

# الاتومات واللفات الصورية

الماهنة السادسة عشر الاثنين 4/12/2017

حويل التعبير المنتظم إلى اتومات منتهي لاحتمال مع  $\epsilon$  - تحرك :

نظرية : من أجل كل تعبير منتظم  $r$  يوجد اتومات منتهي لاحتمال مع  $\epsilon$  - تحرك يقبل نفس اللفاة

الدفلة « دقل الحوارضية » : تعبير منتظم  $r$  الذي يولد (يولد) اللفاة  $L$

الخرج : الاتومات  $M$  اتومات منتهي لاحتمال مع  $\epsilon$  - تحرك يقبل نفس اللفاة  
مميز عدة حالات :

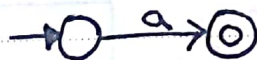
1 إذا كان التعبير المنتظم  $r = \epsilon$  فإن الاتومات المنتهية المولد اللفاة التي يقبلها التعبير المنتظم  $r = \epsilon$  هو :



2 إذا كان  $r = \phi$  فإن الاتومات المنتهية الذي يولد اللفاة التي يقبلها التعبير المنتظم  $r = \phi$  هو :



3 إذا كان  $r = a$  فإن الاتومات المنتهية الذي يولد اللفاة التي يقبلها التعبير المنتظم  $r = a$  هو :



4 إذا كان  $r_1$  و  $r_2$  تعبيرين منتظمين لكل منهما الاتوماتين  $M_1$  و  $M_2$  على الترتيب :

$$M_1 = (Q_1, \Sigma_1, S_1, F_1), \quad M_2 = (Q_2, \Sigma_2, S_2, F_2)$$

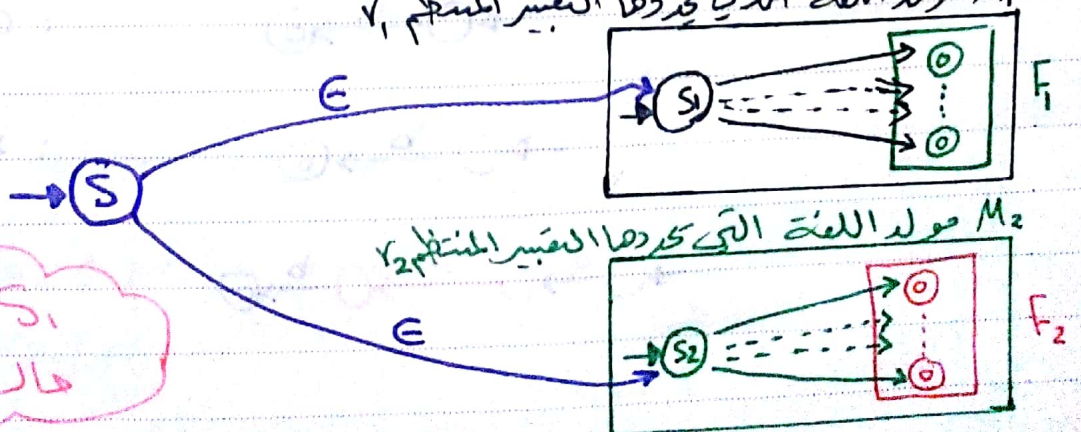
عندئذ الاتومات المولد للفة التي يولدها التعبير المنتظم  $r = r_1 + r_2$  هو :

$$M = (\{S\} \cup Q_1 \cup Q_2, \Sigma_1 \cup \Sigma_2, S_1 \cup S_2 \cup \{S, \epsilon\} = S_1 \cup S_2, F_1 \cup F_2)$$

$M_1$  مولد اللفاة الذي يولدها التعبير المنتظم  $r_1$

$M_2$  مولد اللفاة التي يولدها التعبير المنتظم  $r_2$

$r_1 + r_2$



$S_1$  و  $S_2$  لم تعد حالات ابتدائية

مثال على [4]: ارسم الاتومات المنتهية اللاهتصاص  $\epsilon$  - تحرك للتعبير المنتظم

$a+b$

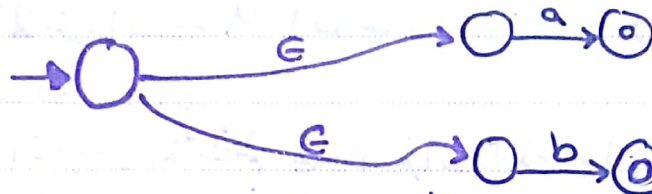
الحل:



: a



: b



: a+b

[3] إذا كان  $r_1, r_2$  تعبيران منتظمين لكل منهما الاتومات المتكافئة  $M_1, M_2$  على الترتيب:

$$M_1 = (Q_1, \Sigma_1, \delta_1, S_1, F_1) \quad M_2 = (Q_2, \Sigma_2, \delta_2, S_2, F_2)$$

عندئذ الاتومات  $M$  المولد للغة التي يجردها التعبير المنتظم  $r = r_1 \cdot r_2$  هو:

$$M = (Q_1 \cup Q_2, \Sigma_1 \cup \Sigma_2, \delta_1 \cup \delta_2 \cup \{\delta(p_i, \epsilon) : p_i \in F_i\}, S_1, F_2)$$

$M_1$  الاتومات المولد للغة التي يجردها  $r_1$

$M_2$  الاتومات المولد للغة التي يجردها  $r_2$



$S_2$  لم تعد حالة ابتدائية و  $F_1$  لم تعد حالات نهائية

مثال على [5]: ارسم الاتومات المنتهية اللاهتصاص  $\epsilon$  - تحرك للتعبير المنتظم  $a \cdot b$



