsilon), 1) \\ &= \varepsilon\text{-closure } \delta(\{B, C\}, 1) \\ &= \varepsilon\text{-closure } (\{B\}) \\ &= \{B, C\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \hat{\delta}(B, 2) &= \varepsilon\text{-closure } \delta(\hat{\delta}(B, \varepsilon), 2) \\ &= \varepsilon\text{-closure } \delta(\{B, C\}, 2) \\ &= \varepsilon\text{-closure } (\{C\}) \\ &= \{C\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \hat{\delta}(C, 0) &= \varepsilon\text{-closure } \delta(\hat{\delta}(C, \varepsilon), 0) \\ &= \varepsilon\text{-closure } \delta(\{B, C\}, 0) \\ &= \varepsilon\text{-closure } (\{\emptyset\}) \\ &= \{ \} = \emptyset \end{aligned}$$

⋮

	0	1	2
A	{ A,B,C }	{ B,C }	{ C }
B	∅	{ B,C }	{ C }
C	∅	∅	{ C }



التعبير المنتظم لهذا الاتومات :

$$0^* 1^* 2^* = 0^* (0+1)1^* (1+2)2^* = 0^* ( (0+1)1^* (1+2) + (0+1+2) ) 2^*$$

## ايجاد $\epsilon$ -NFA ل تعبير منتظم

### نظرية :

من اجل كل تعبير منتظم  $r$  يوجد اتومات منتهي لاحتامي مع  $\epsilon$  - تحرك يقبل نفس اللغة .

### الخوارزمية :

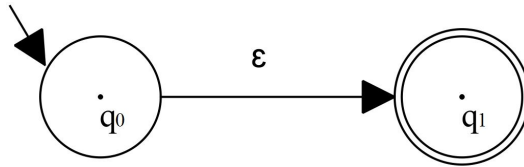
**الدخل :**  $r$  تعبير منتظم يحدد اللغة  $L(r)$

**الخرج :**  $M$  اتومات منتهي لاحتامي مع  $\epsilon$  - تحرك

### خطوات الخوارزمية :

نميز عدة حالات :

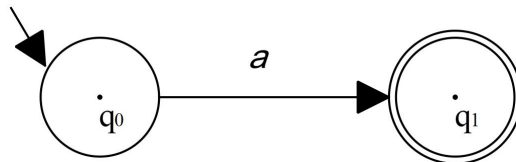
- اذا كان التعبير المنتظم  $r = \epsilon$  فان الاتومات المنتهي للاحتامي مع  $\epsilon$  - تحرك المكافئ له هو :



- اذا كان التعبير المنتظم  $r = \emptyset$  فان الاتومات المنتهي للاحتامي مع  $\epsilon$  - تحرك المكافئ له هو :



- اذا كان التعبير المنتظم  $r = a$  فان الاتومات المنتهي للاحتامي مع  $\epsilon$  - تحرك المكافئ له هو :



- اذا كان التعبير المنتظم يحوي عبارة جمع :

ليكن  $r_1, r_2$  تعبيران منتظمان لكل منهما  $n$  عملية على الاكثر

وبالتالي يمكن انشاء اتوماتيين لاحتامين مع  $\epsilon$  - تحرك مكافئين لهما هما  $M_1, M_2$  بحيث :

