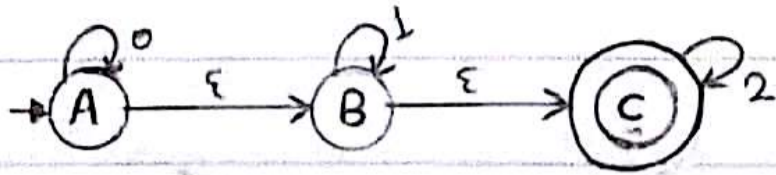


استمر الانسومات اللصق للكامن للانسومات اللصق مع ϵ - تحرك



التالي:

$$M' = (\{A, B, C\}, \{0, 1, 2\}, \delta', \{A\}, F')$$

لإيجاد الحالات الرغائية:

$$\epsilon\text{-closure}(A) = \{A, B, C\}$$

$$F \cap \epsilon\text{-closure}(A) = \{C\} \cap \{A, B, C\}$$

$$= \{C\} \neq \emptyset$$

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

	0	1	2
A	{A, B, C}	{B, C}	{C}
B	\emptyset	{B, C}	{C}
C	\emptyset	\emptyset	{C}

وتابع الانتقال:

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

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

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

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

$$\hat{\delta}(B, 1) = \epsilon\text{-closure}_{\delta}(\hat{\delta}(B, \epsilon), 1) = \epsilon\text{-closure}_{\delta}(\{B, c\}, 1)$$

$$= \epsilon\text{-closure}(\{B\}) = \{B, c\}$$

$$\hat{\delta}(B, 2) = \epsilon\text{-closure}_{\delta}(\hat{\delta}(B, \epsilon), 2) = \epsilon\text{-closure}_{\delta}(\{B, c\}, 2)$$

$$= \epsilon\text{-closure}(\{c\}) = \{c\}$$

$$\hat{\delta}(c, 0) = \epsilon\text{-closure}_{\delta}(\hat{\delta}(c, \epsilon), 0) = \epsilon\text{-closure}_{\delta}(\{c\}, 0)$$

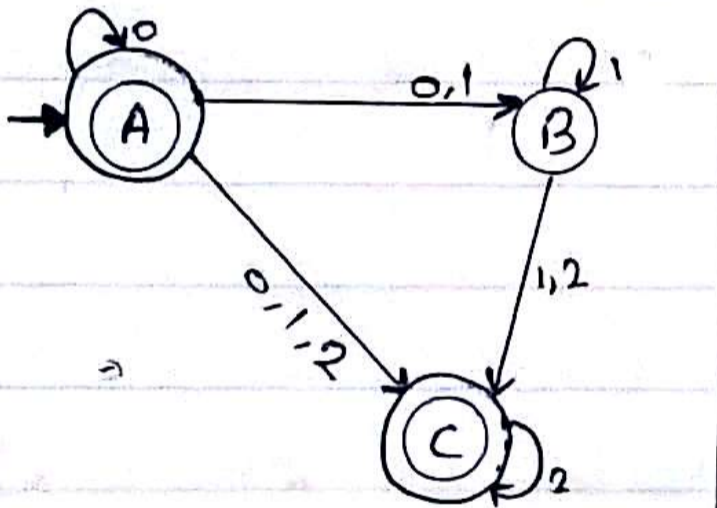
$$= \epsilon\text{-closure}(\emptyset) = \emptyset$$

$$\hat{\delta}(c, 1) = \epsilon\text{-closure}_{\delta}(\hat{\delta}(c, \epsilon), 1) = \epsilon\text{-closure}_{\delta}(\{c\}, 1)$$

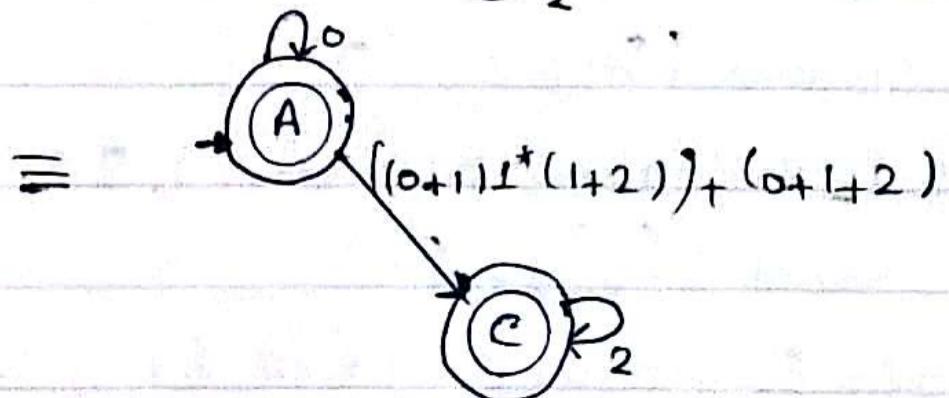
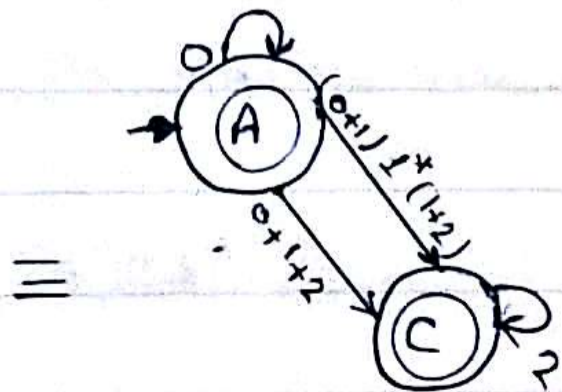
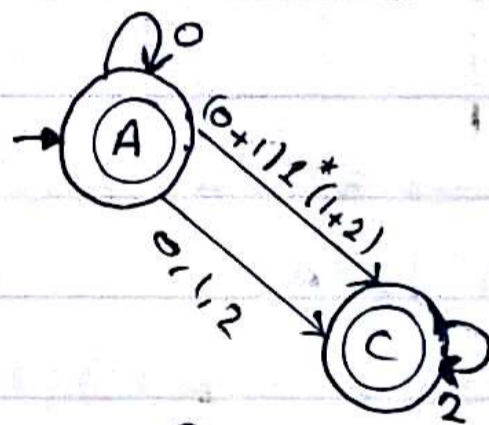
$$= \epsilon\text{-closure}(\emptyset) = \emptyset$$

$$\hat{\delta}(c, 2) = \epsilon\text{-closure}_{\delta}(\hat{\delta}(c, \epsilon), 2) = \epsilon\text{-closure}_{\delta}(\{c\}, 2)$$

$$= \epsilon\text{-closure}(\{c\}) = \{c\}$$



رسم الاتومات اللاهتية الناتج:
 ويكون التعبير المنظم لهذه الاتومات كما يلي:
 تقوم هذه الحالة B



فيكون التعبير المنظم للاتومات اللاهتية الناتج لدينا كالآتي:

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

$$0^* (\epsilon + [(0^* + 1) 1^* (1+2) + (0+1+2)] 2^*)$$

أما التعبير المنظم للاشوات المنظم اللاصحي مع ϵ - فترك المعطاة لدينا
 يكون كما يلي $0^* 1^* 2^*$

ملاحظة للاعتناء: قد يأتي السؤال بالاعتقان كما يلي: (أي تكون أحد الطلبات من السؤال)

1) إما، أوهم التعبير المنظم للاشوات المعطى لديك .

