

وقدرة على اللغات خارج السياق :

هي لغات لا يلعب فيها السياق دوراً في تحديد معنى الكلمة أو المفردة .
 فمثلاً في الترجمة كلمة (فوز) تحمل دائماً معنى السُّرْبُ أيضاً ورددت أي أنت في
 اللغات خارج السياق لا ترتبط الكلمة أو المفردة بالسياق فبها لا تحمل معاني
 مختلفة حسب موقعها ضمن النص، وأيضاً ورددت بكونها نفس المعنى .
 وهناك لغات تدعى لغات سياق حيث تأخذ الكلمة أو المفردة معنى مختلفاً حسب
 موقعها في الكلام أي حسب سياقها في الجملة .
 فمثلاً: في اللغات المحكية كلمة " ضربت " تختلف معناها حسب موقعها في الكلام
 فمعنى كلمة ضربت في الجملة " ضربت المعالم الطالب " تختلف عن معناها في الجملة
 " ضربت المعالم قلاً "

الفوزج القواعدي خارج السياق الطلب التالي منه السؤال الخامس

تعرف الفوزج القواعدي خارج السياق بالرباعية $G = (V, T, P, S)$ حيث
 V : مجموعة المقولات (الرموز اللغوية) ونزولها بأحرف كبيرة وهم
 تاهم بتوليد سلاسل اللغة .

T : مجموعة الرموز الختامية Terminal وهم الرموز الأولية التي
 تشكل سلاسل اللغة ونزولها بأحرف صغيرة .

P : مجموعة قواعد التوليد ، وتكون لها الشكل التالي $A \rightarrow \alpha$
 حيث الطرف اليساري A يتكون : $A \in V$
 والطرف اليميني α يتكون : $\alpha \in (V \cup T)^*$

أي أن الطرف اليساري من هذه القواعد عبارة عن مقول واحد وهو دائماً
 حرف كبير ، وقد يعطى (بولد) تعاقب من مقولات لا ختامية ورموز ختامية

S : هو رمز البداية وهو عبارة عن فتحة « ϵ » رمز لا شيء «حقاً» $\{S\}^*$ أنه seV و seV نقطة الاطلاق في عملية التوليد.

تمرية: أوجد القواعد الخارجية للسياق للغة: $L = \{0^n 1^n : n \geq 0\}$ $\{S\}^*$ هذه اللغة من أشهر اللغات غير المنتظمة، و ϵ الرابطة بينها كاللغة $V = \{S\}$ ، $T = \{0, 1\}$

- إنه القواعد لهذه اللغة كما يلي
- ① $S \rightarrow 0S1$
 - ② $S \rightarrow \epsilon$

فلا اللغة 0011 يمكن توليدها من القواعد ① و ② كاللغة:

$$S \xrightarrow{\text{قاعدة ①}} 0S1 \xrightarrow{\text{قاعدة ①}} 00S11 \xrightarrow{\text{قاعدة ②}} 00\epsilon 11 = 0011$$

↓
نقطة تقاطعها

تم المطلوب
وتم كتابته P شكله

شكل أول: $P = \{S \rightarrow 0S1, S \rightarrow \epsilon\}$

شكل ثاني: $P = \{S \rightarrow 0S1 \mid \epsilon\}$

هذا الإجراء تعيناً

ملاحظة هي

$$G = (\{S\}, \{0, 1\}, \{S \rightarrow 0S1 \mid \epsilon\}, S)$$

وتم حل كل ما هو المطلوب $L = \{0^n 1^n : n \geq 0\}$ فليكون لدينا القاعدة التالية

اكتب النموذج القواعدي خارج السياق للغة $L = \{a^n b : n \geq 0\}$
 لاحظ أن هذه اللغة لغة نظام مكافئة لـ $L = \{a^* b\}$

والناتج القواعدي للغة كالآتي

$$S \xrightarrow{(1)} aS$$

$$S \xrightarrow{(2)} b$$

للتأكد:

مثلاً عندما $n=3$ السلسلة تكون $a^3 b$

$$S \xrightarrow{(1)} aS \xrightarrow{(1)} aaS \xrightarrow{(1)} aaaS \xrightarrow{(2)} aaa b = a^3 b$$

والنموذج القواعدي كالآتي:

$$G = (\{S\}, \{a, b\}, \{S \rightarrow aS \mid b\}, S)$$

أوصف النموذج القواعدي خارج السياق للغة $\Sigma = \{a\}$ والمؤلفة من
 السلسلة التي تحتوي عدد زوجي من a ($\epsilon, aa, aaaa, a^6, \dots$)
 قواعد اللغة المقولع هي

$$\left. \begin{array}{l} S \xrightarrow{(1)} aaS \\ S \xrightarrow{(2)} \epsilon \end{array} \right\} \text{إما}$$

$$\left. \begin{array}{l} S \xrightarrow{(1)} aSa \\ S \xrightarrow{(2)} \epsilon \end{array} \right\} \text{أو}$$

$$\left. \begin{array}{l} S \xrightarrow{(1)} Saa \\ S \xrightarrow{(2)} \epsilon \end{array} \right\} \text{أو}$$

