

المحاضرة التاسعة عشر

الآن نستخدم الخوارزمية CYK لتحديد ما إذا كانت السلسلة  $abbbba$  تنتمي إلى اللغة الجولية المقعده التالية في ١٩٨

$$\begin{aligned}
 S &\rightarrow \overset{E}{a} \overset{F}{b} \overset{F}{b} \overset{F}{b} \overset{A}{a} \overset{G}{a} \\
 A &\rightarrow \overset{H}{a} \overset{S}{a} \overset{B}{b} \overset{A}{A} \\
 B &\rightarrow \overset{H}{b} \overset{S}{s} \overset{B}{B}
 \end{aligned}$$

الخط

قبل تطبيق الخوارزمية يجب تحويل المقعده إلى صيغة تشومسكي المعيارية

$$\begin{aligned}
 S &\rightarrow E B A \mid F A \\
 E &\rightarrow a \\
 F &\rightarrow b \\
 A &\rightarrow a \mid E \mid F G \\
 G &\rightarrow A A \\
 B &\rightarrow b \mid F S \mid E H \\
 H &\rightarrow B B
 \end{aligned}$$

	a	b	b	b	a	a
A, E	B, F	B, F	B, F	A, E	A, E	
S	H	H	S	G		
B	∅	B	A			
H	H	S				
B	B					
S						

المطوارة لواجب إتمامها قبل التحول إلى صيغة تشوسكي :

دأ حذف القواعد الأخرى:

القواعد الأخرى هي القواعد من الشكل  $A \rightarrow B$  حيث  $A, B \in V$  حذف هذه القواعد تقوم بكل خطوة باستبدال  $B$  بـ  $A$

$$\left. \begin{array}{l} A \rightarrow B \\ B \rightarrow a \end{array} \right\} \Rightarrow A \rightarrow a$$

دب حذف الرموز الفارغة  $\epsilon$

إذا كان لدينا قاعدة من الشكل  $A \rightarrow \epsilon$  حذف  $\epsilon$  تفقد  $\epsilon$  تفقد  
 يتموضع كل  $A$  في باقي القواعد  $\epsilon$  مع أخذ كل الاحتمالات  
 الممكنة (ويستخرج ذلك من جدول الأنتك التالية):

$$S \rightarrow aSa | bSb | \epsilon$$

نحذف  $\epsilon$  نحصل عن القواعد التالية:

$$S \rightarrow aSa | bSb | aSa | bSb | aSa | bSb$$

$$S \rightarrow AB$$

$$A \rightarrow aAA | \epsilon$$

$$B \rightarrow bBB | \epsilon$$

نحذف  $\epsilon$  نحصل عن القواعد التالية:

$$S \rightarrow AB |$$

$$A \rightarrow aAA | aA | a$$

$$B \rightarrow bBB | bB | b$$

$$S \rightarrow ASB | \epsilon$$

$$A \rightarrow aAs | a$$

$$B \rightarrow Sbs | A | bb$$

في  $\Sigma^*$  يمكن توليد كل كلمة

$$S \rightarrow ASB | AB$$

$$A \rightarrow aAs | a | aA$$

$$B \rightarrow Sbs | A | bb | Sbs | bs | b$$

$$A \rightarrow \epsilon | F$$

$$D \rightarrow AB$$

دسي

$$A \rightarrow F$$

$$D \rightarrow AB | B$$

بمعنى  $S, A, \epsilon$

$$A \rightarrow \epsilon$$

$$D \rightarrow AB$$

$$D \rightarrow B$$

$$A \rightarrow F$$

$$F \rightarrow D$$

$$D \rightarrow B$$

$$B \rightarrow a$$

$$A \rightarrow a$$

$$A \rightarrow a$$

حذف الرموز عديدة لفائدة :

الرمز القير بطيفه يصل حالتين لا يمكن الوصول اليه من رموز البداية  $\Rightarrow$  لا يمكن الوصول اليه من رموز البداية  $\Rightarrow$  لا يمكن الوصول اليه من رموز البداية

$$S \rightarrow AB | b$$

$$A \rightarrow a$$

$$C \rightarrow a$$

- نلاحظ ان الرمز  $c$  لا يمكن الوصول اليه من رموز البداية وان الرمز  $B$  لا يمكن الوصول منه الى رموز اخرى.
- [ حرف صغرى ] وبالتالي فالرموز  $B$  و  $c$  عدما الطاعة.
- \* نقطة 1 : التخلص من الرموز التي لا تؤدي الى رموز في نصية كما يلي :
- 1) نأخذ مجموعة تكون فارغة في البداية حيث نصيبه لها ادلة المحولات التي تعطي رموز زائدة بشكل ما يتم
  - 2) في الدورة التالية نقوم باضافة المحولات التي تعطي محولات من المجموعة التي تم اضافتها سابقاً
  - 3) نعدنا تيكراً الخطوة السابقة حتى لا يكون اضافة اي محول وبالتالي نحصل على المجموعة التي تحتوي على الرموز المفيدة
  - 4) نأخذ جميع الرموز التي رتبتم الى المجموعة

مثال :

