"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

Reglas:

- (1) Attadir \$ a S(S) siendo S el axioma
- (2) Si $A \rightarrow axB$ Aradir Pr(B) - λ a S(x)
- (3) Si $A \rightarrow ax$ o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$ Arradir S(A) a S(x)

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

Reglas:

(2) Si
$$A \rightarrow axB$$

Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$

(3) Si
$$A \rightarrow ax$$

o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$
Aradir $S(A)$ a $S(x)$

Por la regla (1)

El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero.

Ejemplo 1

$$(r1)$$
 S \rightarrow fAB

(r2)
$$A \rightarrow cS$$

(r3)
$$A \rightarrow \lambda$$

(r4)
$$B \rightarrow dS$$

(r5)
$$B \rightarrow \lambda$$

	1 /	2	3	4	5
S	* 1				
A	Ø				
В	Ø				

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

Reglas:

(2) Si
$$A \rightarrow axB$$

Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$

(3) Si
$$A \rightarrow ax$$

o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$
Anadir $S(A)$ a $S(x)$

Signientels)
- "Lo que viene desput de 1"
Por 12

- "Lo que viene desarés de 8"
Por 14

El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero. Como están vaciós en la revación Ejemplo 1

$$(r1)$$
 S \rightarrow fAB

$$(r2) A \rightarrow cS$$

(r3)
$$A \rightarrow \lambda$$

(r4)
$$B \rightarrow dS$$

(r5)
$$B \rightarrow \lambda$$

	1	2	3	4	5
S	*	£			
A	Ø				
В	Ø				

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

Reglas:

(2) Si
$$A \rightarrow axB$$

Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$

(3) Si
$$A \rightarrow ax$$

o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$
Anadir $S(A)$ a $S(x)$

Signiente(A):

-Pr(B) For regla (2) y In

-S(s) Por regla (3.11) y In

al haber & en Pr(B)

El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero. Ejemplo 1

(r1)
$$S \rightarrow fAB$$

$$(r2) A \rightarrow cS$$

(r3)
$$A \rightarrow \lambda$$

(r4)
$$B \rightarrow dS$$

(r5)
$$B \rightarrow \lambda$$

	1	2	3	4	5
S	*	\$			
A	ø	d,\$			
В	Ø				

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

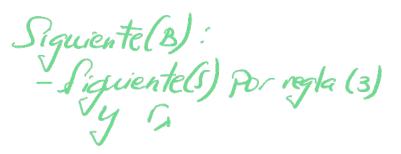
Reglas:

(2) Si
$$A \rightarrow axB$$

Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$

(3) Si
$$A \rightarrow ax$$

o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$
Aradir $S(A)$ a $S(x)$



El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero. Ejemplo 1

Gramática:

(r1)
$$S \rightarrow fAB$$

$$(r2) A \rightarrow cS$$

(r3)
$$A \rightarrow \lambda$$

(r4)
$$B \rightarrow dS$$

(r5)
$$B \rightarrow \lambda$$

	1	2	3	4	5
S	*	*			
A	Ø	d,\$			
В	Ø	\$			

Como la Heración no es iguala la anterior, Seguimos

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

Reglas:

- (2) Si $A \rightarrow axB$ Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$
- (3) Si $A \rightarrow ax$ o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$ Arradir S(A) a S(x)

Signientels)
- "Lo que viene desput de A"
Por 12

- "Lo que viene después de 8"
Por ry

El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero. Como están vacios en la reción Ejemplo 1

- (r1) S \rightarrow fAB
- $(r2) A \rightarrow cS$
- (r3) $A \rightarrow \lambda$
- (r4) $B \rightarrow dS$
- (r5) $B \rightarrow \lambda$

	1	2	3	4	5
S	*	£	\$,d		
A	Ø	d,\$			
В	Ø	\$			

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

Reglas:

(2) Si
$$A \rightarrow axB$$

Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$

(3) Si
$$A \rightarrow ax$$

o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$
Aradir $S(A)$ a $S(x)$

Signienta(A):
- Pr(B) For regla (2) y In
- S(s) Por regla (3.ii) y In
al haber & en Pr(B)

El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero.

Ejemplo 1

(r1)
$$S \rightarrow fAB$$

$$(r2) A \rightarrow cS$$

(r3)
$$A \rightarrow \lambda$$

(r4)
$$B \rightarrow dS$$

(r5)
$$B \rightarrow \lambda$$

	1	2	3	4	5
S	*	\$	\$,d		
A	Ø	d,\$	dis		
В	Ø	\$			

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

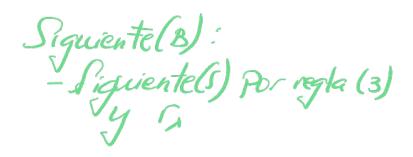
Reglas:

(2) Si
$$A \rightarrow axB$$

Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$

(3) Si
$$A \rightarrow ax$$

o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$
Avadir $S(A)$ a $S(x)$



El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero.