2) أو، أدمم التعبير المنظم للاشوات الناتج .

3) أدمم التعبير المنظم للاشوات . ردونا بتدبير وها نحن فينا، لأي اشوات تريد

إيجار التعبير المنظم

فإنما نعلم أن التعبير من سيكونوا متكافئين، لأنه اللغة التي يقبلها الاشوات

الأول هو نفسها اللغة التي يقبلها الاشوات الثاني .

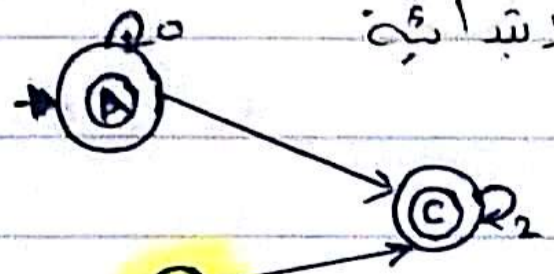
إيجار التعبير المنظم للاشوات المنظم (لم تعد الاشوات هنا)

يوعد عدة طرف وفيها

1 طريقة الحذف: 1) قبل البدء نحذف الحالات الميتة و الحالات التي لا يمكن الوصول إليها

من الحالة الابتدائية، لأنه هذه الحالات لا تغير شيئاً في التعبير المنظم .

منه على حالة لا يمكن الوصول إليها من الحالة الابتدائية



D هي حالة لا يمكن الوصول إليها

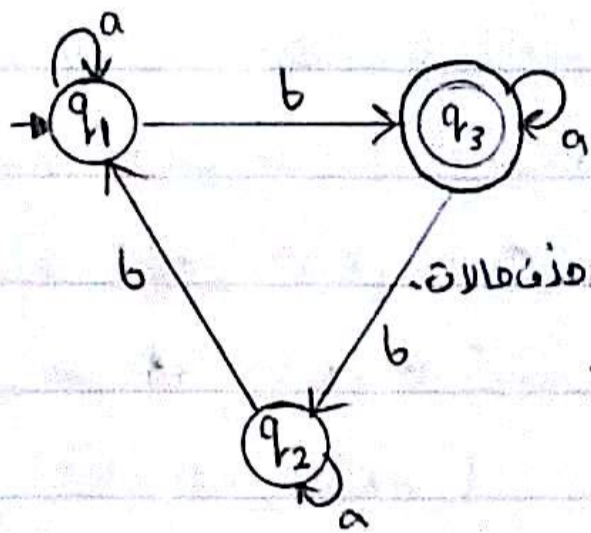
من A (الحالة الابتدائية)

ونعلم أن الحالة الميتة لا يمكن أن تؤدي إلى حالة نهائية .

2) من أجل كل حالة ابتدائية و حالة نهائية نشء حالات عوضاً عنها بتحرك

قمته ϵ (أي الضلع الوصول قمته ϵ)، وهو خطوة اختيارية يمكن العمل من دونها.

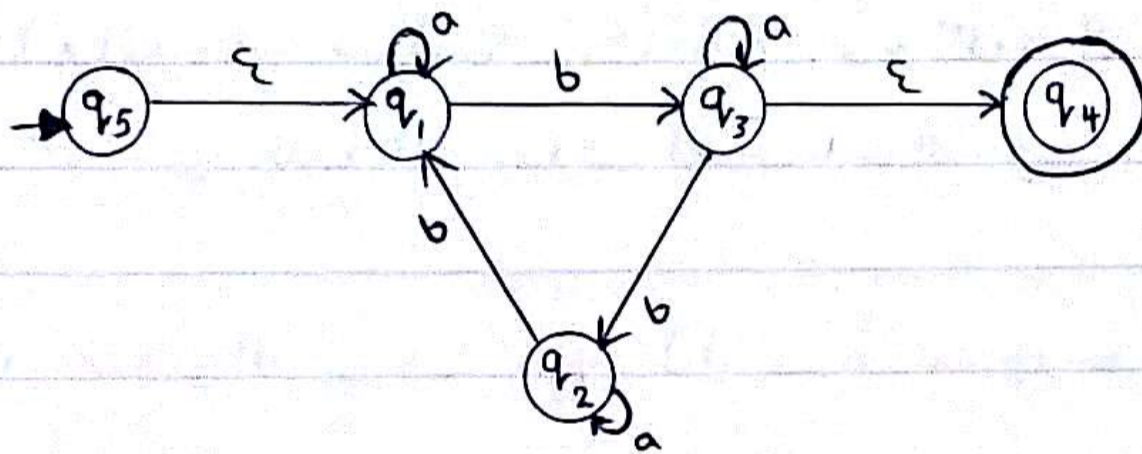
3) حذف الحالات الواحدة تلك الأخرى. وحيث أنه كل حالة حذفها نكتب البعير المنظم المكافئ لكل انتقالاتها (فقط الانتقالات بينها وبين الحالات المجاورة لها مباشرة).



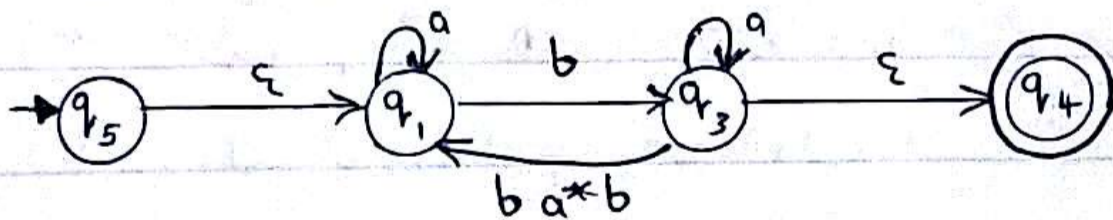
مثال: أوجد البعير المنظم للأسومات التالي:

1) لا يوجد حالة صينية أو حالة لا يمكن الوصول إليها من الحالة الابتدائية، وفئة لا يوجد حذف حالات.

2) حذف ϵ - تمركز للحالات النهائية والحالة الابتدائية (خطوة اختيارية).