$$M_1 = ( Q_1 , \Sigma , \delta_1 , S_{10} , F_1 )$$

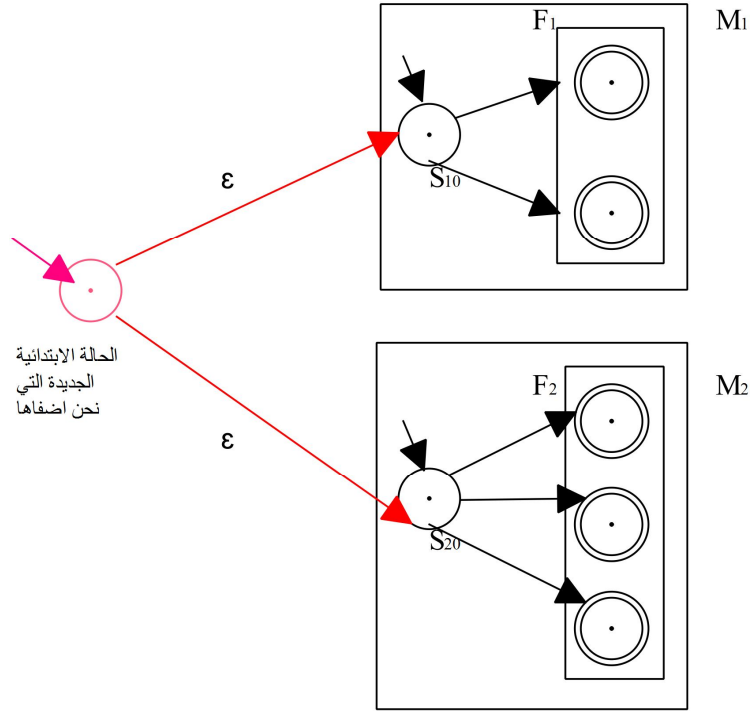
هذا المكافئ للتعبير  $r_1$

$$M_2 = ( Q_2 , \Sigma , \delta_2 , S_{20} , F_2 )$$

هذا المكافئ للتعبير  $r_2$

عندئذ لايجاد الاتومات المنتهي الاحتملي مع  $\epsilon$  - تحرك المكافئ ل  $r_1+r_2$  والذي

$$M = ( Q , \Sigma , \delta , S , F ) \text{ هو}$$



بحيث :

$$1. Q = Q_1 \cup Q_2 \cup \{S_0\}$$

$$2. S = S_0 \text{ الحالة الابتدائية}$$

$$3. F = F_1 \cup F_2 \text{ الحالة النهائية}$$

$$4. \delta \text{ تابع الانتقال}$$

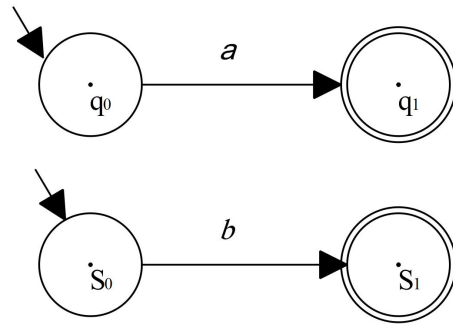
يعطي الشكل التالي :

$$\delta = \delta_1 \cup \delta_2 \cup \{ \delta(S_0, \epsilon) = S_{10} , \delta(S_0, \epsilon) = S_{20} \}$$

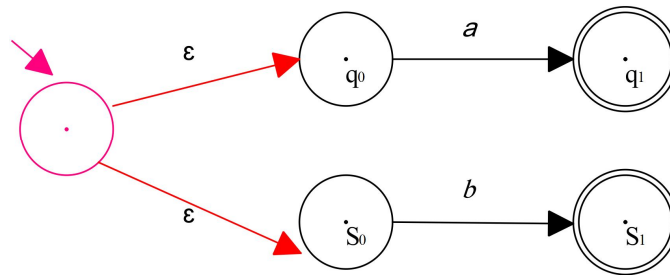
**مثال :**

ارسم الاتومات المنتهي الاحتملي مع  $\epsilon$  - تحرك للتعبير المنتظم  $a+b$

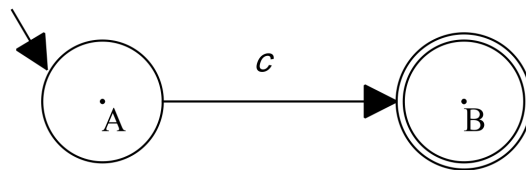
1. نرسم الاتوماتيين المكافئين ل  $a$  و  $b$



