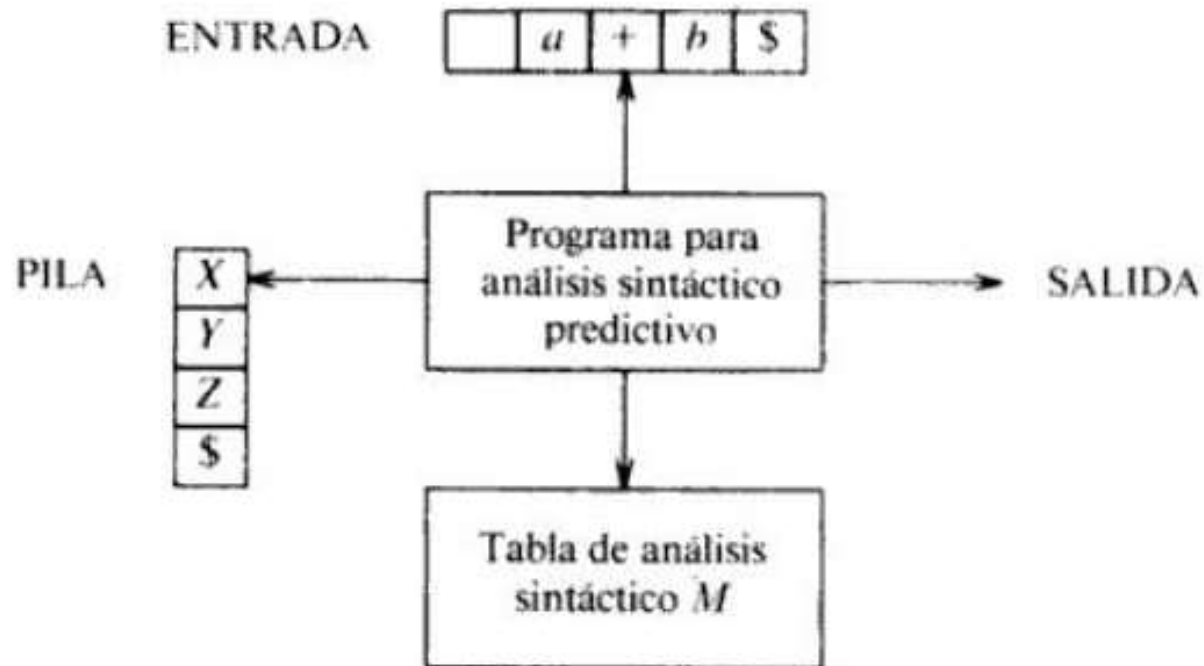


Análisis Sintáctico Descendente

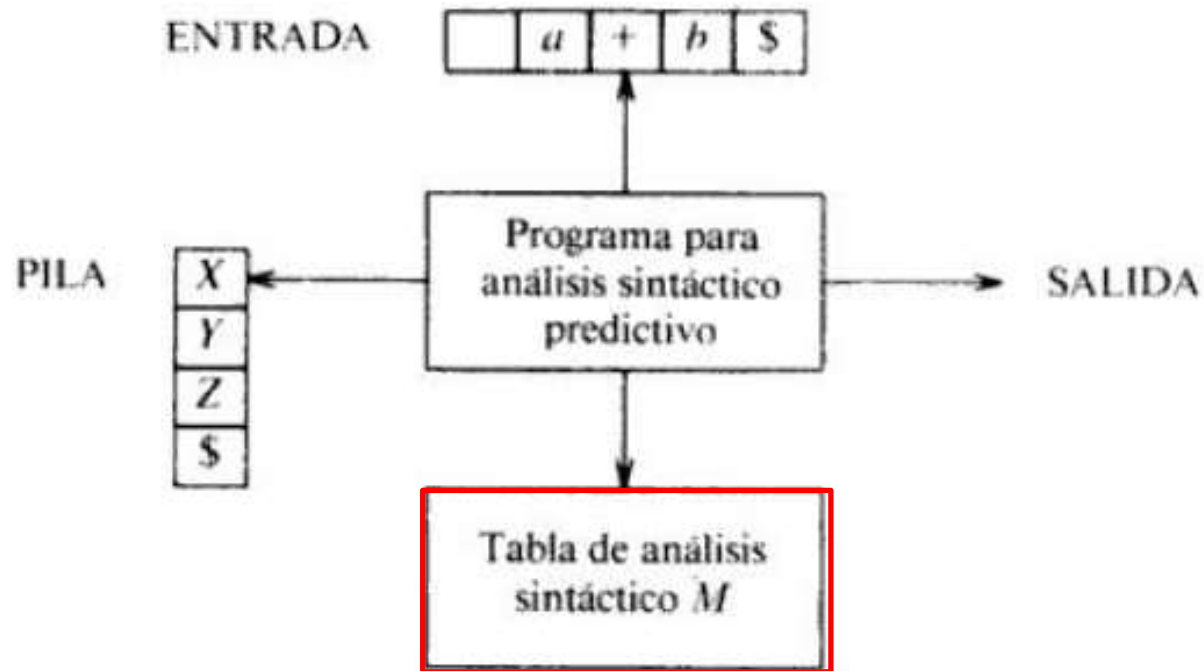
Cálculo de Primero y Siguiente

Dada la GIC:	Primeros:	Siguientes:
$E \rightarrow TE'$	$\text{Prim}(E) = \{\text{id}, (\}$	$\text{Sgte}(E) = \{\$,) \}$
$E' \rightarrow +TE' \mid \in$	$\text{Prim}(E') = \{+, \in \}$	$\text{Sgte}(E') = \{\$,) \}$
$T \rightarrow FT'$	$\text{Prim}(T) = \{\text{id}, (\}$	$\text{Sgte}(T) = \{+, \$,) \}$
$T' \rightarrow *FT' \mid \in$	$\text{Prim}(T') = \{*, \in \}$	$\text{Sgte}(T') = \{+, \$,) \}$
$F \rightarrow \text{id} \mid (E)$	$\text{Prim}(F) = \{\text{id}, (\}$	$\text{Sgte}(F) = \{*, +, \$,) \}$