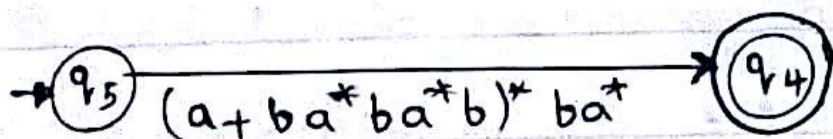
3) حذف q_2 (هو الأيسر يمكن حذف q_1 أو q_3 أيضًا)



حذف q_3



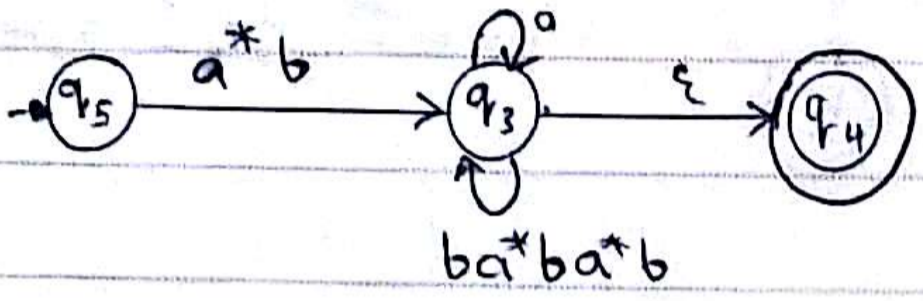
حذف q_1



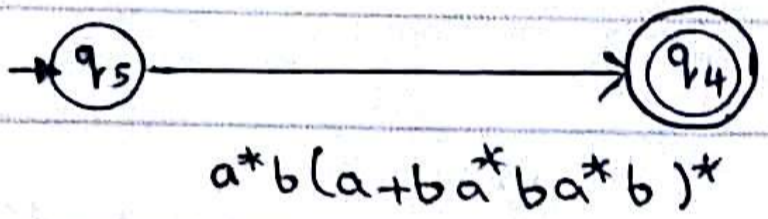
$$(a + ba^*ba^*b)^*ba^*$$

← الغير المنظم

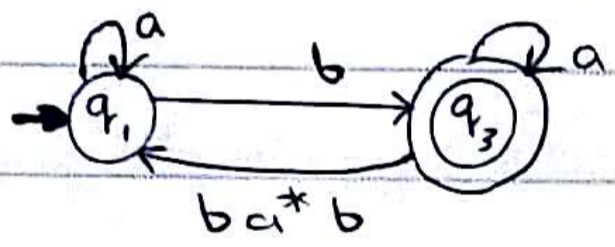
من حال حذفنا q_2 ثم حذفنا q_1 او q_3 يكون لدينا



ما يلي



من حال حذفنا q_2 من الاثومات لدينا دوه! ضافات حالات بغيرك



صته و صته

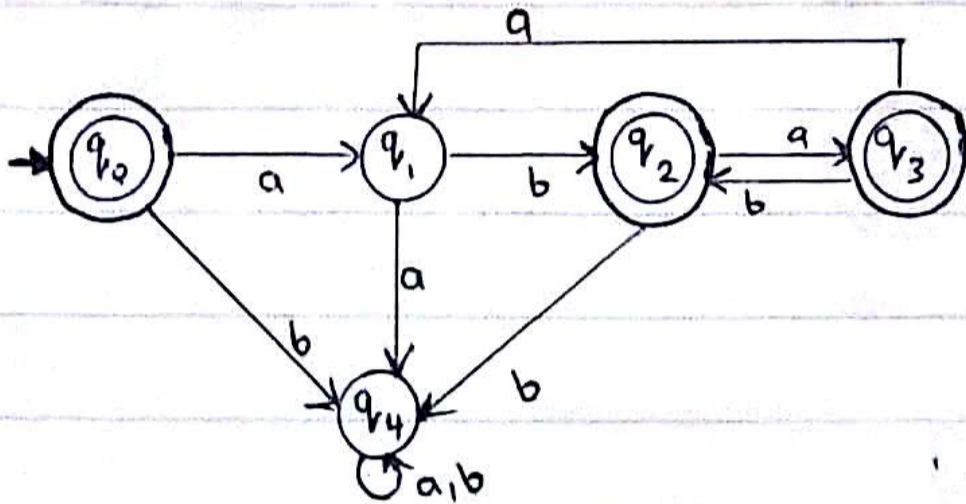
اكتب الغير المنظم له q

ملاحظة: ان الهدف من الفقرة (2) هو شرح العاود إلى الجواب الرفاعي وعليه فبارزها مع المسألة المطروحة.

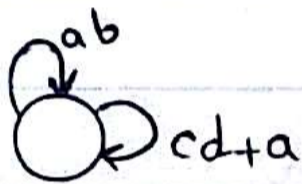
انتهت

ملاحظة:

في المحاضرة السابقة، نكتب اسم الانتقالات الموجهة (P.3)
 اجعل q_3 حالة ريفية
 (عقدة تكافؤ انتقالية)