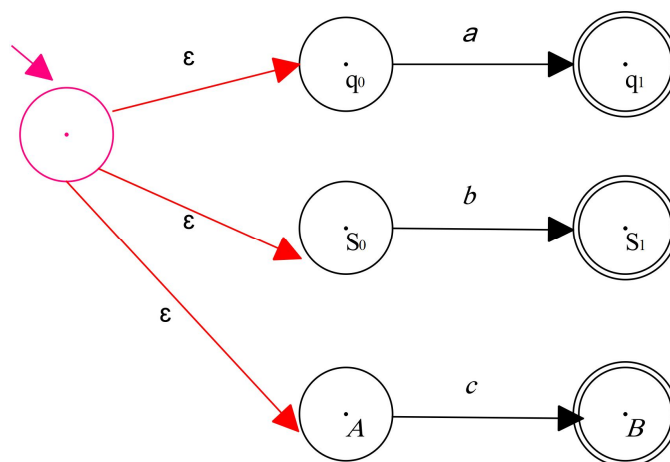
٢. الاتومات المكافئ ل  $a+b$



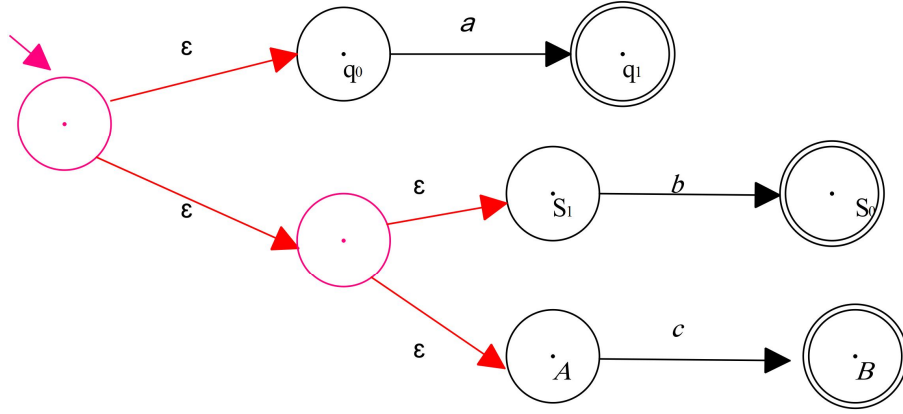
❖ لو كان  $a+b+c$  بلاضافة لما سبق نرسم :



الاتومات المكافئ ل  $a+b+c$



❖ لو كان  $a+(b+c)$



○ ليكن  $r_1, r_2$  تعبيران منتظمان لكل منهما  $n$  عملية على الاكثر وبالتالي يمكن انشاء اتوماتيين لاحتميمين مع  $\epsilon$  - تحرك مكافئين لهما هما  $M_1, M_2$  بحيث

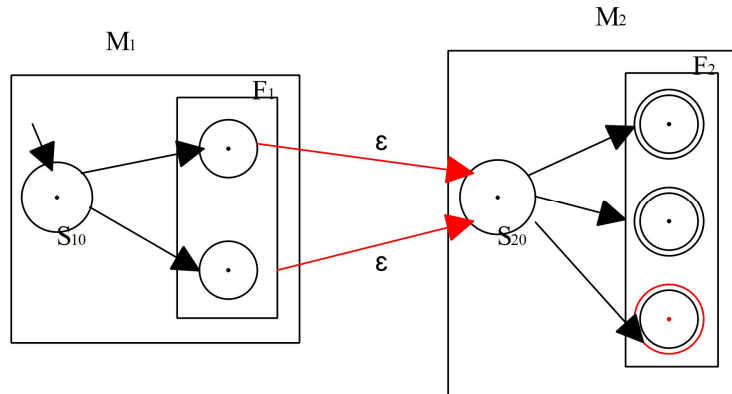
$$M_1 = ( Q_1 , \Sigma , \delta_1 , S_{10} , F_1 )$$

هذا المكافئ للتعبير  $r_1$

$$M_2 = ( Q_2 , \Sigma , \delta_2 , S_{20} , F_2 )$$

هذا المكافئ للتعبير  $r_2$

عندئذ لايجاد الاتومات المنتهي لاحتتمي مع  $\epsilon$  - تحرك المكافئ ل  $M$  والذي هو  $r_2.r_1 = r_1.r_2$



بحيث

$$Q = Q_1 \cup Q_2 \quad (1)$$

$$S = S_{10} \quad \text{الحالة الابتدائية} \quad (2)$$

$$F = F_2 \quad \text{الحالة النهائية} \quad (3)$$

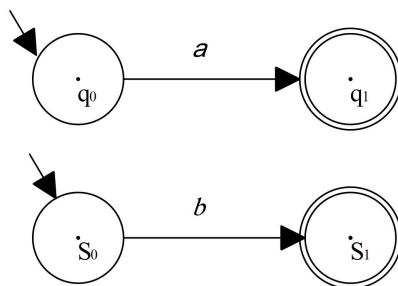
(٤) تابع الانتقال  $\delta$  يعطي بالشكل التالي :

$$\delta = \delta_1 \cup \delta_2 \cup \{ \delta(f_i, \epsilon) = S_{20} , \forall f_i \in F_1 \}$$

