



UNIVERSIDAD  
DE GRANADA



# Modelos de Computación

## Grado en Ingeniería Informática

### Tema 6 – Propiedades de los lenguajes libres del contexto

Este documento está protegido por la Ley de Propiedad Intelectual ([Real Decreto Ley 1/1996 de 12 de abril](#)).  
Queda expresamente prohibido su uso o distribución sin autorización del autor.

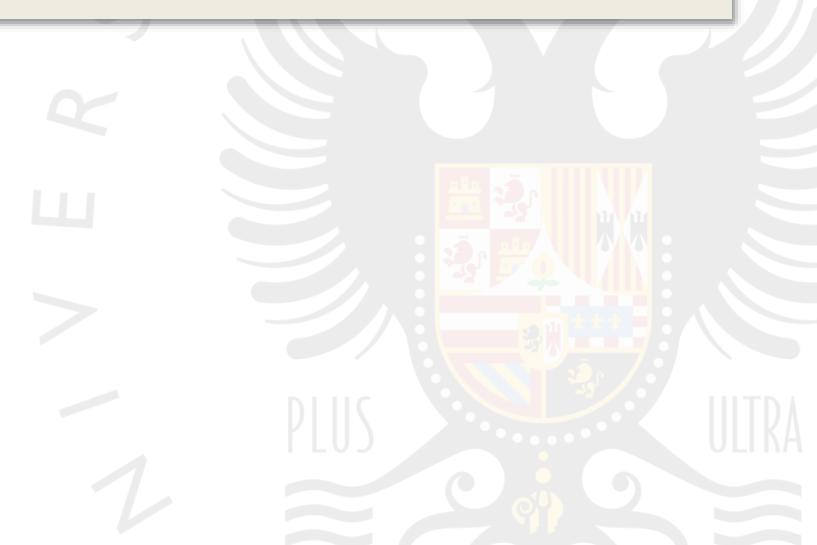
Manuel Pegalajar Cuéllar

manupc@ugr.es

Departamento de Ciencias de la  
Computación e Inteligencia Artificial  
<http://decsai.ugr.es>

## Objetivos del tema

- Conocer el Lema de Bombeo y su aplicación a lenguajes libres del contexto.
- Conocer las operaciones básicas sobre lenguajes libres de contexto.
- Conocer algoritmos sobre lenguajes libres del contexto.
- Conocer métodos para abordar el problema de la pertenencia en lenguajes libres de contexto.



### Anotación sobre estas diapositivas:

El contenido de estas diapositivas es esquemático y representa un apoyo para las clases presenciales teóricas. No se considera un sustituto para apuntes de la asignatura.

Se recomienda al alumno completar estas diapositivas con notas/apuntes propios, tomados en clase y/o desde la bibliografía principal de la asignatura.





### Propiedades de los lenguajes libres del contexto

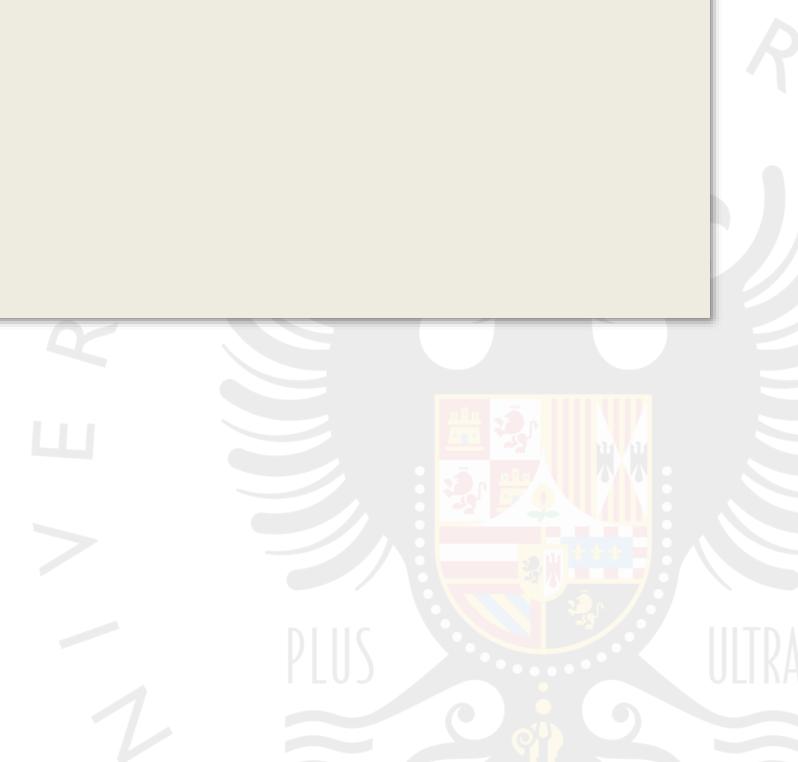


1. Lema de Bombeo
2. Operaciones con lenguajes libres del contexto
  1. Cerradas
  2. No cerradas
3. Algoritmos para gramáticas libres del contexto
  1. Algoritmos de pertenencia
    1. Cocke-Younger-Kasami
    2. Early
4. Problemas indecidibles

### Lema de Bombeo

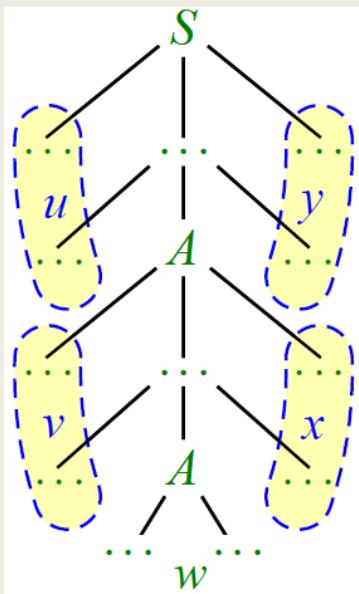
Sea  $L$  un lenguaje independiente del contexto. Entonces, existe una constante  $n$ , que depende solo de  $L$ , tal que si  $z \in L$  y  $|z| \geq n$ ,  $z$  se puede escribir de la forma  $z = uvwxy$  verificando:

1.  $|vx| \geq 1$
2.  $|vwx| \leq n$
3.  $\forall i \geq 0, uv^iwx^i y \in L$



### Lema de Bombeo (idea de la demostración)

$n$  es un número tal que a partir de esa longitud, necesariamente hay una variable que es descendiente de ella misma (no considerando para esta repetición el nodo raíz). Si esto no pudiese ocurrir, el número de palabras generado es finito y no hay palabras de cualquier longitud.



### Un ejemplo

$L = \{ a^i b^i c^i \mid i \geq 1 \}$  no es independiente del contexto.

Sea  $n$  cualquiera. Consideremos la palabra  $z = a^n b^n c^n$ . Supongamos entonces que se puede descomponer como  $z = uvwxy$ , verificando las dos primeras condiciones del lema de bombeo:  $|vx| \geq 1$  y  $|vwx| \leq n$

No es posible para  $vx$  tener símbolos  $a$  y  $c$  al mismo tiempo y tiene alguno de los símbolos  $a, b, c$ . En  $uv^2wx^2y$  se añade de uno o dos de los símbolos de la palabra, pero no de los tres. Por tanto  $uv^2wx^2y$  no es del lenguaje.

**Conclusión:**  $L$  no es independiente del contexto

## Contraejemplo

$L = \{a^i b^j c^k d^l \mid (i = 0) \vee (j = k = l)\}$  no es independiente de contexto y verifica la condición del lema de bombeo.

**Conclusión:** Que verifique el lema de bombeo no significa que sea libre del contexto. Al contrario, si no verifica el lema sí podemos decir que no es libre del contexto.



### Propiedades de los lenguajes libres del contexto

- 1. Lema de Bombeo
- 2. Operaciones con lenguajes libres del contexto
  - 1. Cerradas
  - 2. No cerradas
- 3. Algoritmos para gramáticas libres del contexto
  - 1. Algoritmos de pertenencia
    - 1. Cocke-Younger-Kasami
    - 2. Early
  - 4. Problemas indecidibles



### Operaciones cerradas

$$L1 = L(G1), L2 = L(G2), G1 = (V1, T, P1, S1), G2 = (V2, T, P2, S2)$$

Los lenguajes libres de contexto son cerrados para las operaciones:

- **Unión.**  $G$  para  $L1 \cup L2$ :  
 $S \rightarrow S1, S \rightarrow S2$  y producciones de las dos gramáticas.
- **Concatenación.**  $G$  para  $L1L2$   
 $S \rightarrow S1S2$  y producciones de las dos gramáticas.
- **Clausura.**  $G$  para  $L1^*$ :  $S \rightarrow S1S, S \rightarrow \epsilon$  y producciones  $G1$ .



### Propiedades de los lenguajes libres del contexto

1. Lema de Bombeo
2. Operaciones con lenguajes libres del contexto
  1. Cerradas
  2. No cerradas
3. Algoritmos para gramáticas libres del contexto
  1. Algoritmos de pertenencia
    1. Cocke-Younger-Kasami
    2. Early
  4. Problemas indecidibles



### Intersección

La clase de los lenguajes libres de contexto no es cerrada para la intersección.

- $L = \{a^i b^i c^i \mid i \geq 1\}$  no es libre de contexto.
- $L1 = \{a^i b^i c^j \mid i \geq 1 \text{ y } j \geq 1\}, L2 = \{a^i b^j c^i \mid i \geq 1 \text{ y } j \geq 1\}$  si lo son.

El primero de ellos es generado por la gramática:

$$S \rightarrow AB, A \rightarrow aAb|ab, B \rightarrow cB|c$$

y el segundo, por la gramática:

$$S \rightarrow CD, C \rightarrow aC|a, D \rightarrow bDc|bc$$

**Tenemos que  $L = L1 \cap L2$**

### Complementario

La clase de lenguajes independientes de contexto no es cerrada para el complementario.

Si fuese para el complementario, como ya es cerrada para la unión sería también para la intersección.





### Propiedades de los lenguajes libres del contexto

1. Lema de Bombeo
2. Operaciones con lenguajes libres del contexto
  1. Cerradas
  2. No cerradas
3. Algoritmos para gramáticas libres del contexto
  1. Algoritmos de pertenencia
    1. Cocke-Younger-Kasami
    2. Early
  4. Problemas indecidibles



### Algoritmo: Lenguaje vacío

Vimos un algoritmo para determinar si el lenguaje generado por una gramática es vacío: En el algoritmo de eliminar símbolos y producciones inútiles, **si en la primera parte  $S$  resulta inútil entonces el lenguaje es vacío**, y es distinto del vacío en caso contrario.