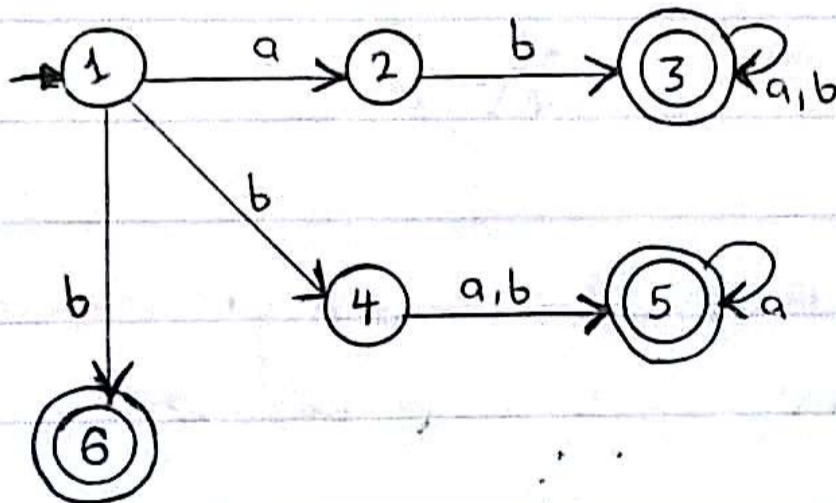


تذكر / م /



التعبير المنظم له هو $(ab + (cd+a))^*$
 ومن الخطأ أن نكتب $(ab)^* + (cd+a)^*$

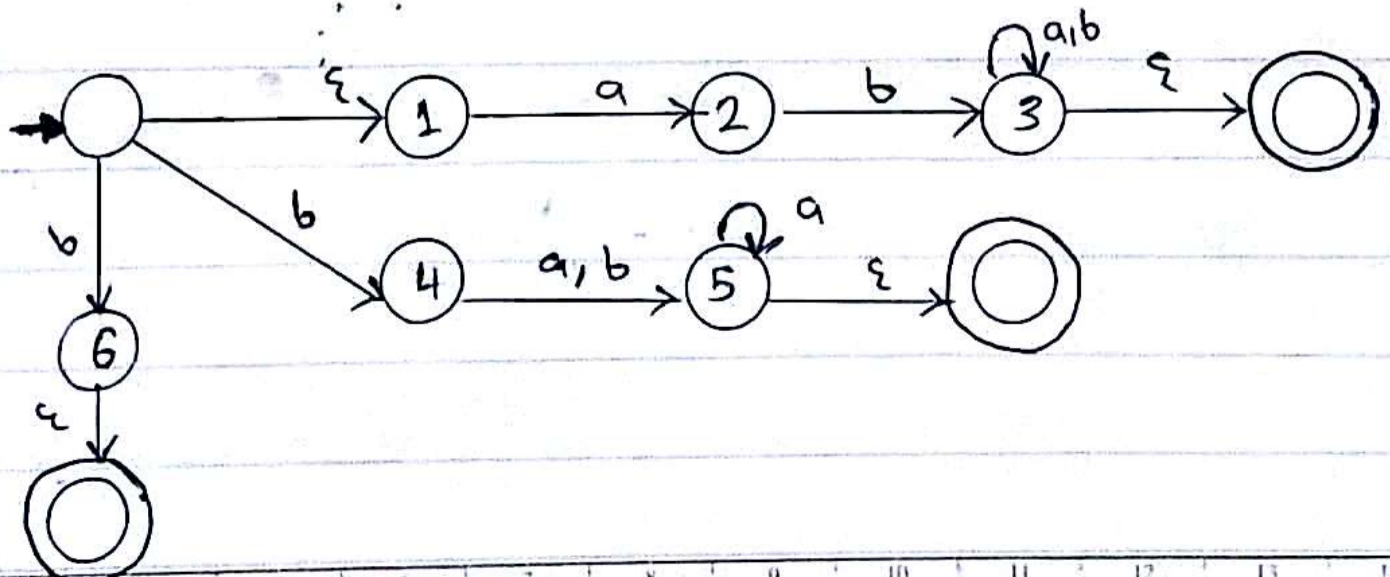
أوصف التعبير المنظم للانتقالات التالي:

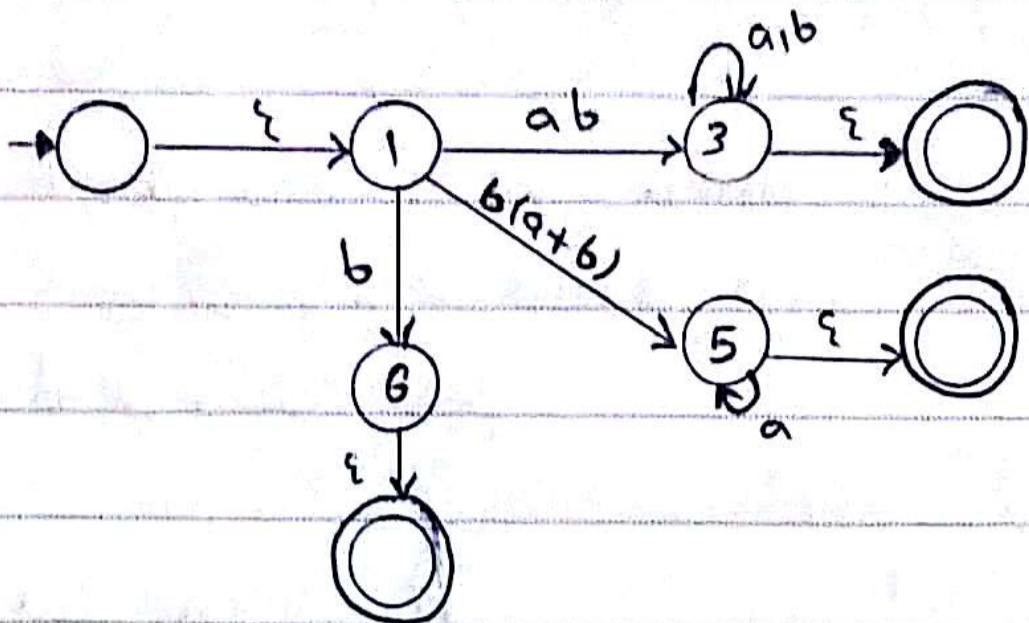


لا يوجد حالة صينية ولا حالة
 بعلية الوصول إليها من الحالة

الانتقالية

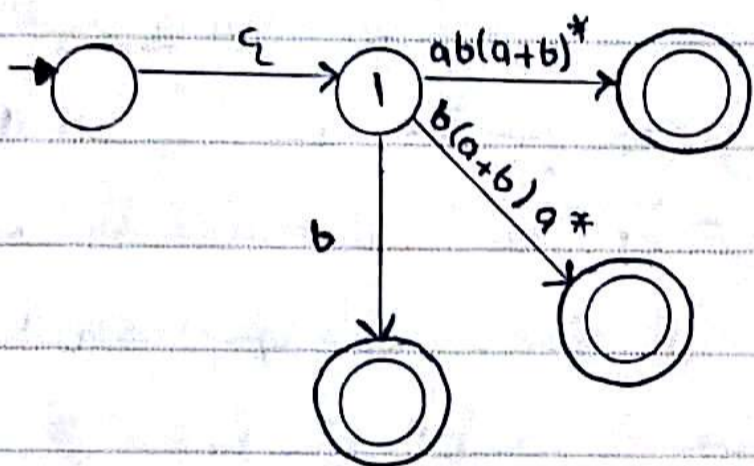
وبالتالي نقوم بما يلي:





حرف 2 و 4

ε هو عنصر صيادي للعمليات
العاقبة

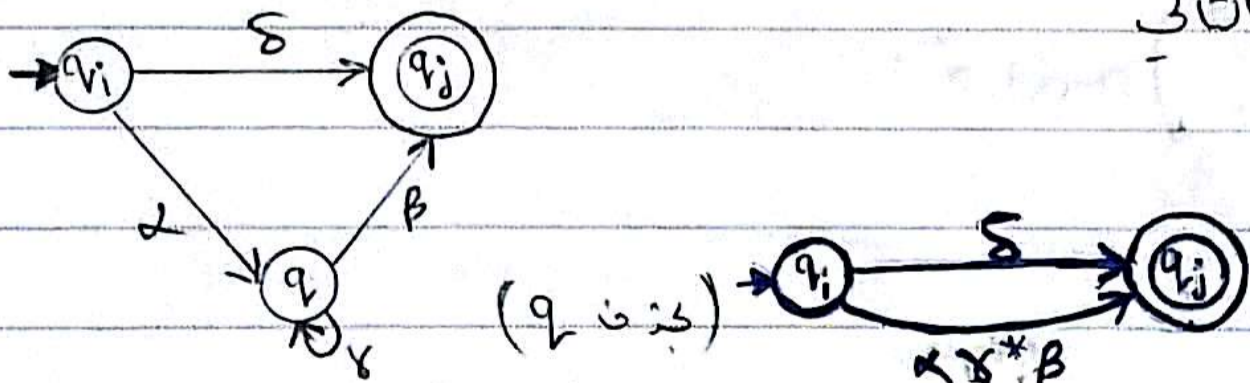


حرف 3 و 5 و 6

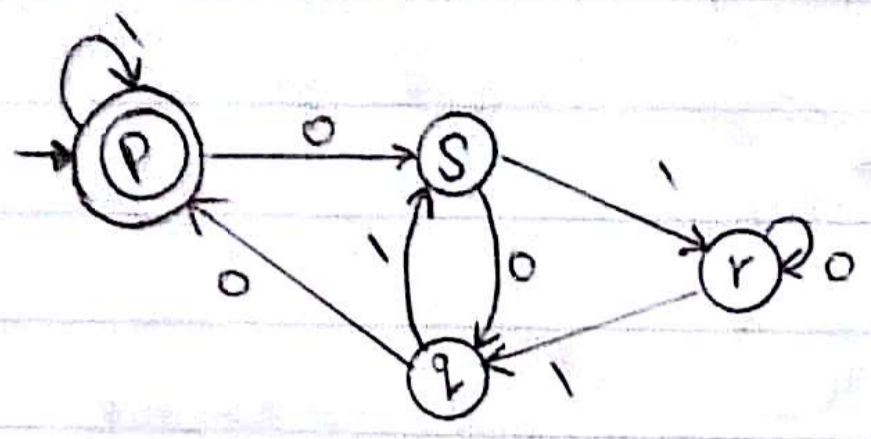
← العنصر المنظم هو

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

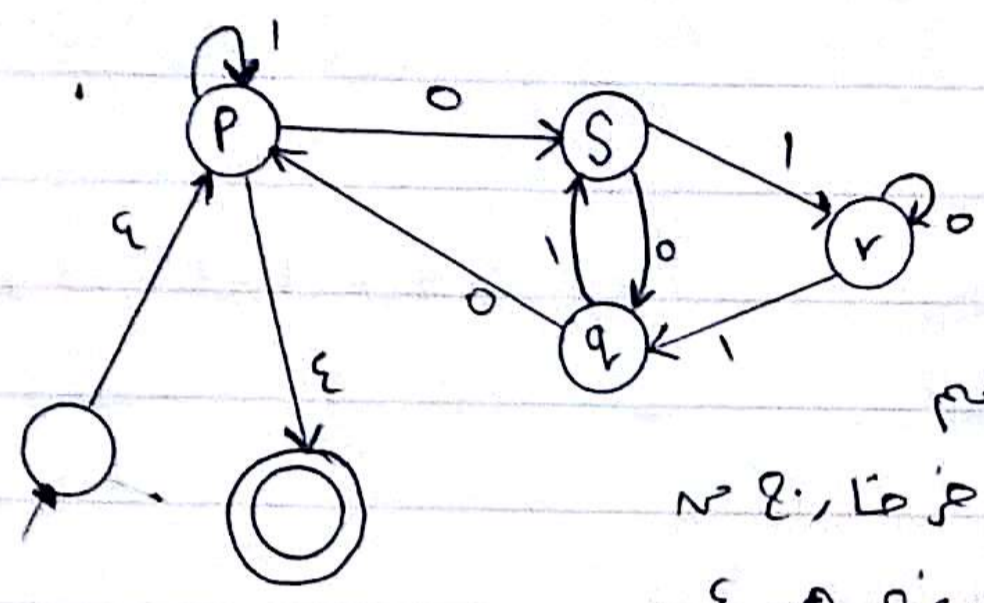
لكن لدينا الاتوماتان التالي



$$\Rightarrow \delta + (\alpha\delta^*\beta)$$

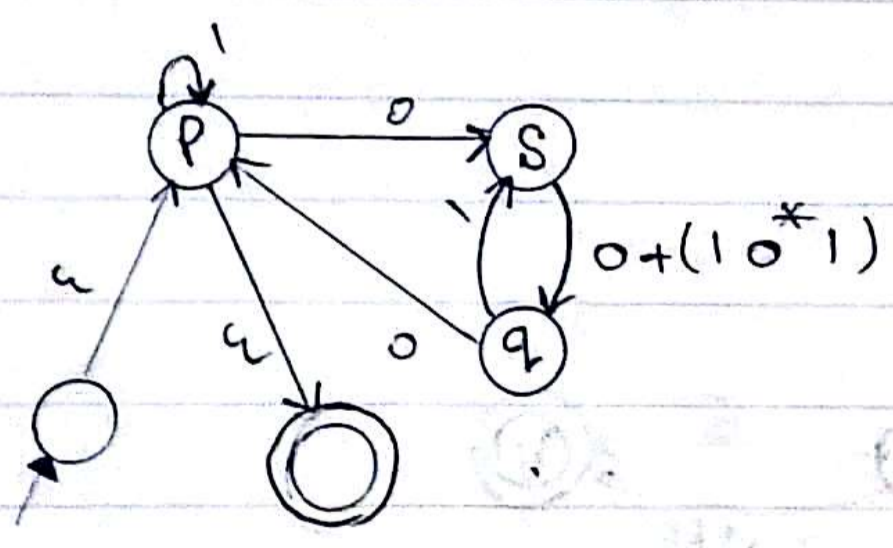


لكي نبدأ الاستوانات التالي
لا يوجد حالة صفة ولا يوجد حالة
ليس لها طريق من الحالة الابتدائية
لذلك سنقوم بما يلي :

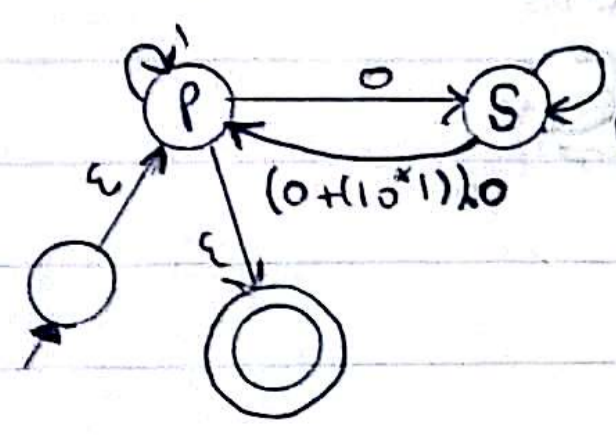


* لدينا الحالة الابتدائية
هي بنتها حالة رقابية
لذلك تم اشارة سهمهم

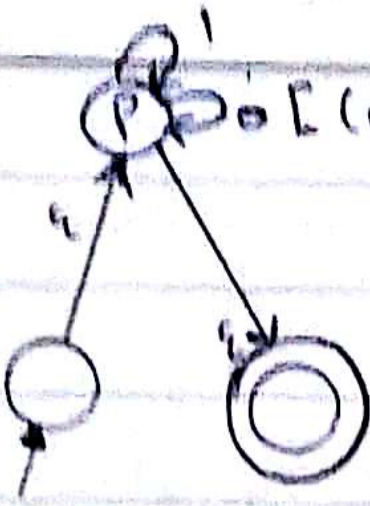
داخل للحالة الابتدائية والآخر خارج من
الحالة الرقابية ، قمه كل منهم هي ع .
دوماً نتبع الطريقة السابقة الذكر في حالة كونه الحالة الابتدائية
والحالة الرقابية معاً .