<u>Ejemplo 1</u>

Gramática:

(r1)
$$S \rightarrow fAB$$

(r2)
$$A \rightarrow cS$$

(r3)
$$A \rightarrow \lambda$$

(r4)
$$B \rightarrow dS$$

(r5)
$$B \rightarrow \lambda$$

	1	2	3	4	5
S	*	\$	\$,d		
A	ø	d,\$	d,\$		
В	Ø	\$	18		

Iteración 1= anterior, Continuamos

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

Reglas:

- (2) Si $A \rightarrow axB$ Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$
- (3) Si $A \rightarrow ax$ o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$ Anadir S(A) a S(x)

Signientels)
- "Lo que viene desput de 1"
Por 12

- "Lo que viene desarés de 8"
Por "4

El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero. Como están vacios en la resción Ejemplo 1

- (r1) S \rightarrow fAB
- $(r2) A \rightarrow cS$
- (r3) $A \rightarrow \lambda$
- (r4) $B \rightarrow dS$
- (r5) $B \rightarrow \lambda$

	1	2	3	4	5
S	*	\$	\$,d	8,d	
A	Ø	d,\$	dis		
В	Ø	\$	8		

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

Reglas:

(2) Si
$$A \rightarrow axB$$

Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$

(3) Si
$$A \rightarrow ax$$

o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$
Avadir $S(A)$ a $S(x)$

Signienta(A):

- Pr(B) For regla (2) y In

- S(s) Por regla (3.11) y In

al haber & en Pr(B)

El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero.

Ejemplo 1

(r1)
$$S \rightarrow fAB$$

$$(r2) A \rightarrow cS$$

(r3)
$$A \rightarrow \lambda$$

(r4)
$$B \rightarrow dS$$

(r5)
$$B \rightarrow \lambda$$

	1	2	3	4	5
S	*	\$	\$,d	\$,d	
A	Ø	d,\$	dis	d_{i}	
В	Ø	\$	8		

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

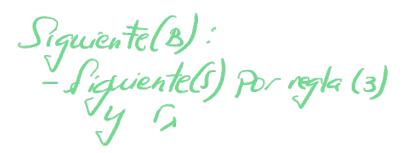
Reglas:

(2) Si
$$A \rightarrow axB$$

Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$

(3) Si
$$A \rightarrow ax$$

o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$
Aradir $S(A)$ a $S(x)$



El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero.

Ejemplo 1

Gramática:

(r1)
$$S \rightarrow fAB$$

(r2)
$$A \rightarrow cS$$

(r3)
$$A \rightarrow \lambda$$

(r4)
$$B \rightarrow dS$$

(r5)
$$B \rightarrow \lambda$$

	1	2	3	4	5
S	*	\$	\$,d	\$,d	
A	Ø	d,\$	d,\$	d_{i}	
В	Ø	\$	8	\$,d	

Iteración /= antenior, Continuamos

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

Reglas:

(2) Si
$$A \rightarrow axB$$

Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$

(3) Si
$$A \rightarrow ax$$

o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$
Anadir $S(A)$ a $S(x)$

En esta iteración, Siquiendo las reglas, Se queda igual Siguientels) = {cl, \$ { Siguiente(A) = 2d, \$ {

El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero. Siguiente (B) = ?d(\$} Ejemplo 1

Gramática:

$$(r1)$$
 S \rightarrow fAB

(r2)
$$A \rightarrow cS$$

(r3)
$$A \rightarrow \lambda$$

(r4)
$$B \rightarrow dS$$

(r5)
$$B \rightarrow \lambda$$

	1	2	3	4	5
S	*	\$	\$,d	\$,d	\$d
A	Ø		di\$		
В	Ø	\$	8	\$,d	\$,d

Iteración == anterior Paramos 12

"Terminales 'a' justo a la derecha del no terminal X en una forma derecha"

Reglas:

(2) Si
$$A \rightarrow axB$$

Aradir $Pr(B) - \lambda a S(x)$

(3) Si
$$A \rightarrow ax$$

o $A \rightarrow axB$ con $\lambda \in Pr(B)$
Arradir $S(A)$ a $S(x)$

El algoritmo iterativo es similar al del cálculo de primero.

Ejemplo 2

$$(r1)$$
 S \rightarrow A

$$(r2)$$
 S \rightarrow B

(r3)
$$A \rightarrow cA + b$$

$$(r4) A \rightarrow a$$

(r5)
$$B \rightarrow cB + a$$

(r6)
$$B \rightarrow b$$

	1	2	3	4	5
S					
A					
В					