استخدم النقطة 1 في حذف الرموز التي لا تؤدي الى رموز

$$S \rightarrow AB | cA$$

نصائفة :

$$A \rightarrow a$$

$$B \rightarrow Bc | AB$$

$$C \rightarrow aB | b$$

طبيعي  
لا يمكن الوصول اليه  
صغرى طاعة

$$\begin{aligned} \bar{A} &= \phi \\ \bar{A} &= \{A, C\} \\ \bar{A} &= \{A, B, S\} \end{aligned}$$

الكل:

(5) نكتب الرموز التي لا تنتمي إلى  $\bar{A}$ 

$$\begin{aligned} S &\rightarrow CA \\ A &\rightarrow a \\ C &\rightarrow b \end{aligned}$$

تغطية لغة التخلص من الرموز التي لا يمكن الوصول إليها من رمز البداية

ملاحظة هامة: إن دخل هذه التغطية هو ناتج التغطية ①

دالة البداية تكون المحيطة فارغة. دالة رقيب من البداية  $S$   
 دالة تصنيف المحولات التي يمكن الوصول إليها من البداية  
 دالة تصنيف محولات التي يمكن الوصول إليها من المحولات الموجودة في  
 المحيطة

⑤ نبتريكم خطوة سابقة هتلا يمكن إضائة أي تحول جديد  
 من المحصل على المحيطة التي تؤدي على جميع الرموز المحيطة.

الحل: لا يوجد رمز لا يمكن الوصول إليه من كلمة البداية

$$\mathcal{V} = \emptyset$$

$$\mathcal{V} = \{s\}$$

$$\mathcal{V} = \{s, c, A\}$$

وبالتالي لا يوجد رمز غير مفيدة

\* ملاحظة هامة:

\* يجب دوماً تطبيق الخطوة 1 ثم التطبيق لتغطية 2 للحصول على أي شكل وهذه الرموز عديدة لفائدة الحل  
ان تطبيق الخطوة 2 ثم الخطوة 1 لا يمكن ان يؤدي الى جميع الرموز عديدة لفائدة

مثال:

تخلص من الرموز عديدة لفائدة في الخوارزم لتوضيح التالي:

$$S \rightarrow AB \mid a$$

$$A \rightarrow a$$

الحل:

والا تطبيق الخطوة 1 للتخلص من الرموز التي لا تؤدي الى رمز

$$\mathcal{V} = \emptyset$$

$$\mathcal{V} = \{A, s\}$$

وبالتالي B لا تؤدي الى رمز في تخلفه وبالتالي يصح

الخوارزم القاعدي من كل:

$$S \rightarrow a$$

$$S \rightarrow a$$

2) تطبيق الخطوة 2 للتخلص من الرموز التي لا يمكن الوصول اليها

من الاز الباقية

$$V = \phi$$

$$V = \{S\}$$

من أجل أن الرمز A لا يمكن الوصول إليه من البداية S  
تحتفظ A وليس لها قواعد لتعريفها  
 $S \rightarrow a$

[تمرين 14 - 14 م]

تكمّلنا بقواعد لتالية

$$S \rightarrow AbA$$

$$A \rightarrow Aa$$

$$A \rightarrow \epsilon$$

المطلوب:

1) حول هذه القواعد إلى صيغة ترميزية المعيارية (كالمثال أعلاه)  
بما أن  $\epsilon \in C$

2) استخدم خوارزمية كوك C لتحويلها إلى صيغة المعيارية  $w = acabca$   
إلى اللغة

الحل:

$$S \rightarrow AbA | bA | Ab | b$$

$$A \rightarrow Aa | a$$

ويمكن جعل هذه القواعد بصيغة ترميزية المعيارية كما يلي:

$$S \rightarrow TA | BA | AB | b$$

$$T \rightarrow AB$$

$$B \rightarrow b$$

$$A \rightarrow Aa | a$$

$$C \rightarrow a$$

	a	a	a	b	a
A,c	A,c	A,c	B,S	A,c	
A	A	T,S	S		
A	S,T	S			
S,T	$\phi$				
S					

~~إيضاح~~

دورة: (c.12 - c.14)

حول التواء التالى إلى صيغة تشوكي لمعالجة من  $\epsilon$

$$S \rightarrow \epsilon | a s b s$$

اكر. لتخلص من  $\epsilon$  يصح النموذج القاعدي:

$$S \rightarrow a s b s | a s b | a b$$

تحويل إلى صيغة تشوكي لمعالجة.

$$S \rightarrow A S B S | A B S | A S B | A B \quad \text{الخطوة 1}$$

$$A \rightarrow a$$

$$B \rightarrow b$$

$$S \rightarrow A' B' | A B' | A' B | A B \quad \text{الخطوة 2}$$

$$A' \rightarrow A S$$

$$B' \rightarrow B S$$

سؤال دورة:  $L = \{ a^{3n} b^{3n+2} : n \geq 0 \}$

$$\text{الخطوة 1} \quad \begin{cases} x y = a^n \\ z = a^{2n} b^{3n+2} \end{cases} \quad \text{الخطوة 2}$$

$$S \rightarrow a a a s b b b | b b$$