### Algoritmo: Lenguaje infinito

Un algoritmo para determinar si el lenguaje generado por una gramática independiente del contexto es infinito se puede basar en lo siguiente:

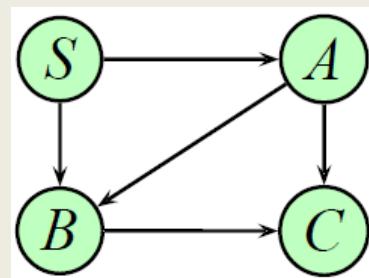
Se eliminan símbolos y producciones inútiles y producciones nulas y unitarias; entonces se construye un grafo dirigido en el que los nodos son las variables y hay un arco de  $A$  a  $B$  si y solo si tenemos una producción  $A \rightarrow \alpha B \beta$ . **El lenguaje es infinito si y solo si este grafo tiene ciclos.**

Un ejemplo: Lenguaje finito-infinito

Sea una gramática con las producciones:

$$S \rightarrow AB, A \rightarrow BC|a, B \rightarrow CC|b, C \rightarrow a$$

El grafo asociado es:



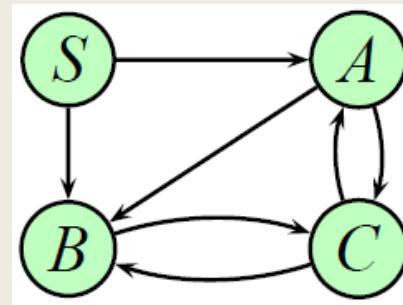
No tiene ciclos: Lenguaje finito.

### Otro ejemplo: Lenguaje finito-infinito

Sea una gramática con las producciones:

$$S \rightarrow AB, A \rightarrow BC|a, B \rightarrow CC|b, C \rightarrow a, C \rightarrow AB$$

El grafo asociado es:



Tiene ciclos: Lenguaje finito.



### Propiedades de los lenguajes libres del contexto

1. Lema de Bombeo
2. Operaciones con lenguajes libres del contexto
  1. Cerradas
  2. No cerradas
3. Algoritmos para gramáticas libres del contexto
  1. Algoritmos de pertenencia
    1. Cocke-Younger-Kasami
    2. Early
  4. Problemas indecidibles



## Algoritmos de pertenencia

Dada una gramática de tipo 2,  $G = (V, T, P, S)$  y una palabra  $u \in T^*$ , determinar si la palabra puede ser generada por la gramática.

Ya hemos visto algoritmos anteriormente para gramáticas sin producciones nulas ni unitarias o para gramáticas en forma normal de Greibach.

Eran algoritmos de búsqueda en el espacio de todas las posibles derivaciones.

Aquí vamos a ver algoritmos más sofisticados.

- El algoritmo de Cocke-Younger-Kasami para gramáticas en forma normal de Chomsky.
- El algoritmo de Early para gramáticas cualesquiera



### Propiedades de los lenguajes libres del contexto

1. Lema de Bombeo
2. Operaciones con lenguajes libres del contexto
  1. Cerradas
  2. No cerradas
3. Algoritmos para gramáticas libres del contexto
  1. Algoritmos de pertenencia
    1. Cocke-Younger-Kasami
    2. Early
4. Problemas indecidibles



## Idea del algoritmo

Complejidad  $O(n^3)$ , donde  $n$  es la longitud de la palabra  $u$ .

Para gramáticas en forma normal de Chomsky.

$u_{i,j}$  subcadena de  $u$  que comienza en la posición  $i$  y tiene longitud  $j$  ( $j = 1, \dots, n$ ,  $i = 1, \dots, n-j+1$ ).

Se trata de calcular  $V_{i,j}$ : variables que generan  $u_{i,j}$ .

- **Condición básica:** Si el  $i$ -ésimo símbolo de  $u$  es  $a$  y tenemos la producción  $A \rightarrow a$ , entonces  $A \in V_{i,1}$ .
- **Condición recursiva** ( $j > 1$ ): Si  $A \rightarrow BC$  es una producción y  $B \in V_{i,k}$ ,  $C \in V_{i+k, j-k}$ , entonces  $A \in V_{i,j}$

$$A \Rightarrow BC \Rightarrow u_{i,k}u_{i+k, j-k} = u_{i,j}$$

### Algoritmo

1. Para  $i = 1$  hasta  $n$ 
  2. Calcular  $V_{i,1} = \{A \mid A \rightarrow a \text{ es una producción y el símbolo } i\text{-ésimo de } u \text{ es } a\}$
  3. Para  $j = 2$  hasta  $n$ 
    4. Para  $i = 1$  hasta  $n-j+1$ 
      5.  $V_{i,j} = \emptyset$
      6. Para  $k = 1$  hasta  $j-1$ 
$$V_{i,j} = V_{i,j} \cup \{A \mid A \rightarrow BC \text{ es una producción, } B \in V_{i,k} \text{ y } C \in V_{i+k,j-k}\}$$

*Se calcula para todo  $i, j$  ( $j \in \{1, \dots, n\}$ ,  $i \leq n-j+1$ ), el conjunto de variables  $V_{i,j}$  que generan  $u_{i,j}$ .*

## Un ejemplo

$$S \rightarrow AB|BC, A \rightarrow BA|a, B \rightarrow CC|b, C \rightarrow AB|a$$
Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaaa*

$u_{11}$	$u_{21}$	$u_{31}$	$u_{41}$	$u_{51}$
$V_{11}$	$V_{21}$	$V_{31}$	$V_{41}$	$V_{51}$
$V_{12}$	$V_{22}$	$V_{32}$	$V_{42}$	
$V_{13}$	$V_{23}$	$V_{33}$		
$V_{14}$	$V_{24}$			
$V_{15}$				

## Un ejemplo

$$S \rightarrow AB|BC, A \rightarrow BA|a, B \rightarrow CC|b, C \rightarrow AB|a$$

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaaa*. Cálculo 2<sup>a</sup> fila

$u_{11}$	$u_{21}$	$u_{31}$	$u_{41}$	$u_{51}$
	$V_{21}$	$V_{21}$		
	$V_{22}$			

## Un ejemplo

$$S \rightarrow AB|BC, A \rightarrow BA|a, B \rightarrow CC|b, C \rightarrow AB|a$$

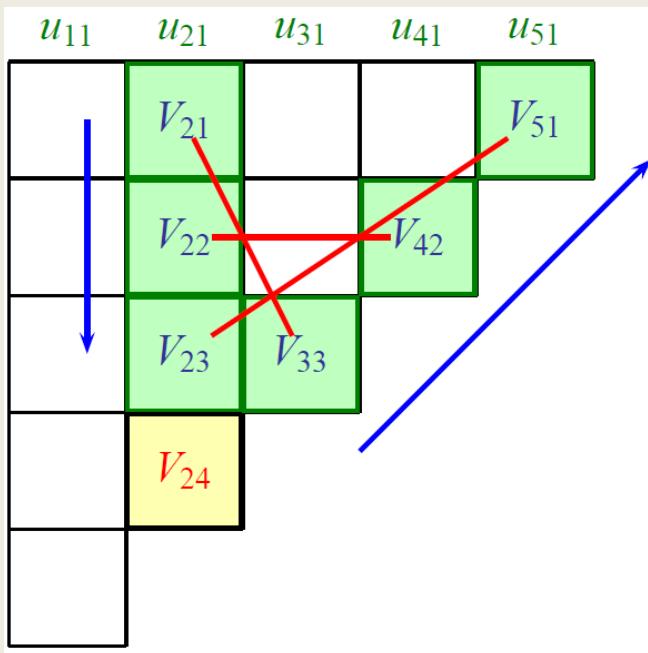
Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaaa*. Cálculo 3<sup>a</sup> fila

$u_{11}$	$u_{21}$	$u_{31}$	$u_{41}$	$u_{51}$
	$V_{21}$			$V_{41}$
	$V_{22}$		$V_{32}$	
	$V_{23}$			

## Un ejemplo

$$S \rightarrow AB|BC, A \rightarrow BA|a, B \rightarrow CC|b, C \rightarrow AB|a$$

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaaa*. Cálculo 4<sup>a</sup> fila.



### Un ejemplo

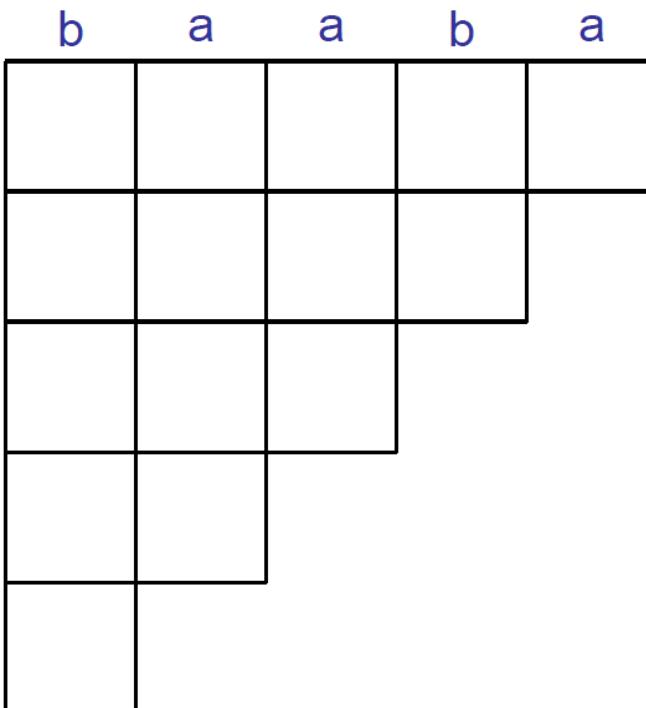
Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$$\begin{aligned} S &\rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B &\rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{aligned}$$

### Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

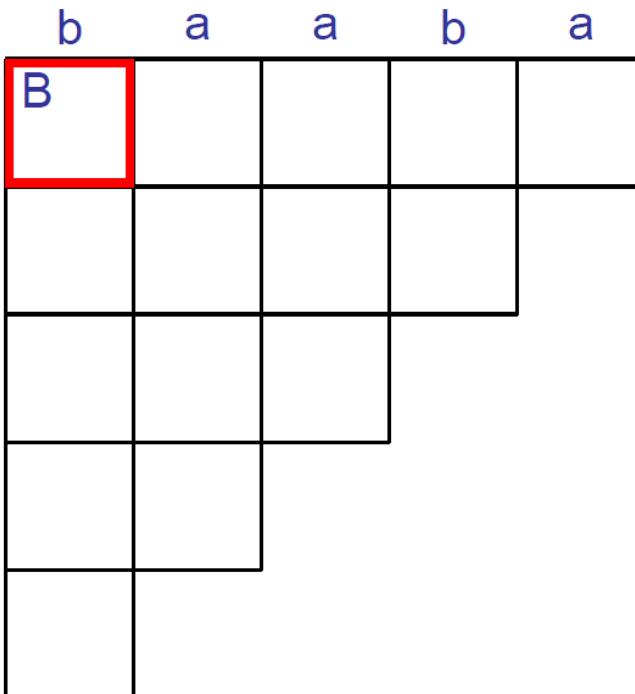
$$B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

