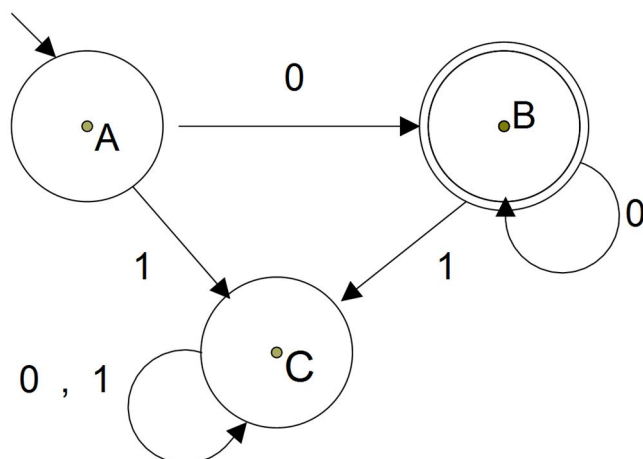


تمارين :

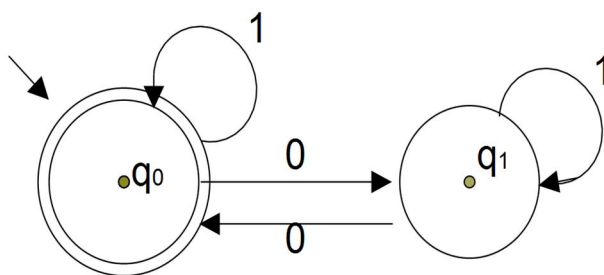
١. انشئ اتومات منته حتمي يتعرف على اللغة التالية :

$$L = \{ w : w \in \{0\}^+ ; \Sigma = \{0, 1\} \}$$

اللغة التي سلاسلها عبارة عن تعاقب اصفار .



٢. انشئ اتومات منته حتمي يقبل الكلمات التي تحوي عدد وزجي من الأصفار و اي عدد من الواحدات حيث : $\Sigma = \{0, 1\}$.



التعبير المنتظم $(01^*0+1^*)^*$ وأ $1^* + (1^*01^*01^*)^*$

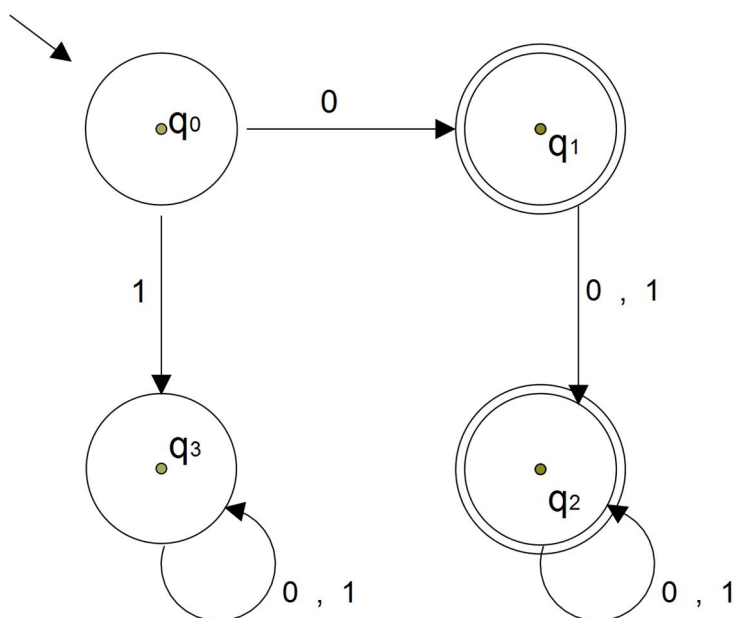
٣. ليكن لدينا الاتومات المنتهي الحتمي التالي :

$$M = (\{ q_0, q_1, q_2, q_3 \}, \{ 0, 1 \}, \delta, q_0, \{ q_1, q_2 \})$$

حيث δ معرف بالشكل :

δ	0	1
q_0	q_1	q_3
q_1	q_2	q_2
q_2	q_2	q_2
q_3	q_3	q_3

التعبير المنتظم هو $0(0+1)^*$



الاتومات المنتهي الاحتملي (NFA or NDFA) None Deterministic Finite Automate

يعرف الاتومات المنتهي الاحتملي بالخماسية : $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$
حيث :

Q هي مجموعة منتهية غير خالية من حالات الاتومات.