وَتَلَوِّهَ الْفَوْزِجِ الْقَوَائِدِ كَالرَّابِعِ:

$$G = (\{S\}, \{a\}, \{S \rightarrow aaS \mid \epsilon\}, S)$$

أَوْجِدَ الْفَوْزِجِ الْقَوَائِدِ خَارِجَ السِّيَاقِ لِللُّغَةِ $L = \{0^n 1^{2n} : n \geq 0\}$

$$n=0 \Rightarrow \epsilon$$

$$n=1 \Rightarrow 011, \quad n=2 \Rightarrow 001111$$

$$n=3 \Rightarrow 000111111 = 0^3 1^6, \dots$$

$$S \xrightarrow{(1)} 0S11$$

$$S \xrightarrow{(2)} \epsilon$$

$$\dots \quad 001111 \leftarrow n=2$$

$$S \xrightarrow{(1)} 0S11 \xrightarrow{(1)} 00S1111 \xrightarrow{(2)} 001111$$

وَتَلَوِّهَ الْفَوْزِجِ الْقَوَائِدِ:

$$G = (\{S\}, \{0, 1\}, \{S \rightarrow 0S11 \mid \epsilon\}, S)$$

أَوْجِدَ الْفَوْزِجِ الْقَوَائِدِ خَارِجَ السِّيَاقِ لِللُّغَةِ $L = \{a^{2n} c d d b^{n+2} : n \geq 0\}$

قَوَائِدِ اللُّغَةِ كَالرَّابِعِ:

$$S \xrightarrow{(1)} aaSb$$

$$S \xrightarrow{(2)} c d d b b$$

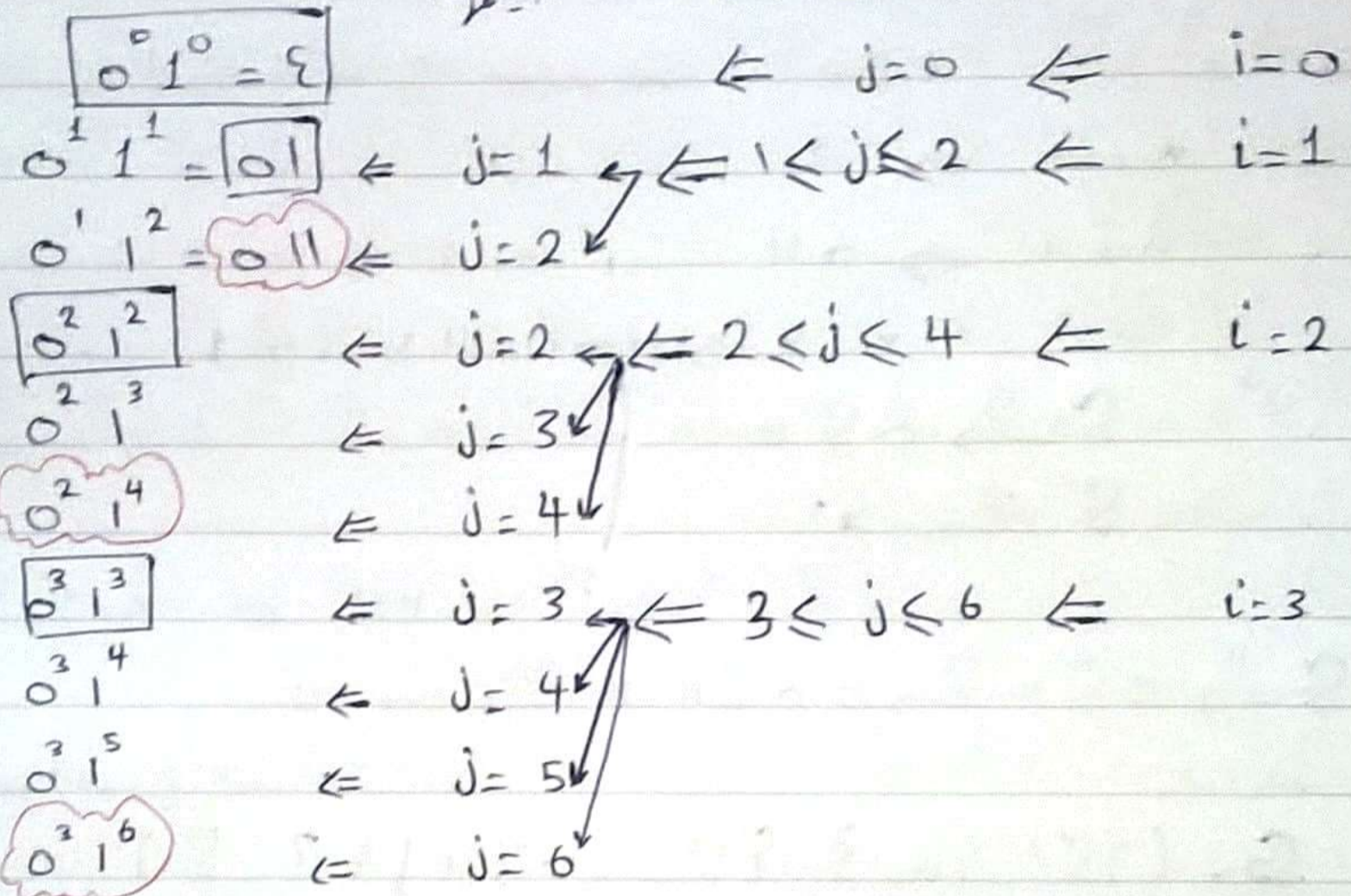
$$c d d b b \leftarrow n=0$$

$$a^2 c d d b b b \leftarrow n=1$$

أوجد الترميز القوي خارج السلسلة للغة

$$L = \{ 0^i 1^j : i \geq 0, 1 \leq j \leq 2i \}$$

(لا تستخرج قواي اللغة عوضاً (إذا لزم الأمر))



السلامة من الشكل \square هي التي نتجت لدينا عند أول تغيرٍ (أ) توضيح

ملاحظة أنه $j = i$ وفيها تتبع لدينا القاعدة ①

والسلامة من الشكل \circledast هي الأخرى عند كل تغيرٍ (أ) }

حيث أنه $i = 2j$ وفيه تتبع القاعدة ②

وتكون القواي لهذه اللغة كالآتي

$$S \xrightarrow{①} 0 S_1 \mid \epsilon$$

$$S \xrightarrow{②} 0 S_2$$

عندما $i = 3$ (سلسلة الأصل باستثناء القواعد)

$$\begin{aligned}
 S &\xrightarrow{(1)} OS_1 \xrightarrow{(1)} OOS_{11} \xrightarrow{(1)} OOO S_{111} \xrightarrow{(1)} OOOOS_{1111} = 0^3 1^3 \\
 S &\xrightarrow{(2)} OS_{11} \xrightarrow{(1)} OOS_{111} \xrightarrow{(1)} OOO S_{1111} \xrightarrow{(1)} OOOOS_{11111} = 0^3 1^4 \\
 S &\xrightarrow{(2)} OS_{11} \xrightarrow{(2)} OOS_{1111} \xrightarrow{(1)} OOO S_{11111} \xrightarrow{(1)} OOOOS_{111111} = 0^3 1^5 \\
 S &\xrightarrow{(2)} OS_{11} \xrightarrow{(2)} OOS_{1111} \xrightarrow{(2)} OOO S_{111111} \xrightarrow{(1)} OOOOS_{1111111} = 0^3 1^6
 \end{aligned}$$

وتكونه التوزيع القواعدي:

$$G = (\{S\}, \{0, 1\}, \{S \rightarrow OS_1 \mid \epsilon, S \rightarrow OS_{11}\}, S)$$

تعريف:

تكونه لدينا كلمة w نقرأ الكلمة w^R بأخر الكلمة الناتجة
 من الكلمة w بقراءة رموزها من العكس لليسار،
 فمثلاً إذا كانت $w = abc$ تكون $w^R = cba$

أدوم التوزيع القواعدي خارج السبام للغة
 $L = \{w, w^R : w \in \{a, b\}^*\}$

$$\begin{aligned}
 S &\xrightarrow{(1)} aSa \\
 S &\xrightarrow{(2)} bSb \\
 S &\xrightarrow{(3)} \epsilon
 \end{aligned}$$

وتكونه التوزيع القواعدي

$$G = (\{S\}, \{a, b\}, \{S \rightarrow aSa \mid bSb \mid \epsilon\}, S)$$

وَأخيراً حال
 $L = \{ ww^R : w \in \{a, b\}^* ; |w| \neq 0 \}$
(هذه اللغة غير متكررة)

لكنه التوزيع القواعد
 $G = (\{S\}, \{a, b\}, \{S \rightarrow aSa \mid bSb \mid aa \mid bb\}, S)$

أول التوزيع القواعد، والسياسة للغة
 $L = \{ w.cd.w^R : w \in \{a, b\}^* \}$

$S \rightarrow aSa$

$S \rightarrow bSb$

$S \rightarrow cd$

$G = (\{S\}, \{a, b\}, \{S \rightarrow aSa \mid bSb \mid cd\}, S)$

انتهت