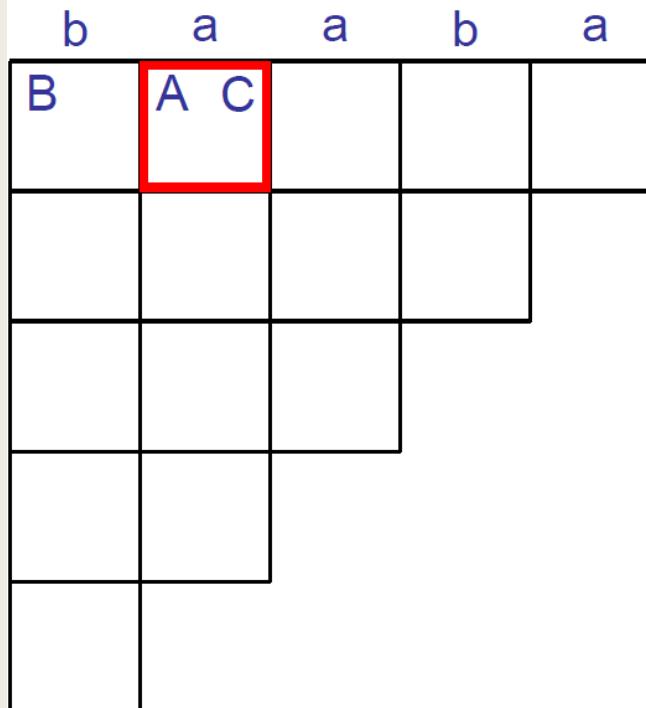
$$B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

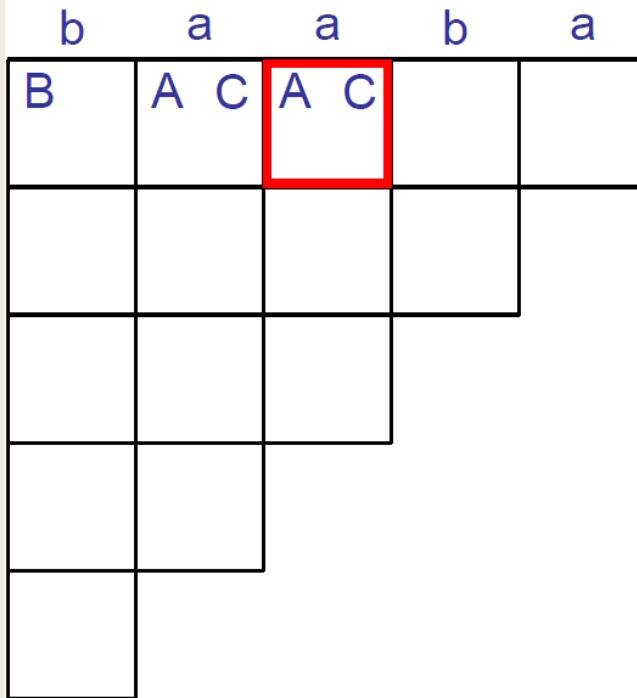
$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



### Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

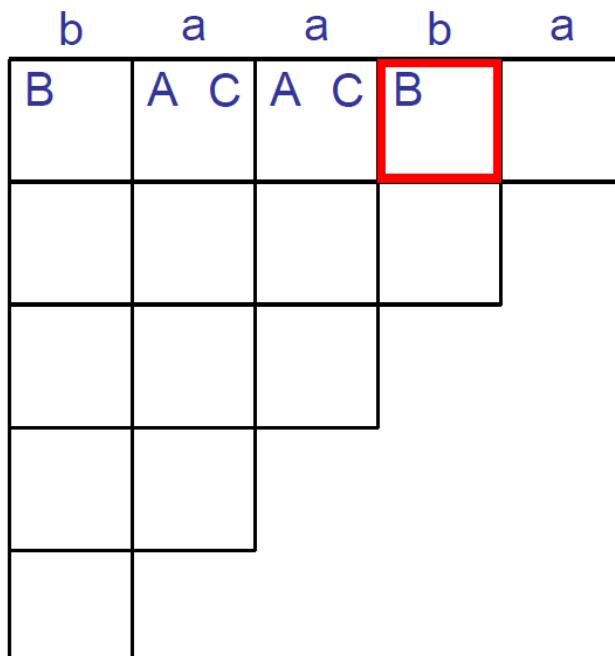
$S \rightarrow AB, S \rightarrow BC, A \rightarrow BA, A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, B \rightarrow b, C \rightarrow AB, C \rightarrow a$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

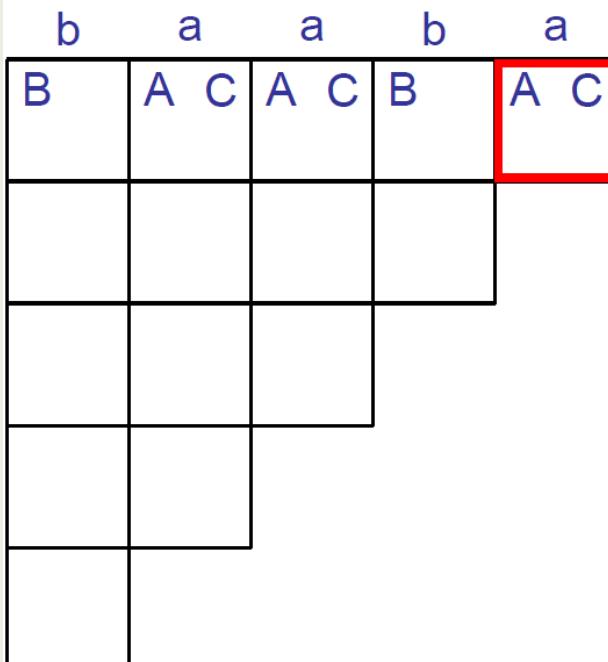
$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

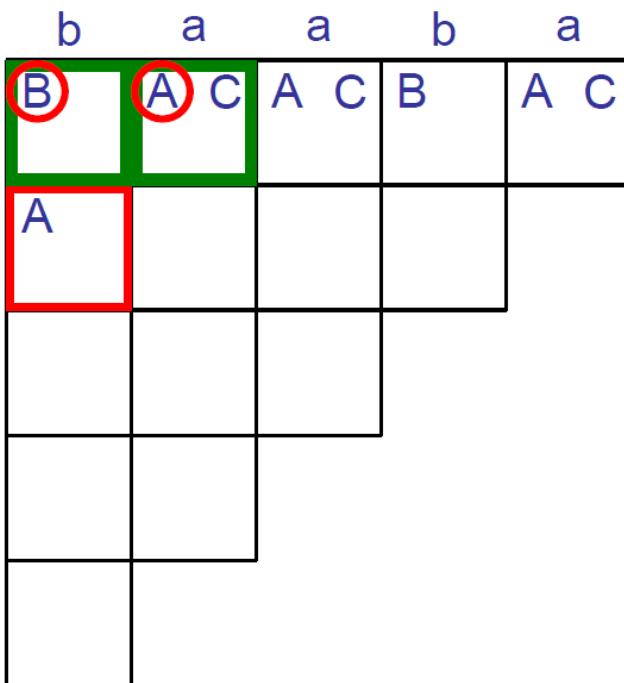
$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

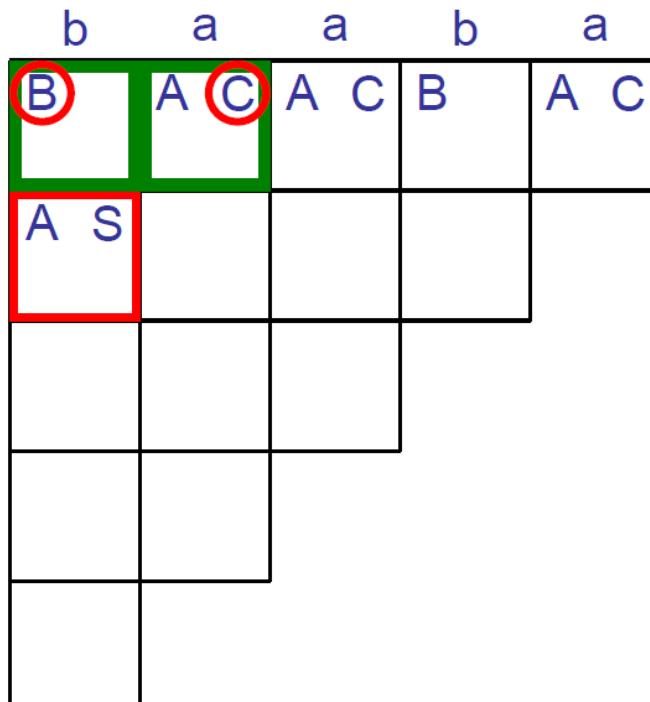
$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA,$  A  $\rightarrow BA,$   $A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

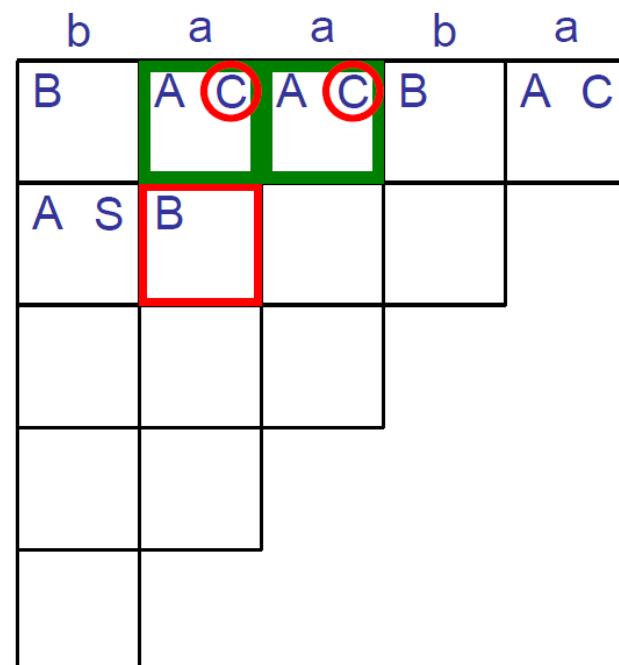
$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC,$   $A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