Σ هي ابجدية الدخل .

q_0 هي الحالة الابتدائية وهي وحيدة.

δ تابع الانتقال ومعرف بالشكل :

$$\delta: Q \times \Sigma \longrightarrow 2^Q$$

حيث : 2^Q هي مجموعة اجزاء Q

ملاحظة :

لتابع الانتقال في الاتومات المنتهي الحتمي قيمة وحيدة فقط .
أما لتابع الانتقال في الاتومات المنتهي الاحتملي قيمة وحيدة او عدة قيم او لا يوجد قيم (\emptyset) .

مثلا :

$$\delta(q, a) = \{q_0, q_1, q_2, q_3, \dots\}$$

هذا يعني ان الاتومات المنتهي الاحتملي عندما يكون في الحالة q ويقرا الرمز a يوجد عدة حالات يمكن ان ينتقل لها الاتومات ان الاتومات المنتهي الاحتملي يمكن ان ياخذ عدة قيم بدءا من حالة معينة فهو غير قابل للبرمجة ويتم تحويله الى اتومات منتهي حتمي ليتم تطبيقه على الحاسوب .

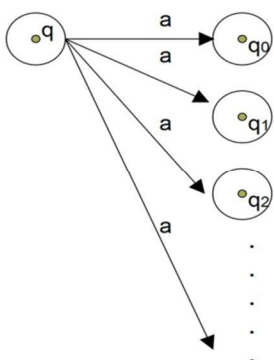
توسيع δ :

$$\delta: Q \times \Sigma \longrightarrow \delta: Q \times \Sigma^*$$

يتم توسيع تابع الانتقال ليقرأ سلسلة من الرموز

$$\delta(q, wa) = \delta(\delta(q, w), a) \quad \text{or} \quad \delta(q, aw) = \delta(\delta(q, a), w)$$

قبول السلسلة :



إذا كان لدينا السلسلة w فإنها تكون مقبولة بالنسبة للاحتمي إذا كان أحد الانتقالات الناتجة عن قراءة كامل السلسلة يؤدي إلى حالة نهائية وليس بالضرورة جميع الانتقالات .

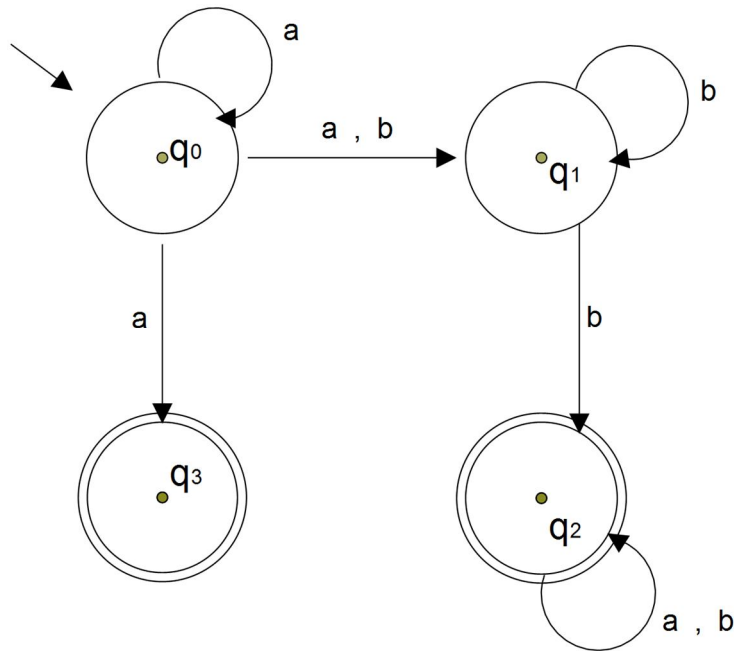
مثال :