حذف r



حذف Q (ويمكن حذف S)
 $(0+(10^*1))0$

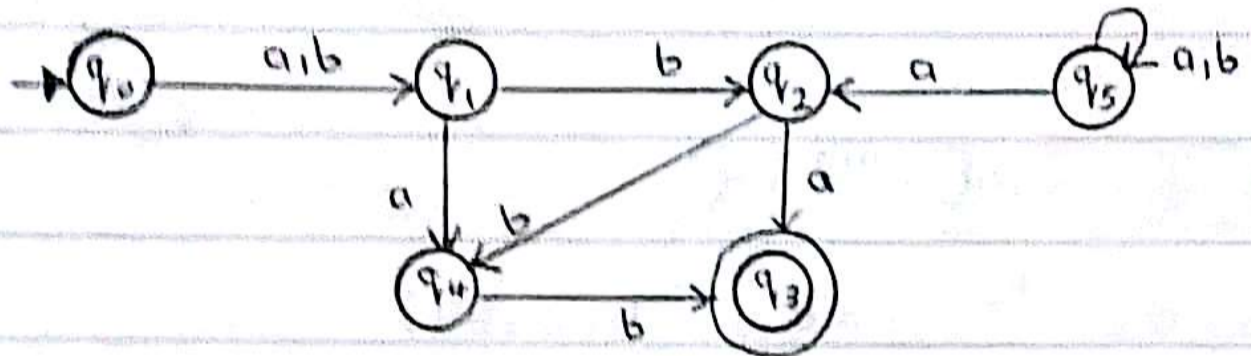


$$1 + [0(0+10^*1)1]^* [0+(10^*1)0]$$

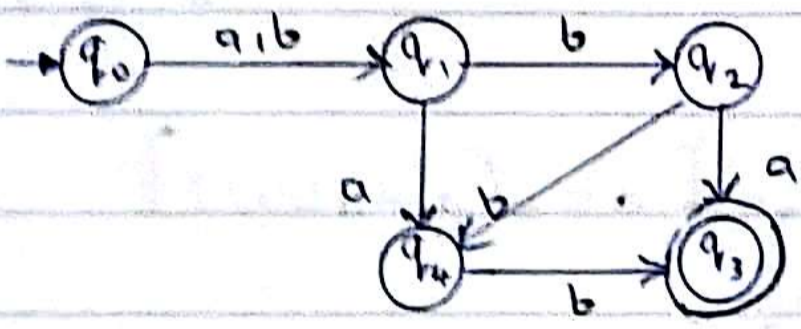
حذف 8

أي التعبير المنظم هو:

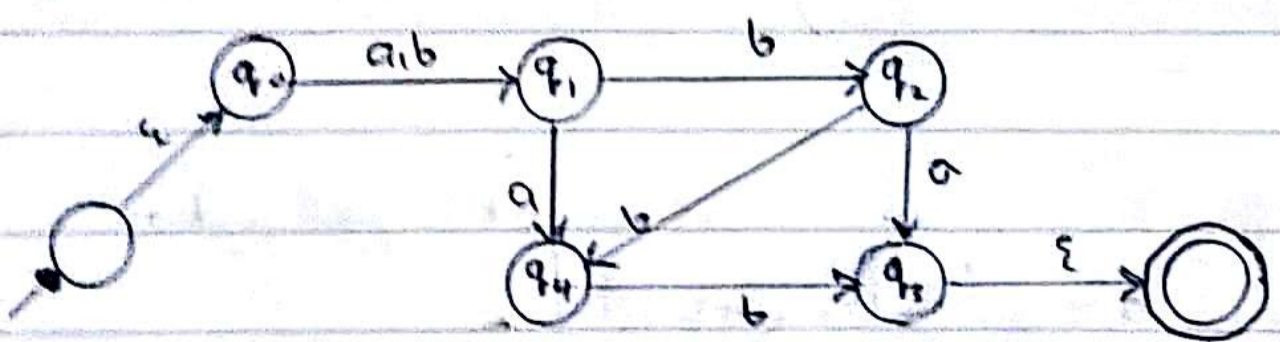
$$(1 + [0(0+10^*1)1]^* (0+(10^*1)0))^*$$



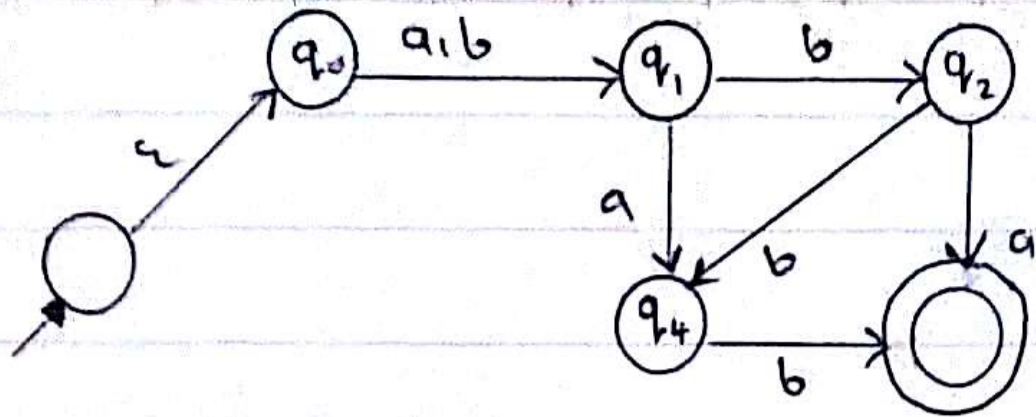
حذف q5 لأنه لا يمكن الوصول إليها من الحالة الابتدائية