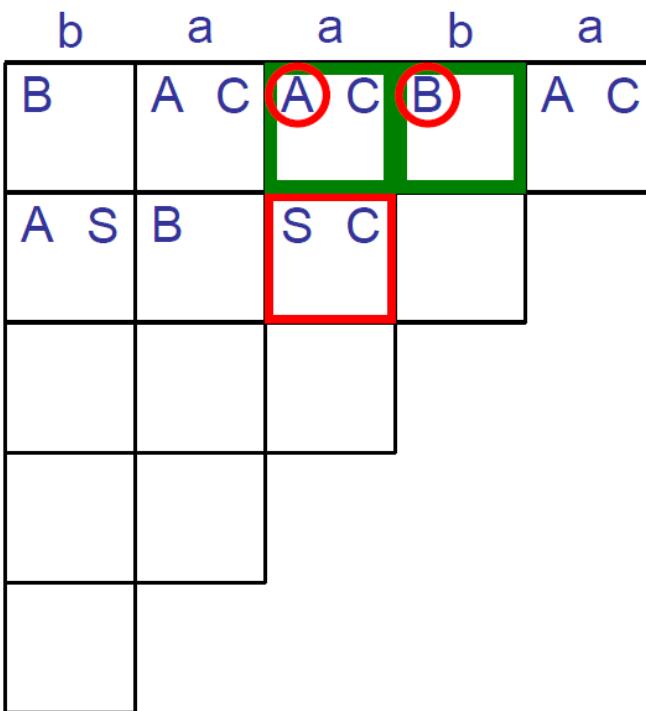
$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



### Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

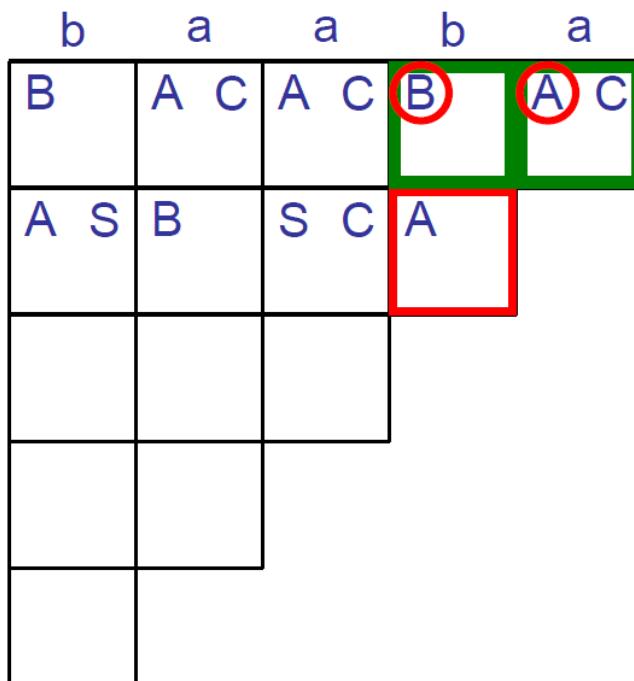
$$\begin{array}{llll} S \rightarrow AB, & S \rightarrow BC, & A \rightarrow BA, & A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, & B \rightarrow b, & C \rightarrow AB, & C \rightarrow a \end{array}$$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

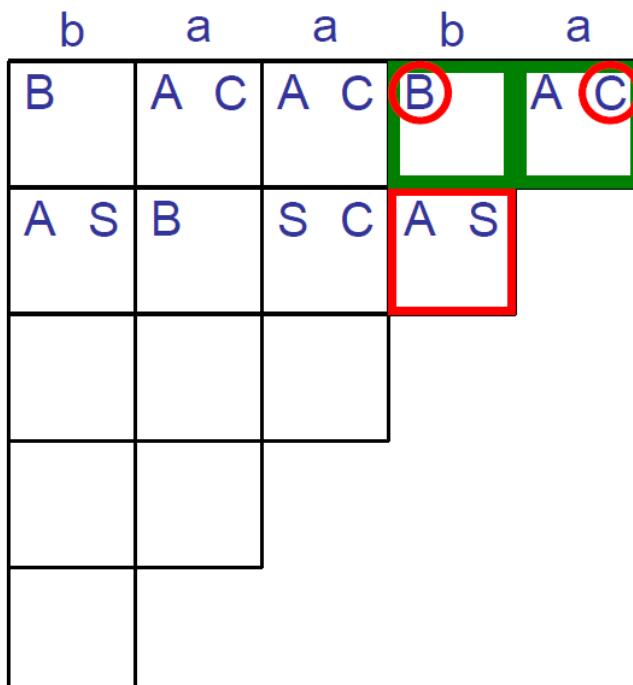
$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA,$  A → BA.  $A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

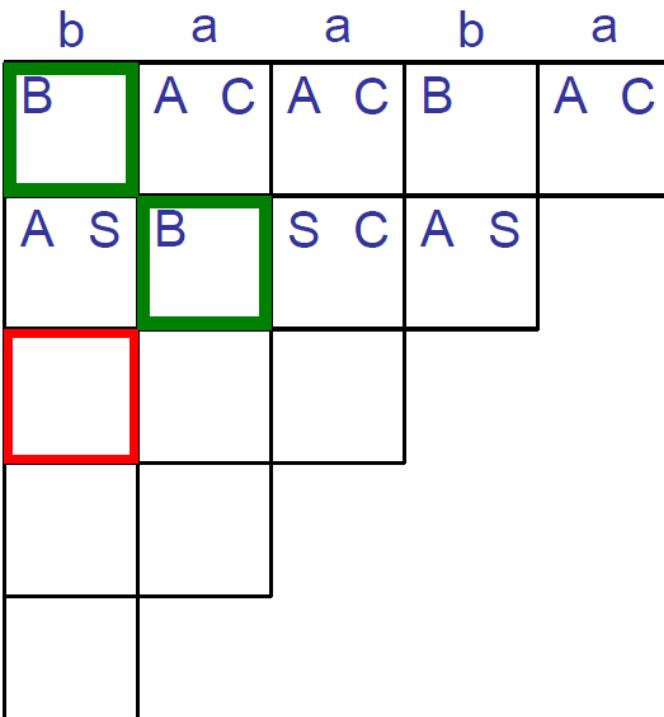
$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



### Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

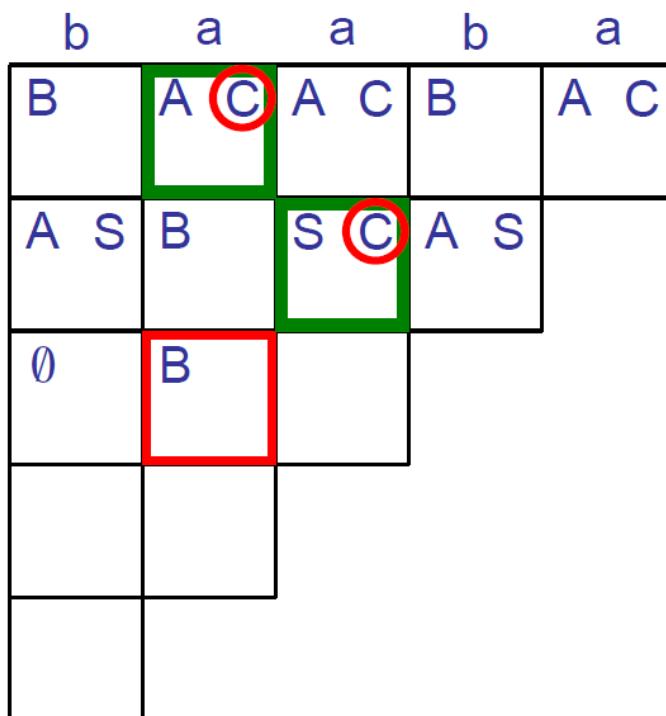
$$\begin{aligned} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{aligned}$$

	b	a	a	b	a
B	A C	A C	B	A C	
A S	B	S C A S			

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



### Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

b	a	a	b	a
B	A C	A C	B	A C
A S	B	S C A S		
$\emptyset$	B			

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

	b	a	a	b	a
B	A C	A C	B	A C	
A S	B	S C	A S		
Ø	B				

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

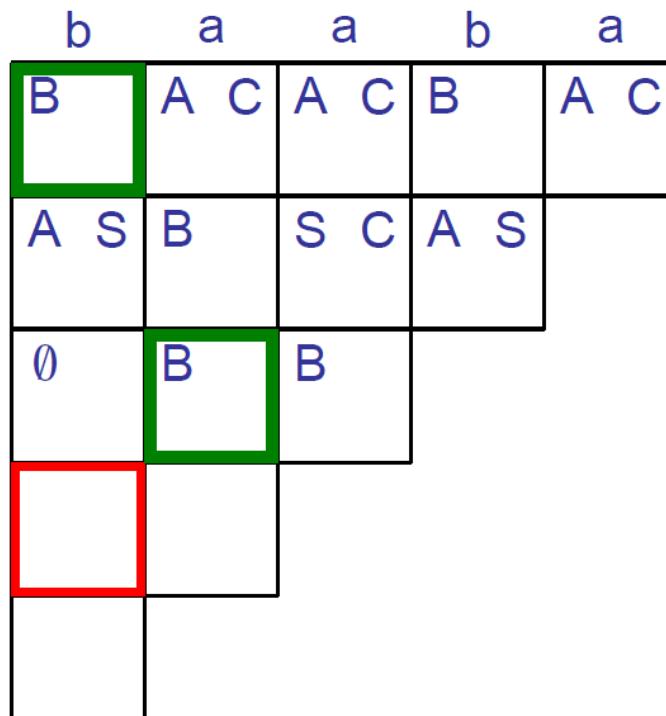
$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

	b	a	a	b	a
B	A C	A C	B	A C	
A S	B	S C	A S		
$\emptyset$	B	B			

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

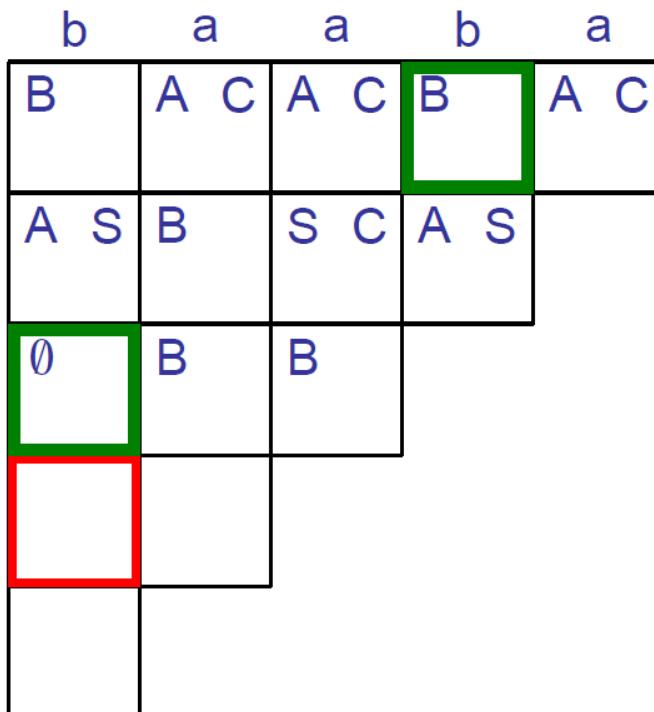
$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

	b	a	a	b	a
B	A C	A C	B	A C	
A S	B	S C A S			
$\emptyset$	B	B			

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



### Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$S \rightarrow AB,$   $S \rightarrow BC,$   $A \rightarrow BA,$   $A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC,$   $B \rightarrow b,$   $C \rightarrow AB,$   $C \rightarrow a$

	b	a	a	b	a
B		A C	A C	B	A C
A S	B		S C A S		
$\emptyset$	B		B		
$\emptyset$		S C			

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$S \rightarrow AB, S \rightarrow BC, A \rightarrow BA,$   $A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, B \rightarrow b, C \rightarrow AB, C \rightarrow a$

	b	a	a	b	a
	B	A C	A C	B	A C
	A S	<b>B</b>	S C	<b>A</b> S	
	$\emptyset$	B	B		
	$\emptyset$	<b>S C</b>	A		

