بسمه تعالى

پروژه درس نظریه زبان و ماشین ها آتوسا شهبازیان ۹۳۰۱۹۷۹۲۲ الگوریتم سی وای کا در علوم رایانه یک الگوریتم برنامه ریزی پویا برای بدست آوردن تجزیه گرامری جملات با استفاده ازگرامر مستقل از متن است. اهمیت الگوریتم CYK ناشی از کارایی بالا در شرایط خاص است. در واقع CYK الگوریتمی هست تا ببینیم که رشته به CFG تعلق دارد یا خیر

به طور عملی ، یک گرامر G در شکل طبیعی و یک رشته ی S را در نظر می گیریم ، الگوریتم Cyk دقیقا صحت اینکه که رشته متعلق به CFG می باشد یا نه را تائید می کند و به عبارتی دیگر صحت CFG می باشد یا نه را تائید می کند.

در واقع الگوريتم Cyk در نهايت فقط يک پاسخ بله يا خير به ما مي دهد.

_

X _{1,5}				
X _{1, 4}	X _{2,5}			
X _{1,3}	X _{2, 4}	X _{3,5}		
X _{1, 2}	X _{2,3}	X _{3, 4}	X _{4,5}	
X _{1, 1}	X _{2, 2}	X _{3,3}	X _{4, 4}	X _{5, 5}

سوال : استفاده كنيد الگوريتم CYK را تا تعيين كنيد كه w=baaba در زبان توليد شده توسط گرامر زير است با خير :

S->AB|BC

A->BA|a

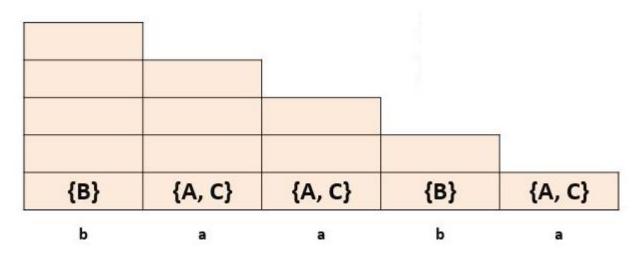
B->CC | B

C->AB|a

قبل از شروع مراحلی که در قسمت ذیل شرح خواهیم داد ابتدا بررسی می کنیم که آیا گرامر به فرم نرمال چامسکی (CNF) نوشته شده است یا خیر که اگر اینگونه نبود برنامه اجرا نشود. به این دلیل که شرط اولیه این می باشد که گرامر باید طبق دستور چامسکی نوشته شده باشد.

B-b مرحله ی ۱) ما قواعد مربوط به تولید اولین حرف از رشته را که همان b است در نظر می گیریم که c-b است بنابر این مقدار (۱و۱) از جدول برابر با a-b می باشد. حال برای حرف دوم به همین صورت a-b-b و a-b-b ما می گیریم اتحاد از a-b-b-b را پس مقدار (۲و۲) از جدول برابر a-b-b-b-b-b می شود. به طور مشابه :

$$(2,2)=(3,3)=(5,5)=\{A,C\}$$
 $(1,1)=(1,4)=\{B\}$



مرحله ۲)

قاعده ی پر کردن دیگر شاخه های جدول – تک اختلافی ها

$$(1,2)=(1,1)(2,2)=\{B\}^*\{A,C\}=\{BA,BC\}$$
 آیا این مقادیر در قواعد موجود است $(1,2)=\{S,A\}$ در نتیجه

]		
{S, A}	{B}			
{B}	{A, C}	{A, C}	{B}	{A, C}
b	a	а	b	а

			1	
				1
{S, A}	{B}	{S, C}		
{B}	{A, C}	{A, C}	{B}	{A, C}
b	а	а	b	а
	-			

			1	
				1
{S, A}	{B}	{S, C}	{S, A}	
{B}	{A, C}	{A, C}	{B}	{A, C}
b	а	а	b	а

قاعده ی پر کردن دیگر شاخه های جدول - دو اختلافی ها

(1,3)=(1,1)(2,3) U (1,2)(3,3) = {B}*{B} U {S,A}*{A,C} ={BB,SA,AA,AC} آیا این مقادیر در

(1,3)= $\{ arphi \}$ در نتیجه

			1	
Ø				
{S, A}	{B}	{S, C}	{S, A}	
{B}	{A, C}	{A, C}	{B}	{A, C}
b	а	a	b	а

			1	
Ø	{B}			
{S, A}	{B}	{S, C}	{S, A}	
{B}	{A, C}	{A, C}	{B}	{A, C}
ь	а	а	b	а

		_		
			1	
Ø	{B}	{B}		,
{S, A}	{B}	{S, C}	{S, A}	
{B}	{A, C}	{A, C}	{B}	{A, C}
ь	а	а	ь	а

مرحله ۲)

قاعده ی پر کردن دیگر شاخه های جدول - سه اختلافی ها

(1,4)=(1,1)(2,4) U (1,2)(3,4) U (1,3)(4,4) = {B}*{B} U {S,A}*{S,C} U { φ }*{B} ={BB,SS,SC,AS,AC, φ } $\bar{\varphi}$ | $\bar{\varphi}$

(1,4)= $\{ arphi \}$ در نتیجه

قاعده ی پر کردن دیگر شاخه های جدول - چهار اختلافی ها

(1,5)=(1,1)(2,5) \cup (1,2)(3,5) \cup (1,3)(4,5) \cup (1,4)= {B}*{S,A,C} \cup {S,A}*{B} \cup φ \cup φ ={BS,BA,BC,SB,AB } آیا این مقادیر در قواعد موجود است

در نتیجه {S,A,C}=(1,5)=

{S, A, C}	← X _{1,5}	_		
Ø	{S, A, C}			
Ø	{B}	{B}		_
{S, A}	{B}	{S, C}	{S, A}	
{B}	{A, C}	{A, C}	{B}	{A, C}
h	_	•	h	

نتیجه گیری:

ملاحضه کردیم که الگوریتم CYK به درستی Xij را برای همه ی i و i ها محاسبه کرد ، بنابر این به وسیله ی این الگوریتم می توانیم به درستی تشخیص دهیم که w توسط گرامر G تولید شده است یا خیر یا به عبارتی دیگر می توانیم بگوییم w توسط L(G) تولید شده است یا خیر.