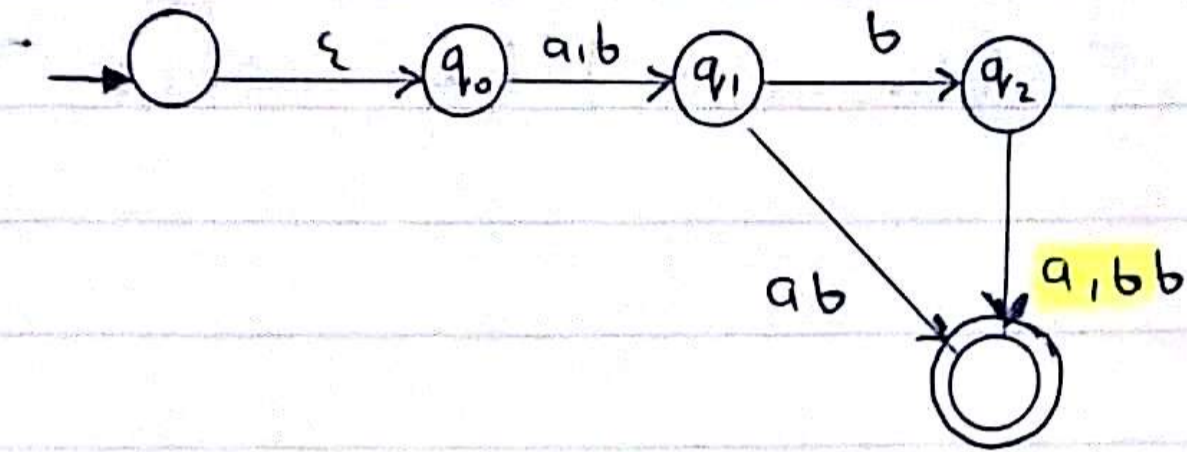
فيها ②



حذف q3

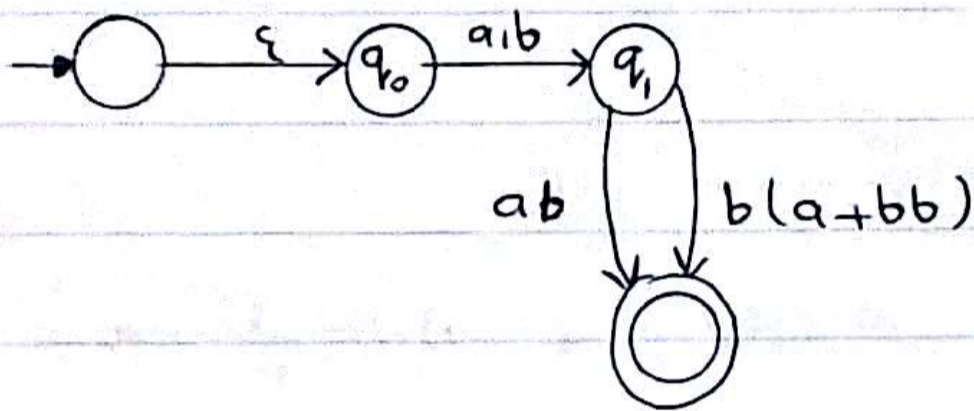


هذه هي q_4

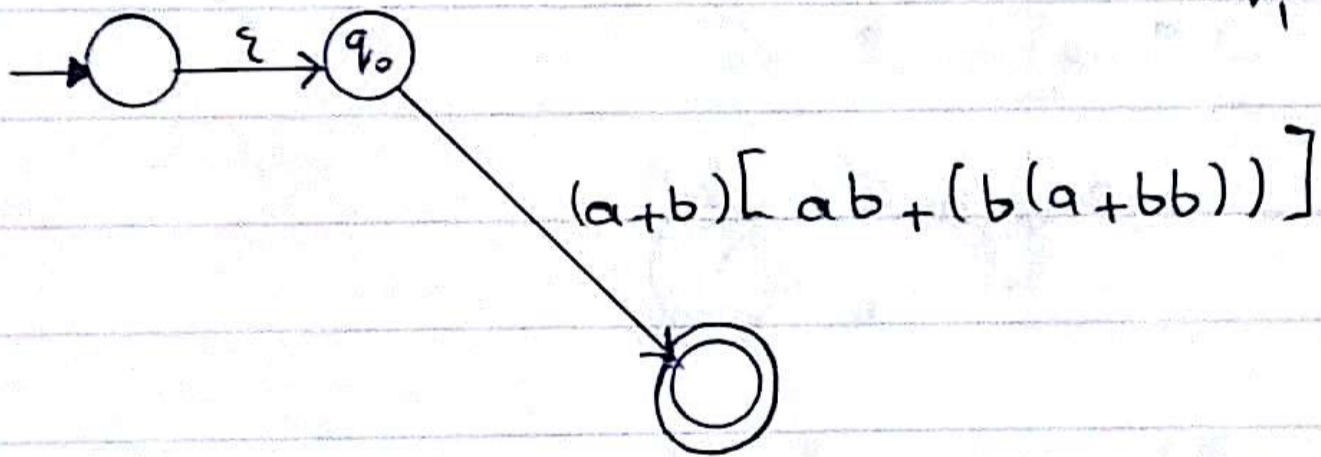


منه ينتج
 a, b, bb
 \Rightarrow
 $a+bb$

هذه هي q_2



هذه هي q_1

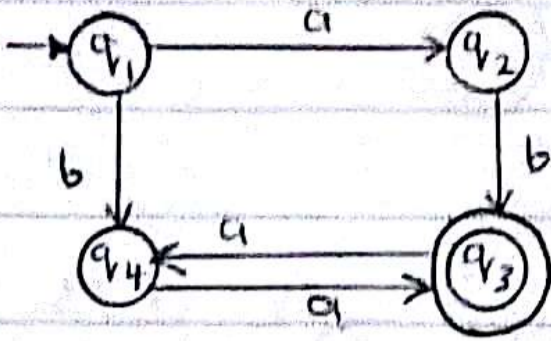


ذلك هو التعبير المنظم كما يلي

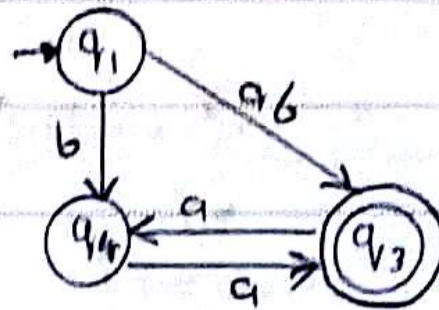
$$(a+b)[ab+(b(a+bb))]$$

$$(a+b)[ab+ba+bbb]$$

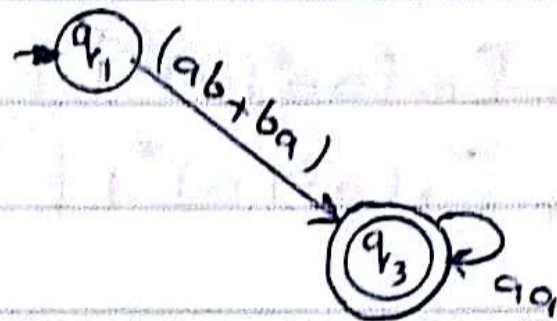
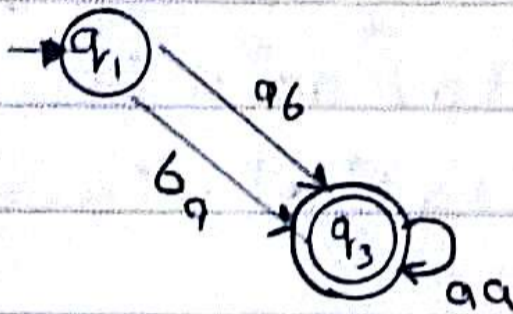
أوجد التعبير المنظم للاسومات التالي