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

	b	a	a	b	a
	B	A C	A C	B	A C
	A S	B	S C	A S	
	Ø	B	B		
	Ø	S C	A		

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

	b	a	a	b	a
(B)	A C	A C	B	A C	
A S	B	S C A S			
Ø	B	B			
Ø	S C	(A)			
S A					

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

	b	a	a	b	a
B	A C	A C	B	A C	
<b>A</b> S	B	S C A S			
$\emptyset$	B	<b>B</b>			
$\emptyset$	S C				
	A				
	<b>S A</b>				
	C				

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

	b	a	a	b	a
B	A C	A C	B	A C	
A S	B	S C	A S		
Ø	B	B			
Ø	S C	A			
S A					
C					

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

	b	a	a	b	a
B	A C	A C	B	A C	
A S	B	S C	A S		
$\emptyset$	B	B			
$\emptyset$	S C				
S A					
C					

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

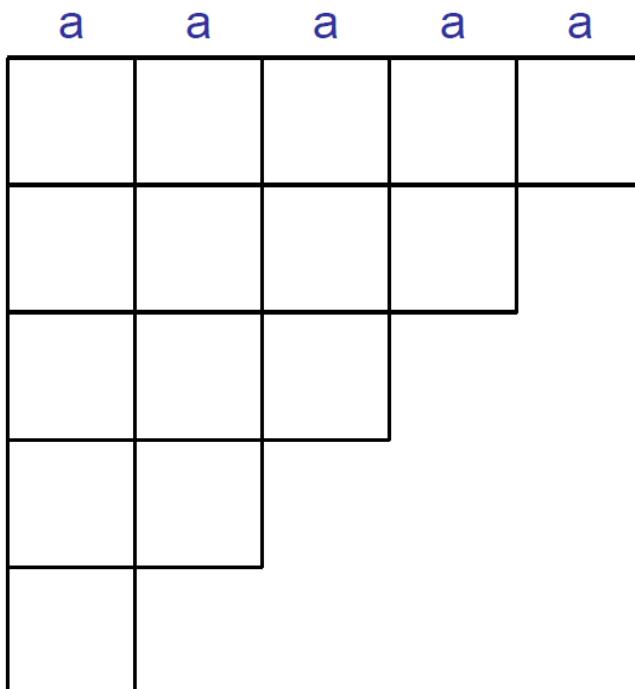
	b	a	a	b	a
B	A C	A C	B	A C	
A S	B	S C	A S		
Ø	B	B			
Ø	S C				
	A				
S	A				
C					

La palabra *baaba* es aceptada

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

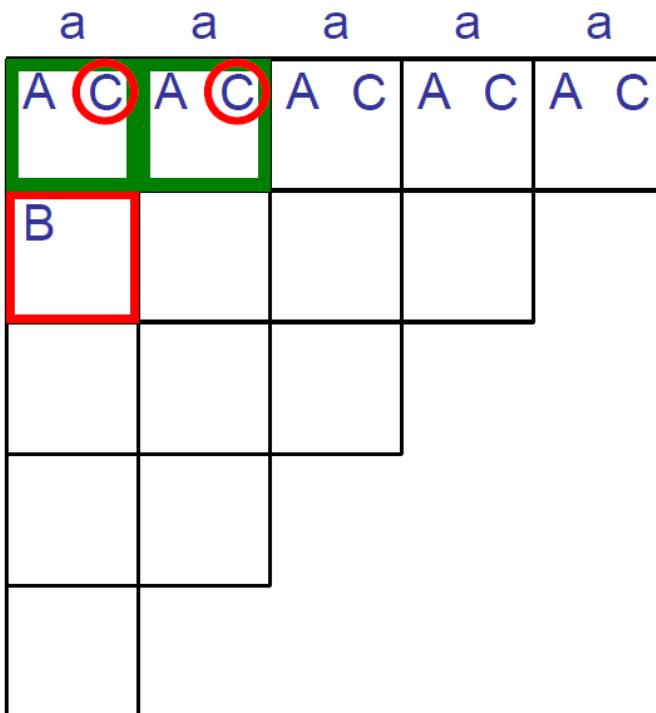
$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

a	a	a	a	a
A	C	A	C	A

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

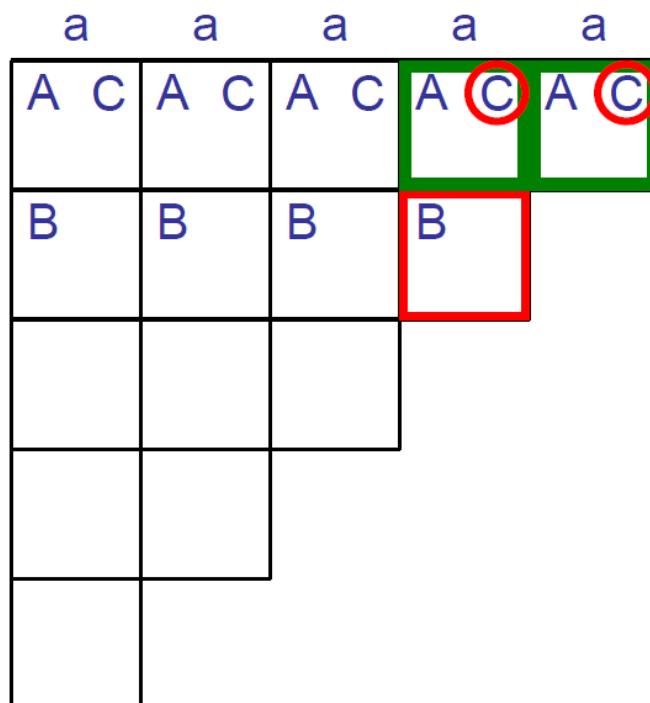
$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC. \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

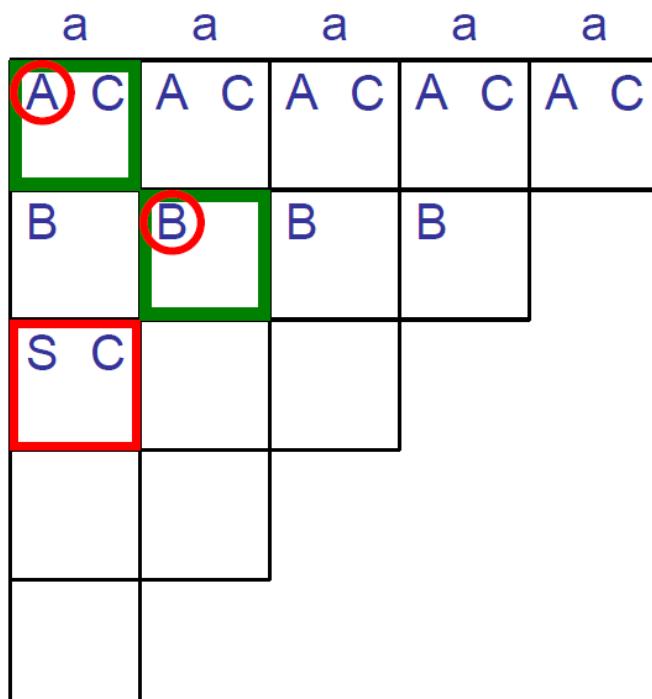
$$\begin{array}{llll} S \rightarrow AB, & S \rightarrow BC, & A \rightarrow BA, & A \rightarrow a, \\ \textcircled{B \rightarrow CC}, & B \rightarrow b, & C \rightarrow AB, & C \rightarrow a \end{array}$$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$S \rightarrow AB.$   $S \rightarrow BC,$   $A \rightarrow BA,$   $A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC,$   $B \rightarrow b,$   $C \rightarrow AB.$   $C \rightarrow a$



### Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

	a	a	a	a	a
A	C	A	C	A	C
B		B	B	B	
S	C				
A					

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

a	a	a	a	a
A	C	A	C	A
B		B		B
S	C	S	C	
A				

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

a	a	a	a	a
A	C	A	C	A
B	(B)	B	B	
S	C	S	C	
A	A			

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

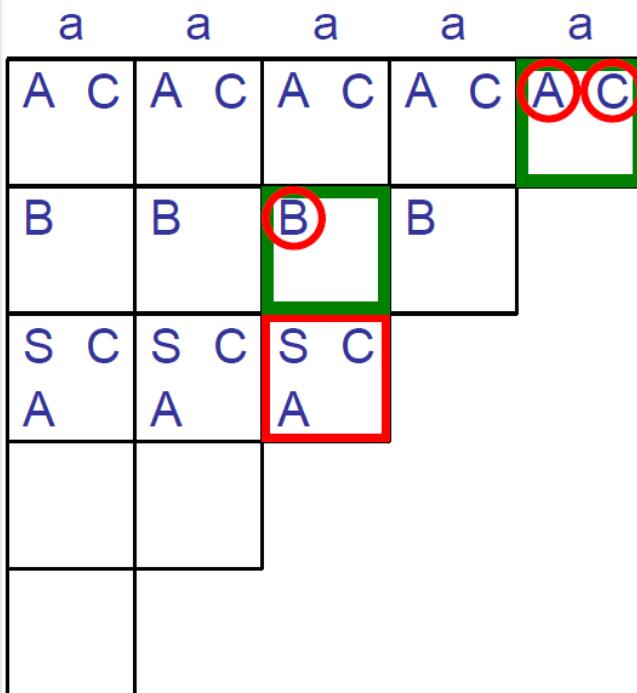
$S \rightarrow AB,$   $S \rightarrow BC,$   $A \rightarrow BA,$   $A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC,$   $B \rightarrow b,$   $C \rightarrow AB,$   $C \rightarrow a$