ليكن لدينا الاتومات المنتهي الاحتملي التالي :

$$M = (\{ q_0, q_1, q_2, q_3 \}, \{ a, b \}, \delta, q_0, \{ q_2, q_3 \})$$

حيث δ معرف بالشكل :

δ	0	1
q_0	$\{q_0, q_1, q_3\}$	$\{q_1\}$
q_1	\emptyset	$\{q_1, q_2\}$
q_2	$\{q_2\}$	$\{q_2\}$
q_3	\emptyset	\emptyset



التعبير المنتظم :

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

لناخذ السلسلة :

$W=abb$

$\delta(q_0, abb) = \delta(\delta(q_0, a), bb) = \delta(q_0, bb) = \delta(\delta(q_0, b), b) = \delta(q_1, b) = q_2 \in F$

إذا مقبولة .

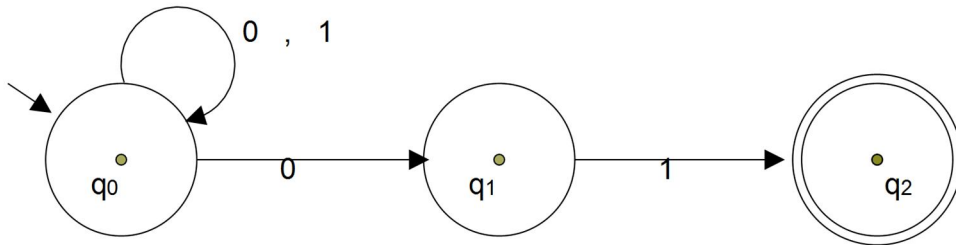
ملاحظة :

ان هذا الاتومات لايقبل السلسلة ϵ لانه اذا قبلها يبقى في q_0 وهي ليست حالة نهائية .

تمرين :

١. انشئ اتومات منته لاحتمي يقبل الكلمات المنتهية ب 01 حيث :

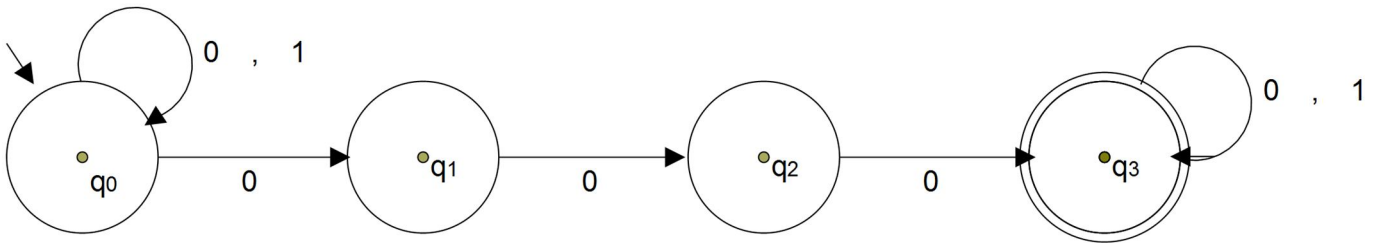
$\Sigma = \{ 0, 1 \}$



التعبير المنتظم $(0+1)^*01$

٢. انشئ اتومات منته لاحتمي يقبل اي سلسلة تحوي ٢ اصفار متتالية حيث :

$\Sigma = \{ 0, 1 \}$



التعبير المنتظم :

$(0+1)^*000(0+1)^*$



انتهت المحاضرة

Tasneem Shalabi