: a

الحل:



: b



$$M = (Q, \Sigma, S, S', F)$$

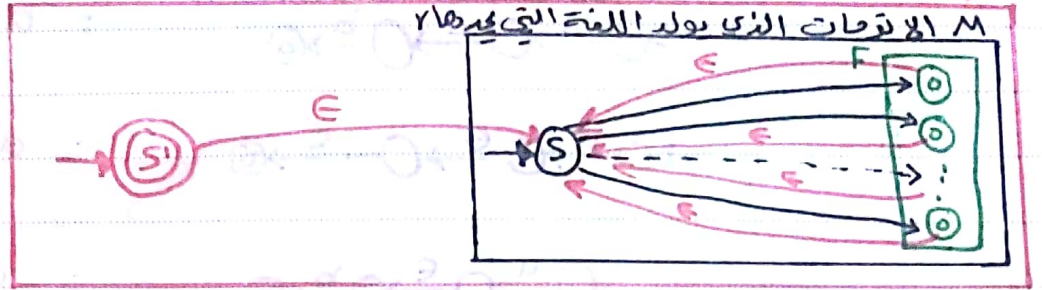
6) ليكن  $r$  تعبير منتظم له الاتومات

عندئذ تعبير المنتظم  $r^*$  يُقبل من قبل الاتومات :

$$M' = (Q \cup \{S'\}, \Sigma, S \cup S(S', \epsilon) = S \cup \{S(R; \epsilon) = S; R \in F\}, S', F \cup \{S'\})$$

$M'$  الاتومات الذي يولد اللغة التي يجردها  $r^*$

$S$  لم تعد حالة ابتدائية



B)  $(a+b)^*$

A)  $a^*$  ارم الاتومات المكافئ للتعبير المنتظم  $a^*$

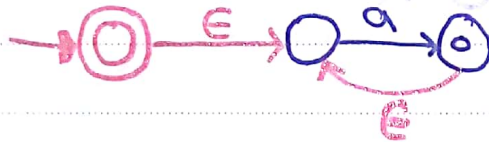
(الاتومات منتظما لا هتقي مع  $\epsilon$  - تحرك)

A)



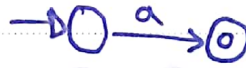
: a

الحل :



$a^*$

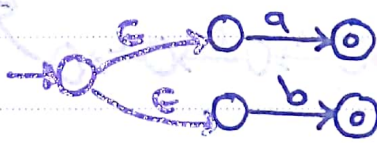
B)



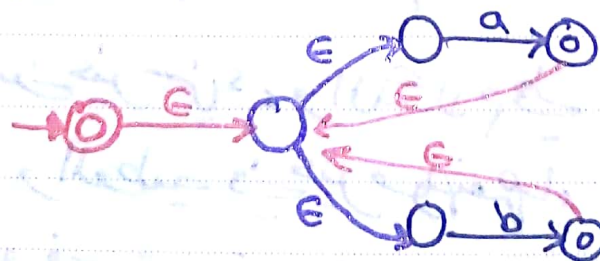
: a



: b



: a+b



:  $(a+b)^*$

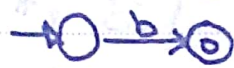
مثال : ارم الاتومات المنتظما الا هتقي مع  $\epsilon$  - تحرك المكافئ للتعبير المنتظم  $bc \cdot (ab+ac)ab$

7



: a

الحل



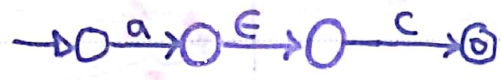
: b



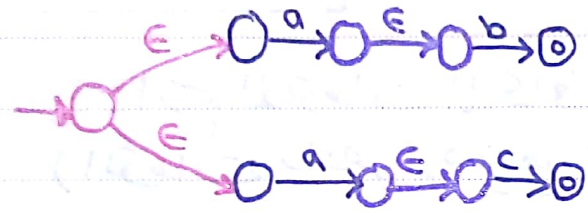
: c



: ab



: ac

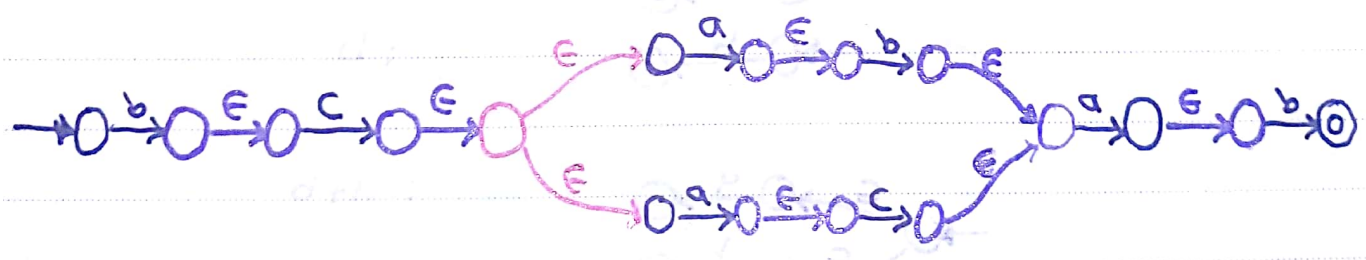


: ab+ac



: bc

: bc(ab+ac)ab



المجاهد يعرف بقف فضال :

انتهت المحاضرة

الفصل من غير شيء، والكلام في غير نفع، والعطية في غير موضعها، وأن لا يعرف صديقه من عدوه، وإفشاء السر والفتنة بكل رأس

♥ الامام علي ♥