a	a	a	a	a	a
A	C	A	C	A	C
B		B		B	
S	C	S	C	S	C
A		A			

### Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

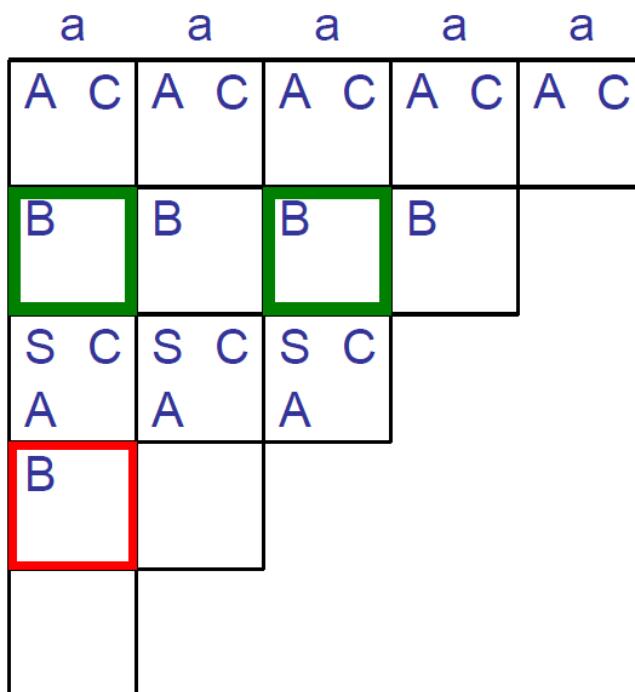
$$\begin{array}{llll} S \rightarrow AB, & S \rightarrow BC, & A \rightarrow BA, & A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, & B \rightarrow b, & C \rightarrow AB, & C \rightarrow a \end{array}$$

a	a	a	a	a
A	C	A	C	A
B	B	B	B	
S	C	S	C	S
A	A	A		
B				

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

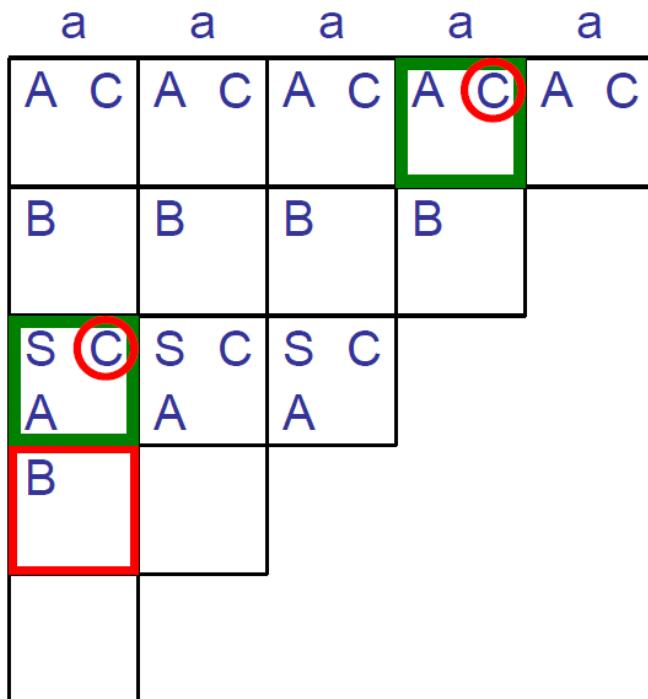
$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



### Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$



## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ \textcircled{B \rightarrow CC}, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

	a	a	a	a	a
A	C	A	C	A	C
B		B		B	
S	C	S	C	S	C
A		A		A	
B		B			

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

	a	a	a	a	a
A	C	A	C	A	C
B		B		B	
S	C	S	C	S	C
A		A		A	
B		B			

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$S \rightarrow AB, S \rightarrow BC, A \rightarrow BA, A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC.$   $B \rightarrow b, C \rightarrow AB, C \rightarrow a$

a	a	a	a	a
A C	A C	A C	A C	A C
B	B	B	B	
S C	S C	S C	S C	
A	A	A		
B	B			

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: ***baaba,aaaaa***

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

a	a	a	a	a
A	C	A	C	A
B	B	B	B	
S	C	S	C	S
A	A	A		
B	B			
S	C			

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

	a	a	a	a	a
A	C	A	C	A	C
B		B	B	B	
S	C	S	C	S	C
A	A	A	A	A	
B		B			
S	C				
A					

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$S \rightarrow AB,$   $S \rightarrow BC,$   $A \rightarrow BA,$   $A \rightarrow a,$   
 $B \rightarrow CC,$   $B \rightarrow b,$   $C \rightarrow AB,$   $C \rightarrow a$

	a	a	a	a	a
A	C	A	C	A	C
B		B		B	
S	C	S	C	S	C
A		A		A	
B		B			
S	C				
A					

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba.aaaaa*

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

a	a	a	a	a
A	C	A	C	A
B		B		B
S	C	S	C	S
A		A		A
B			B	
S	C			
A				

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baaba,aaaaa*

$$\begin{array}{l} S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \\ B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a \end{array}$$

	a	a	a	a	a
A	C	A	C	A	C
B		B		B	
S	C	S	C	S	C
A		A		A	
B		B			
(S)	C				
A					

La palabra *aaaaaa* es aceptada



### Propiedades de los lenguajes libres del contexto

1. Lema de Bombeo
2. Operaciones con lenguajes libres del contexto
  1. Cerradas
  2. No cerradas
3. Algoritmos para gramáticas libres del contexto
  1. Algoritmos de pertenencia
    1. Cocke-Younger-Kasami
    2. Early
4. Problemas indecidibles



## Idea del algoritmo

Supondremos que  $u[i..j]$  es la subcadena de  $u$  que va de la posición  $i$  a la posición  $j$ .

El algoritmo producirá registros de la forma  $(i, j, A, \alpha, \beta)$ , donde  $i$  y  $j$  son enteros y  $A \rightarrow \alpha\beta$  es una producción de la gramática.

Un registro indicará un hecho y un objetivo:

- El **hecho** es que  $u[i+1..j]$  es derivable a partir de  $\alpha$  .
- El **objetivo** es encontrar todos los  $k$  tales que  $\beta$  deriva a  $u[j+1..k]$ .  
Si encontramos uno de estos  $k$  sabemos que  $A$  deriva  $u[i+1..k]$ .

Para cada  $j$ ,  $REGISTROS[j]$  contendrá todos los registros existentes de la forma  $(i, j, A, \alpha, \beta)$ .

## Registros

- Si  $(i, j, A, \alpha, \beta)$  es un registro, a  $\beta$  le llamamos la **cadena objetivo generadora**.
- A los registros en los que  $\alpha = \varepsilon$ ,  $(j, j, A, \varepsilon, \beta)$ , se les llama **registros objetivo**.
- A los registros en los que  $\beta = \varepsilon$ ,  $(i, j, A, \alpha, \varepsilon)$ , se les llama **registros completos**. Indican que  $A \Rightarrow \alpha \Rightarrow u[i+1..j]$ .
- Si  $(i, j, A, \alpha, \varepsilon)$  es un objetivo completo y  $(h, i, B, \gamma, A\delta)$  es un registro, podemos construir  $(h, j, B, \gamma A, \delta)$

## Algoritmo

### 1. Inicialización.-

- $REGISTROS[0] = \{(0,0,S, \varepsilon, \beta) : S \rightarrow \beta \text{ es una producción}\}$
- $REGISTROS[j] = \emptyset$  para  $j = 1, \dots, n$ .
- $j = 0$

**2. Clausura.-** Para cada registro  $(i, j, A, \alpha, B\gamma)$  en  $REGISTROS[j]$  y cada producción  $B \rightarrow \delta$ , crear el registro  $(j, j, B, \varepsilon, \delta)$  e insertarlo en  $REGISTROS[j]$ . Repetir la operación recursivamente para las variables de los nuevos registros insertados.

**3. Avance.-** Para cada registro  $(i, j, A, \alpha, c\gamma)$  en  $REGISTROS[j]$ , donde  $c$  es un símbolo terminal que aparece en la posición  $j+1$  de  $u$ , crear  $(i, j+1, A, \alpha, c, \gamma)$  e insertarlo en  $REGISTROS[j+1]$ .

Hacer  $j = j+1$ .

**4. Terminación.-** Para cada par de registros de la forma  $(h, i, B, \gamma, A\delta)$  en  $REGISTROS[i]$  y  $(i, j, A, \alpha, \varepsilon)$  en  $REGISTROS[j]$ , crear el nuevo registro  $(h, j, B, \gamma, A, \delta)$  e insertarlo en  $REGISTROS[j]$ .

**5.** Si  $j < n$  ir a P2.

**6.** Si en  $REGISTROS[n]$  hay un registro de la forma  $(0, n, S, \alpha, \varepsilon)$ , entonces  $u$  es generada. En caso contrario no es generada.

## Un ejemplo

Comprobar la pertenencia de: *baa*

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, S \rightarrow BC, A \rightarrow BA, A \rightarrow a, B \rightarrow CC, B \rightarrow b, C \rightarrow AB, C \rightarrow a$

Palabra  $baa$ .

$REGISTROS[0] : (0, 0, S, \epsilon, AB), (0, 0, S, \epsilon, BC),$

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0] :*  $(0, 0, S, \epsilon, AB), (0, 0, S, \epsilon, BC), (0, 0, A, \epsilon, BA),$   
 $(0, 0, A, \epsilon, a),$

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0] :*  $(0, 0, S, \epsilon, AB), (0, 0, S, \epsilon, BC), (0, 0, A, \epsilon, BA),$   
 $(0, 0, A, \epsilon, a), (0, 0, B, \epsilon, CC), (0, 0, B, \epsilon, b),$

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0] :*(0, 0,  $S, \epsilon, AB$ ), (0, 0,  $S, \epsilon, BC$ ), (0, 0,  $A, \epsilon, BA$ ),  
(0, 0,  $A, \epsilon, a$ ), (0, 0,  $B, \epsilon, CC$ ), (0, 0,  $B, \epsilon, b$ ), (0, 0,  $C, \epsilon, AB$ ), (0, 0,  $C, \epsilon, a$ ),

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0] :*(0,0,S, $\epsilon$ ,AB), (0,0,S, $\epsilon$ ,BC), (0,0,A, $\epsilon$ ,BA),

(0,0,A, $\epsilon$ ,a), (0,0,B, $\epsilon$ ,CC), (0,0,B, $\epsilon$ ,b), (0,0,C, $\epsilon$ ,AB), (0,0,C, $\epsilon$ ,a),

*REGISTROS[1] :*(0,1,B,b, $\epsilon$ ),

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0] : (0, 0, S, ε, AB), (0, 0, S, ε, BC), (0, 0, A, ε, BA),*

*(0, 0, A, ε, a), (0, 0, B, ε, CC), (0, 0, B, ε, b), (0, 0, C, ε, AB), (0, 0, C, ε, a),*

*REGISTROS[1] : (0, 1, B, b, ε) (0, 1, S, B, C)*

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0] :*(0, 0,  $S, \epsilon, AB$ ), (0, 0,  $S, \epsilon, BC$ ), (0, 0,  $A, \epsilon, BA$ ),

(0, 0,  $A, \epsilon, a$ ), (0, 0,  $B, \epsilon, CC$ ), (0, 0,  $B, \epsilon, b$ ), (0, 0,  $C, \epsilon, AB$ ), (0, 0,  $C, \epsilon, a$ ),

*REGISTROS[1] :*(0, 1,  $B, b, \epsilon$ ), (0, 1,  $S, B, C$ ), (0, 1,  $A, B, A$ ),