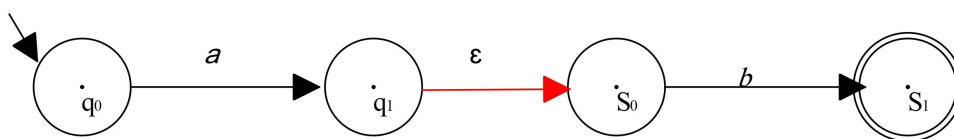
**مثال :**

ارسم الاتومات المنتهي للاحتمي للتعبير المنتظم  $a.b$

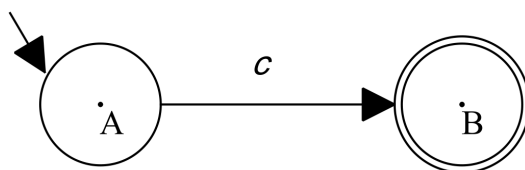
نرسم الاتومات المكافئ ل  $a$  و  $b$



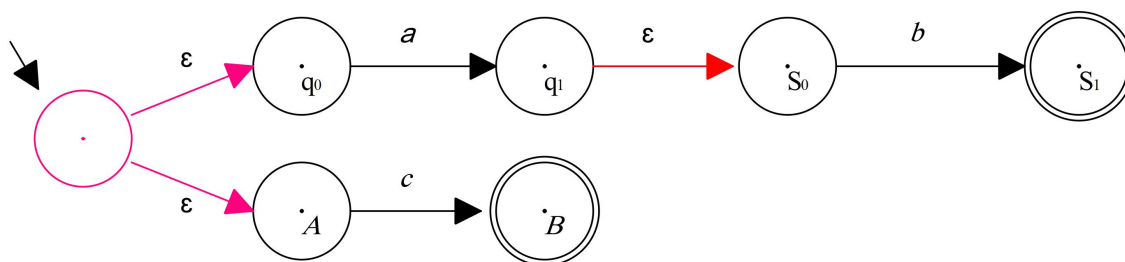
عندئذ الاتومات للتعبير المنتظم  $a.b$



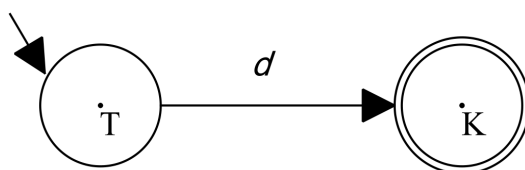
❖ لو كان  $ab+c$  بلاضافة لما سبق نرسم :

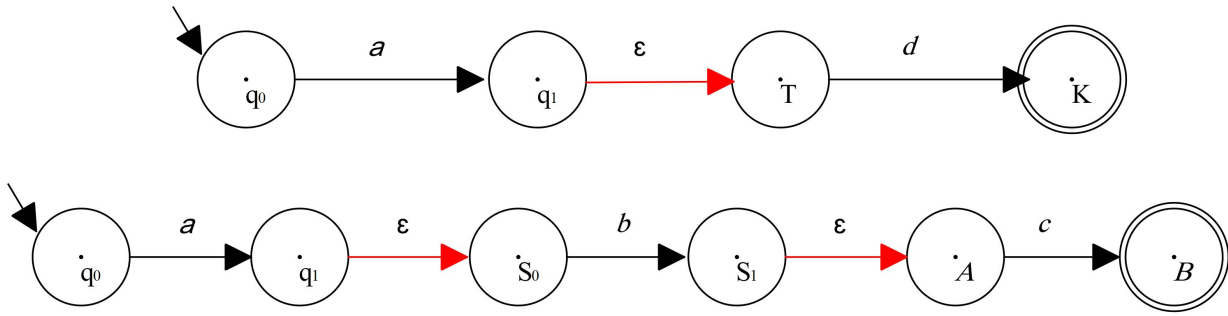


الاتومات المكافئ ل  $a.b + c$

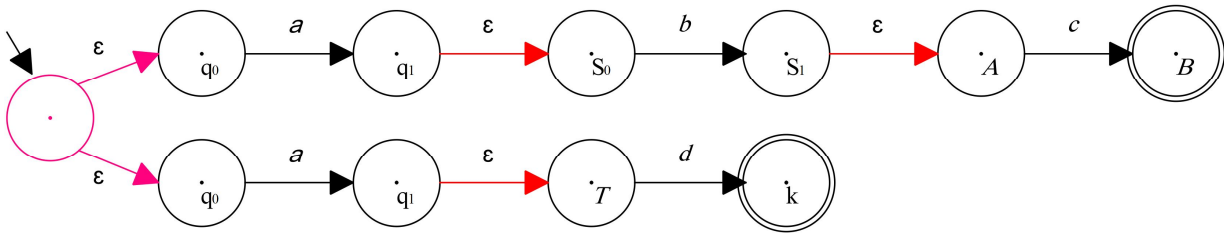


❖ لو كان  $a.b.c + a.d$  بلاضافة لما سبق نرسم :





الاتومات المكافئ ل  $a.b.c + a.d$



😊 انتهت المحاضرة  
Tasneem Shalabi