حذف q_2

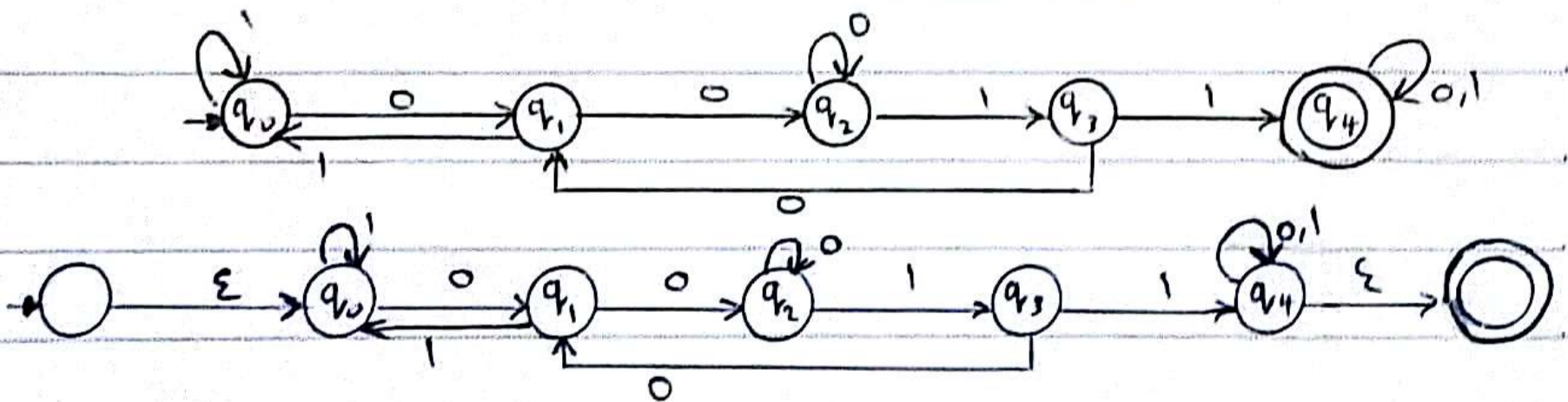


حذف q_4

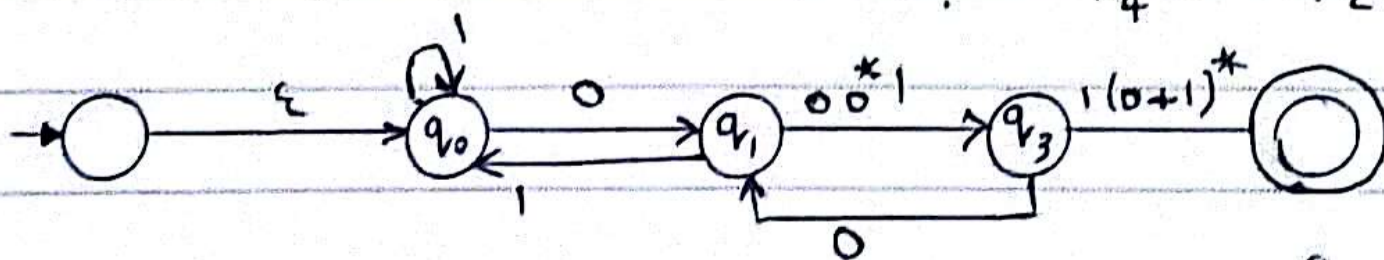


والتعبير المنظم هو $(ab+ba)(aa)^*$

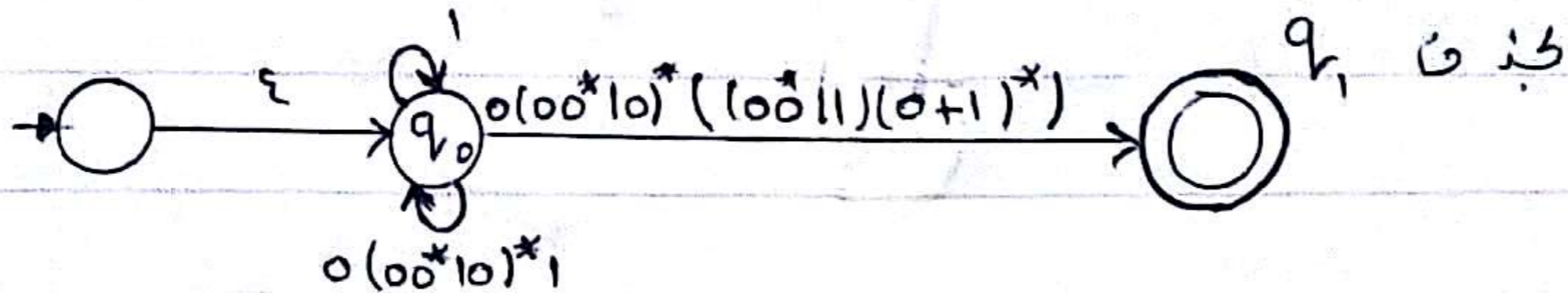
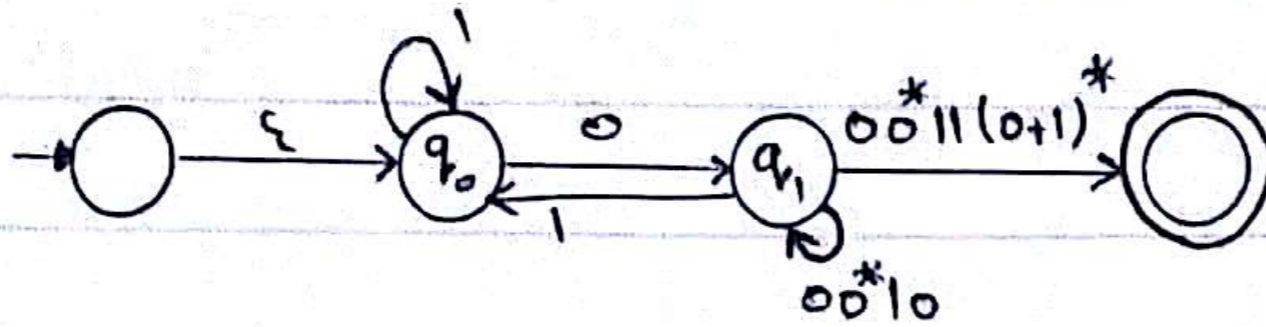
$(aa)^* \neq a^*$ لا ملاحظة



حذف q_2 و q_4 كذا :



حذف q_3



كيفية القبر المنظم:

$$(1 + [0(00^*10)^*1])^* \cdot 0(00^*10)^* 00^*11(0+1)^*$$

$$(1 + [0(0^+10)^*1])^* \cdot 0(0^+10)^* 0^+11(0+1)^*$$

النتيجة