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0] :*(0,0,S, $\epsilon$ ,AB), (0,0,S, $\epsilon$ ,BC), (0,0,A, $\epsilon$ ,BA),

(0,0,A, $\epsilon$ ,a), (0,0,B, $\epsilon$ ,CC), (0,0,B, $\epsilon$ ,b), (0,0,C, $\epsilon$ ,AB), (0,0,C, $\epsilon$ ,a),

*REGISTROS[1] :*(0,1,B,b, $\epsilon$ ), (0,1,S,B,C) , (0,1,A,B,A), (1,1,C, $\epsilon$ ,AB),

(1,1,C, $\epsilon$ ,a), (1,1,A, $\epsilon$ ,BA), (1,1,A, $\epsilon$ ,a), (1,1,B, $\epsilon$ ,CC), (1,1,B, $\epsilon$ ,b)

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0]* : $(0,0,S,\epsilon,AB), (0,0,S,\epsilon,BC), (0,0,A,\epsilon,BA),$

$(0,0,A,\epsilon,a), (0,0,B,\epsilon,CC), (0,0,B,\epsilon,b), (0,0,C,\epsilon,AB), (0,0,C,\epsilon,a),$

*REGISTROS[1]* : $(0,1,B,b,\epsilon), (0,1,S,B,C), (0,1,A,B,A), (1,1,C,\epsilon,AB),$

$(1,1,C,\epsilon,a), (1,1,A,\epsilon,BA), (1,1,A,\epsilon,a), (1,1,B,\epsilon,CC), (1,1,B,\epsilon,b)$

*REGISTROS[2]* : $(1,2,C,a,\epsilon), (1,2,A,a,\epsilon),$

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0]* : $(0, 0, S, \varepsilon, AB), (0, 0, S, \varepsilon, BC), (0, 0, A, \varepsilon, BA),$

$(0, 0, A, \varepsilon, a), (0, 0, B, \varepsilon, CC), (0, 0, B, \varepsilon, b), (0, 0, C, \varepsilon, AB), (0, 0, C, \varepsilon, a),$

*REGISTROS[1]* : $(0, 1, B, b, \varepsilon), (0, 1, S, B, C), (0, 1, A, B, A), (1, 1, C, \varepsilon, AB),$

$(1, 1, C, \varepsilon, a), (1, 1, A, \varepsilon, BA), (1, 1, A, \varepsilon, a), (1, 1, B, \varepsilon, CC), (1, 1, B, \varepsilon, b)$

*REGISTROS[2]* : $(1, 2, C, a, \varepsilon), (1, 2, A, a, \varepsilon), (0, 2, S, BC, \varepsilon), (0, 2, A, BA, \varepsilon),$

$(1, 2, C, A, B), (1, 2, B, C, C), (0, 2, S, A, B), (0, 2, C, A, B),$

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0]* :  $(0, 0, S, \epsilon, AB), (0, 0, S, \epsilon, BC), (0, 0, A, \epsilon, BA),$

$(0, 0, A, \epsilon, a), (0, 0, B, \epsilon, CC), (0, 0, B, \epsilon, b), (0, 0, C, \epsilon, AB), (0, 0, C, \epsilon, a),$

*REGISTROS[1]* :  $(0, 1, B, b, \epsilon), (0, 1, S, B, C), (0, 1, A, B, A), (1, 1, C, \epsilon, AB),$

$(1, 1, C, \epsilon, a), (1, 1, A, \epsilon, BA), (1, 1, A, \epsilon, a), (1, 1, B, \epsilon, CC), (1, 1, B, \epsilon, b)$

*REGISTROS[2]* :  $(1, 2, C, a, \epsilon), (1, 2, A, a, \epsilon), (0, 2, S, BC, \epsilon), (0, 2, A, BA, \epsilon),$

$(1, 2, C, A, B), (1, 2, B, C, C), (0, 2, S, A, B), (0, 2, C, A, B), (2, 2, B, \epsilon, CC),$

$(2, 2, B, \epsilon, b), (2, 2, C, \epsilon, AB), (2, 2, C, \epsilon, a), (2, 2, A, \epsilon, BA), (2, 2, A, \epsilon, a)$

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0]* : $(0, 0, S, \epsilon, AB), (0, 0, S, \epsilon, BC), (0, 0, A, \epsilon, BA),$

$(0, 0, A, \epsilon, a), (0, 0, B, \epsilon, CC), (0, 0, B, \epsilon, b), (0, 0, C, \epsilon, AB), (0, 0, C, \epsilon, a),$

*REGISTROS[1]* : $(0, 1, B, b, \epsilon), (0, 1, S, B, C), (0, 1, A, B, A), (1, 1, C, \epsilon, AB),$

$(1, 1, C, \epsilon, a), (1, 1, A, \epsilon, BA), (1, 1, A, \epsilon, a), (1, 1, B, \epsilon, CC), (1, 1, B, \epsilon, b)$

*REGISTROS[2]* : $(1, 2, C, a, \epsilon), (1, 2, A, a, \epsilon), (0, 2, S, BC, \epsilon), (0, 2, A, BA, \epsilon),$

$(1, 2, C, A, B), (1, 2, B, C, C), (0, 2, S, A, B), (0, 2, C, A, B), (2, 2, B, \epsilon, CC),$

$(2, 2, B, \epsilon, b), (2, 2, C, \epsilon, AB), (2, 2, C, \epsilon, a), (2, 2, A, \epsilon, BA), (2, 2, A, \epsilon, a)$

*REGISTROS[3]* : $(2, 3, C, a, \epsilon), (2, 3, A, a, \epsilon),$

## Un ejemplo

$S \rightarrow AB, \quad S \rightarrow BC, \quad A \rightarrow BA, \quad A \rightarrow a, \quad B \rightarrow CC, \quad B \rightarrow b, \quad C \rightarrow AB, \quad C \rightarrow a$

Palabra *baa*.

*REGISTROS[0]* :  $(0, 0, S, \epsilon, AB), (0, 0, S, \epsilon, BC), (0, 0, A, \epsilon, BA),$

$(0, 0, A, \epsilon, a), (0, 0, B, \epsilon, CC), (0, 0, B, \epsilon, b), (0, 0, C, \epsilon, AB), (0, 0, C, \epsilon, a),$

*REGISTROS[1]* :  $(0, 1, B, b, \epsilon), (0, 1, S, B, C), (0, 1, A, B, A), (1, 1, C, \epsilon, AB),$

$(1, 1, C, \epsilon, a), (1, 1, A, \epsilon, BA), (1, 1, A, \epsilon, a), (1, 1, B, \epsilon, CC), (1, 1, B, \epsilon, b)$

*REGISTROS[2]* :  $(1, 2, C, a, \epsilon), (1, 2, A, a, \epsilon), (0, 2, S, BC, \epsilon), (0, 2, A, BA, \epsilon),$

$(1, 2, C, A, B), (1, 2, B, C, C), (0, 2, S, A, B), (0, 2, C, A, B), (2, 2, B, \epsilon, CC),$

$(2, 2, B, \epsilon, b), (2, 2, C, \epsilon, AB), (2, 2, C, \epsilon, a), (2, 2, A, \epsilon, BA), (2, 2, A, \epsilon, a)$

*REGISTROS[3]* :  $(2, 3, C, a, \epsilon), (2, 3, A, a, \epsilon), (1, 3, B, CC, \epsilon), (2, 3, B, C, C)$

$(2, 3, C, A, B), (1, 3, A, B, A)$

Terminación. Como  $(0, 3, S, a, \epsilon)$  no está en *REGISTROS[3]*, la palabra *baa* no es generada.

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

$REGISTROS[0] : (0, 0, S, \varepsilon, T), (0, 0, S, \varepsilon, S + T),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

*REGISTROS[0] :*  $(0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

*REGISTROS[0] :*  $(0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

$REGISTROS[0] : (0, 0, S, \varepsilon, T), (0, 0, S, \varepsilon, S + T), (0, 0, T, \varepsilon, F), (0, 0, T, \varepsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \varepsilon, a), (0, 0, F, \varepsilon, b), (0, 0, F, \varepsilon, (S))$

$REGISTROS[1] : (0, 1, F, (, S)),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

*REGISTROS[0]* :  $(0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

*REGISTROS[1]* :  $(0, 1, F, (, S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

$REGISTROS[0] : (0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[1] : (0, 1, F, (S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

$REGISTROS[2] : (1, 2, F, a, \epsilon),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

$REGISTROS[0] : (0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[1] : (0, 1, F, (, S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

$REGISTROS[2] : (1, 2, F, a, \epsilon),$   
 $(1, 2, T, F, \epsilon), (1, 2, S, T, \epsilon), (0, 2, F, (S, )), (1, 2, T, T, *F), (1, 2, S, S, +T)$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

*REGISTROS[0] :*  $(0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

*REGISTROS[1] :*  $(0, 1, F, (, S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

*REGISTROS[2] :*  $(1, 2, F, a, \epsilon),$   
 $(1, 2, T, F, \epsilon), (1, 2, S, T, \epsilon), (0, 2, F, (S, )), (1, 2, T, T, *F), (1, 2, S, S, +T)$

*REGISTROS[3] :*  $(1, 3, S, S+, T),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

*REGISTROS[0]* : $(0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

*REGISTROS[1]* : $(0, 1, F, (, S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

*REGISTROS[2]* : $(1, 2, F, a, \epsilon),$   
 $(1, 2, T, F, \epsilon), (1, 2, S, T, \epsilon), (0, 2, F, (S, )), (1, 2, T, T, *F), (1, 2, S, S, +T)$

*REGISTROS[3]* : $(1, 3, S, S+, T),$   
 $(3, 3, T, \epsilon, F), (3, 3, T, \epsilon, T * F), (3, 3, F, \epsilon, a), (3, 3, F, \epsilon, b), (3, 3, F, \epsilon, (S))$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

*REGISTROS[0]* : $(0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

*REGISTROS[1]* : $(0, 1, F, (, S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

*REGISTROS[2]* : $(1, 2, F, a, \epsilon),$   
 $(1, 2, T, F, \epsilon), (1, 2, S, T, \epsilon), (0, 2, F, (S, )), (1, 2, T, T, *F), (1, 2, S, S, +T)$

*REGISTROS[3]* : $(1, 3, S, S+, T),$   
 $(3, 3, T, \epsilon, F), (3, 3, T, \epsilon, T * F), (3, 3, F, \epsilon, a), (3, 3, F, \epsilon, b), (3, 3, F, \epsilon, (S))$

*REGISTROS[4]* : $(3, 4, F, b, \epsilon),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

$REGISTROS[0] : (0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[1] : (0, 1, F, (, S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

$REGISTROS[2] : (1, 2, F, a, \epsilon),$   
 $(1, 2, T, F, \epsilon), (1, 2, S, T, \epsilon), (0, 2, F, (S, )), (1, 2, T, T, *F), (1, 2, S, S, +T)$

$REGISTROS[3] : (1, 3, S, S+, T),$   
 $(3, 3, T, \epsilon, F), (3, 3, T, \epsilon, T * F), (3, 3, F, \epsilon, a), (3, 3, F, \epsilon, b), (3, 3, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[4] : (3, 4, F, b, \epsilon), (3, 4, T, F, \epsilon), (1, 4, S, S + T, \epsilon),$   
 $(3, 4, T, T, *F), (0, 4, F, (S, )), (1, 4, S, S, +T)$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

$REGISTROS[0] : (0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[1] : (0, 1, F, (, S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

$REGISTROS[2] : (1, 2, F, a, \epsilon),$   
 $(1, 2, T, F, \epsilon), (1, 2, S, T, \epsilon), (0, 2, F, (S,)), (1, 2, T, T, *F), (1, 2, S, S, +T)$

$REGISTROS[3] : (1, 3, S, S+, T),$   
 $(3, 3, T, \epsilon, F), (3, 3, T, \epsilon, T * F), (3, 3, F, \epsilon, a), (3, 3, F, \epsilon, b), (3, 3, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[4] : (3, 4, F, b, \epsilon), (3, 4, T, F, \epsilon), (1, 4, S, S + T, \epsilon),$   
 $(3, 4, T, T, *F), (0, 4, F, (S,)), (1, 4, S, S, +T)$

$REGISTROS[5] : (0, 5, F, (S), \epsilon),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

$REGISTROS[0] : (0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[1] : (0, 1, F, (S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

$REGISTROS[2] : (1, 2, F, a, \epsilon),$   
 $(1, 2, T, F, \epsilon), (1, 2, S, T, \epsilon), (0, 2, F, (S)), (1, 2, T, T, *F), (1, 2, S, S, +T)$

$REGISTROS[3] : (1, 3, S, S+, T),$   
 $(3, 3, T, \epsilon, F), (3, 3, T, \epsilon, T * F), (3, 3, F, \epsilon, a), (3, 3, F, \epsilon, b), (3, 3, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[4] : (3, 4, F, b, \epsilon), (3, 4, T, F, \epsilon), (1, 4, S, S + T, \epsilon),$   
 $(3, 4, T, T, *F), (0, 4, F, (S)), (1, 4, S, S, +T)$

$REGISTROS[5] : (0, 5, F, (S), \epsilon), (0, 5, T, F, \epsilon), (0, 5, S, T, \epsilon), (0, 5, T, T, *F), (0, 5, S, S, +T),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

$REGISTROS[0] : (0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[1] : (0, 1, F, (S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

$REGISTROS[2] : (1, 2, F, a, \epsilon),$   
 $(1, 2, T, F, \epsilon), (1, 2, S, T, \epsilon), (0, 2, F, (S)), (1, 2, T, T, *F), (1, 2, S, S, +T)$

$REGISTROS[3] : (1, 3, S, S+, T),$   
 $(3, 3, T, \epsilon, F), (3, 3, T, \epsilon, T * F), (3, 3, F, \epsilon, a), (3, 3, F, \epsilon, b), (3, 3, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[4] : (3, 4, F, b, \epsilon), (3, 4, T, F, \epsilon), (1, 4, S, S + T, \epsilon),$   
 $(3, 4, T, T, *F), (0, 4, F, (S)), (1, 4, S, S, +T)$

$REGISTROS[5] : (0, 5, F, (S), \epsilon), (0, 5, T, F, \epsilon), (0, 5, S, T, \epsilon), (0, 5, T, T, *F), (0, 5, S, S, +T),$

$REGISTROS[6] : (0, 6, T, T *, F),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

*REGISTROS[0] :*  $(0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

*REGISTROS[1] :*  $(0, 1, F, (S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

*REGISTROS[2] :*  $(1, 2, F, a, \epsilon),$   
 $(1, 2, T, F, \epsilon), (1, 2, S, T, \epsilon), (0, 2, F, (S)), (1, 2, T, T, *F), (1, 2, S, S, +T)$

*REGISTROS[3] :*  $(1, 3, S, S+, T),$   
 $(3, 3, T, \epsilon, F), (3, 3, T, \epsilon, T * F), (3, 3, F, \epsilon, a), (3, 3, F, \epsilon, b), (3, 3, F, \epsilon, (S))$

*REGISTROS[4] :*  $(3, 4, F, b, \epsilon), (3, 4, T, F, \epsilon), (1, 4, S, S + T, \epsilon),$   
 $(3, 4, T, T, *F), (0, 4, F, (S)), (1, 4, S, S, +T)$

*REGISTROS[5] :*  $(0, 5, F, (S), \epsilon), (0, 5, T, F, \epsilon), (0, 5, S, T, \epsilon), (0, 5, T, T, *F), (0, 5, S, S, +T),$

*REGISTROS[6] :*  $(0, 6, T, T *, F), (6, 6, F, \epsilon, a), (6, 6, F, \epsilon, b), (6, 6, F, \epsilon, (S)),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a + b) * a$

$REGISTROS[0] : (0, 0, S, \varepsilon, T), (0, 0, S, \varepsilon, S + T), (0, 0, T, \varepsilon, F), (0, 0, T, \varepsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \varepsilon, a), (0, 0, F, \varepsilon, b), (0, 0, F, \varepsilon, (S))$

$REGISTROS[1] : (0, 1, F, (S)), (1, 1, S, \varepsilon, T), (1, 1, S, \varepsilon, S + T), (1, 1, T, \varepsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \varepsilon, T * F), (1, 1, F, \varepsilon, a), (1, 1, F, \varepsilon, b), (1, 1, F, \varepsilon, (S)),$

$REGISTROS[2] : (1, 2, F, a, \varepsilon),$   
 $(1, 2, T, F, \varepsilon), (1, 2, S, T, \varepsilon), (0, 2, F, (S)), (1, 2, T, T, *F), (1, 2, S, S, +T)$

$REGISTROS[3] : (1, 3, S, S+, T),$   
 $(3, 3, T, \varepsilon, F), (3, 3, T, \varepsilon, T * F), (3, 3, F, \varepsilon, a), (3, 3, F, \varepsilon, b), (3, 3, F, \varepsilon, (S))$

$REGISTROS[4] : (3, 4, F, b, \varepsilon), (3, 4, T, F, \varepsilon), (1, 4, S, S + T, \varepsilon),$   
 $(3, 4, T, T, *F), (0, 4, F, (S)), (1, 4, S, S, +T)$

$REGISTROS[5] : (0, 5, F, (S), \varepsilon), (0, 5, T, F, \varepsilon), (0, 5, S, T, \varepsilon), (0, 5, T, T, *F), (0, 5, S, S, +T),$

$REGISTROS[6] : (0, 6, T, T *, F), (6, 6, F, \varepsilon, a), (6, 6, F, \varepsilon, b), (6, 6, F, \varepsilon, (S)),$

$REGISTROS[7] : (6, 7, F, a, \varepsilon),$

## Otro ejemplo

$S \rightarrow T, \quad S \rightarrow S + T, \quad T \rightarrow F, \quad T \rightarrow T * F, \quad F \rightarrow a, \quad F \rightarrow b, \quad F \rightarrow (S)$

Palabra:  $(a+b) * a$

$REGISTROS[0] : (0, 0, S, \epsilon, T), (0, 0, S, \epsilon, S + T), (0, 0, T, \epsilon, F), (0, 0, T, \epsilon, T * F),$   
 $(0, 0, F, \epsilon, a), (0, 0, F, \epsilon, b), (0, 0, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[1] : (0, 1, F, (S)), (1, 1, S, \epsilon, T), (1, 1, S, \epsilon, S + T), (1, 1, T, \epsilon, F),$   
 $(1, 1, T, \epsilon, T * F), (1, 1, F, \epsilon, a), (1, 1, F, \epsilon, b), (1, 1, F, \epsilon, (S)),$

$REGISTROS[2] : (1, 2, F, a, \epsilon),$   
 $(1, 2, T, F, \epsilon), (1, 2, S, T, \epsilon), (0, 2, F, (S)), (1, 2, T, T, *F), (1, 2, S, S, +T)$

$REGISTROS[3] : (1, 3, S, S+, T),$   
 $(3, 3, T, \epsilon, F), (3, 3, T, \epsilon, T * F), (3, 3, F, \epsilon, a), (3, 3, F, \epsilon, b), (3, 3, F, \epsilon, (S))$

$REGISTROS[4] : (3, 4, F, b, \epsilon), (3, 4, T, F, \epsilon), (1, 4, S, S + T, \epsilon),$   
 $(3, 4, T, T, *F), (0, 4, F, (S)), (1, 4, S, S, +T)$

$REGISTROS[5] : (0, 5, F, (S), \epsilon), (0, 5, T, F, \epsilon), (0, 5, S, T, \epsilon), (0, 5, T, T, *F), (0, 5, S, S, +T),$

$REGISTROS[6] : (0, 6, T, T *, F), (6, 6, F, \epsilon, a), (6, 6, F, \epsilon, b), (6, 6, F, \epsilon, (S)),$

$REGISTROS[7] : (6, 7, F, a, \epsilon), (0, 7, T, T * F, \epsilon), (0, 7, S, T, \epsilon), (0, 7, T, T, *F), (0, 7, S, S, +T)$

Como tenemos  $(0, 7, S, T, \epsilon)$ , entonces la palabra  $(a+b) * c$  es generada.



### Propiedades de los lenguajes libres del contexto

1. Lema de Bombeo
2. Operaciones con lenguajes libres del contexto
  1. Cerradas
  2. No cerradas
3. Algoritmos para gramáticas libres del contexto
  1. Algoritmos de pertenencia
    1. Cocke-Younger-Kasami
    2. Early
4. Problemas indecidibles



## Problemas indecidibles

Suponemos que  $G, G1$  y  $G2$  son gramáticas independientes de contexto dadas y  $R$  es un lenguaje regular. **Son indecidibles:**

- Saber si  $L(G1) \cap L(G2) = \emptyset$ .
- Determinar si  $L(G) = T^*$ , donde  $T$  es el conjunto de símbolos terminales.
- Comprobar si  $L(G1) = L(G2)$ .
- Determinar si  $L(G1) \subseteq L(G2)$ .
- Determinar si  $L(G1) = R$ .
- Comprobar si  $L(G)$  es regular.
- Determinar si  $G$  es ambigua.
- Conocer si  $L(G)$  es inherentemente ambiguo.
- Comprobar si  $L(G)$  es determinista.



UNIVERSIDAD  
DE GRANADA



# Modelos de Computación

## Grado en Ingeniería Informática

### Tema 6 – Propiedades de los lenguajes libres del contexto

Este documento está protegido por la Ley de Propiedad Intelectual ([Real Decreto Ley 1/1996 de 12 de abril](#)).  
Queda expresamente prohibido su uso o distribución sin autorización del autor.

Manuel Pegalajar Cuéllar

manupc@ugr.es

Departamento de Ciencias de la  
Computación e Inteligencia Artificial  
<http://decsai.ugr.es>