Modelo Analizador Sintáctico Predictivo No Recursivo



Modelo Analizador Sintáctico Predictivo No Recursivo



Construcción de la Tabla M

Método:

1. Para cada producción $A \rightarrow \alpha$ de la GLC, dar los pasos 2 y 3.
2. Para cada terminal a de $\text{PRIMERO}(\alpha)$, añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, a]$.
3. Si ϵ está en $\text{PRIMERO}(\alpha)$, añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, b]$, donde b está en $\text{SIGUIENTE}(A)$.
4. Todas las demás entradas de M son errores.

Construcción de la Tabla M

Método:

1. Para cada producción $A \rightarrow \alpha$ de la GIC, dar los pasos 2 y 3.
2. Para cada terminal a de **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, a]$.
3. Si ϵ está en **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, b]$, donde b está en **SIGUIENTE**(A).
4. Todas las demás entradas de M son errores.

Dada la GIC:

$E \rightarrow TE'$
 $E' \rightarrow +TE' \mid \epsilon$
 $T \rightarrow FT'$
 $T' \rightarrow *FT' \mid \epsilon$
 $F \rightarrow id \mid (E)$

Primeros:

$Prim(E) = \{id, (\}$
 $Prim(E') = \{+, \epsilon\}$
 $Prim(T) = \{id, (\}$
 $Prim(T') = \{*, \epsilon\}$
 $Prim(F) = \{id, (\}$

Siguientes:

$Sgte(E) = \{\$, \}$
 $Sgte(E') = \{\$, \}$
 $Sgte(T) = \{+, \$, \}$
 $Sgte(T') = \{+, \$, \}$
 $Sgte(F) = \{*, +, \$, \}$

No Term	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E						
E'						
T						
T'						
F						

Construcción de la Tabla M

Método:

1. Para cada producción $A \rightarrow \alpha$ de la GIC, dar los pasos 2 y 3.
2. Para cada terminal a de **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a **M**[A, a].
3. Si ϵ está en **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a **M**[A, b], donde b está en **SIGUIENTE**(A).
4. Todas las demás entradas de **M** son errores.

Dada la GIC:

$E \rightarrow TE'$
 $E' \rightarrow +TE' \mid \epsilon$
 $T \rightarrow FT'$
 $T' \rightarrow *FT' \mid \epsilon$
 $F \rightarrow id \mid (E)$

Primeros:

$\text{Prim}(E) = \{id, (\}$
 $\text{Prim}(E') = \{+, \epsilon\}$
 $\text{Prim}(T) = \{id, (\}$
 $\text{Prim}(T') = \{*, \epsilon\}$
 $\text{Prim}(F) = \{id, (\}$

Siguientes:

$\text{Sgte}(E) = \{\$, \}$
 $\text{Sgte}(E') = \{\$, \}$
 $\text{Sgte}(T) = \{+, \$, \}$
 $\text{Sgte}(T') = \{+, \$, \}$
 $\text{Sgte}(F) = \{*, +, \$, \}$

$E \rightarrow TE'$,
 $\alpha = TE'$
 $\text{Prim}(\alpha) = P(TE') = P(T) = \{id, (\}$
 $M(E, id) = E \rightarrow TE'$
 $M(E, () = E \rightarrow TE'$

No Term	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'						
T						
T'						
F						

Construcción de la Tabla M

Método:

1. Para cada producción $A \rightarrow \alpha$ de la GIC, dar los pasos 2 y 3.
2. Para cada terminal a de **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, a]$.
3. Si ϵ está en **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, b]$, donde b está en **SIGUIENTE**(A).
4. Todas las demás entradas de M son errores.

Dada la GIC:

$E \rightarrow TE'$
 $E' \rightarrow +TE' \mid \epsilon$
 $T \rightarrow FT'$
 $T' \rightarrow *FT' \mid \epsilon$
 $F \rightarrow id \mid (E)$

Primeros:

$\text{Prim}(E) = \{id, (\}$
 $\text{Prim}(E') = \{+, \epsilon\}$
 $\text{Prim}(T) = \{id, (\}$
 $\text{Prim}(T') = \{*, \epsilon\}$
 $\text{Prim}(F) = \{id, (\}$

Siguientes:

$\text{Sgte}(E) = \{\$, \}$
 $\text{Sgte}(E') = \{\$, \}$
 $\text{Sgte}(T) = \{+, \$, \}$
 $\text{Sgte}(T') = \{+, \$, \}$
 $\text{Sgte}(F) = \{*, +, \$, \}$

$E' \rightarrow +TE'$,
 $\alpha = +TE'$
 $\text{Prim}(\alpha) = P(+TE') = P(+)=\{+\}$
 $M(E', +) = E' \rightarrow +TE'$

No Term	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$					
T						
T'						
F						

Construcción de la Tabla M

Método:

1. Para cada producción $A \rightarrow \alpha$ de la GIC, dar los pasos 2 y 3.
2. Para cada terminal a de **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, a]$.
3. Si ϵ está en **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, b]$, donde b está en **SIGUIENTE**(A).
4. Todas las demás entradas de M son errores.

$E' \rightarrow \epsilon$,
 ϵ está en **Prim**(α)
 $Sgte(E') = \{\$, \}$
 $M(E', \$) = E' \rightarrow \epsilon$
 $M(E',) = E' \rightarrow \epsilon$

Dada la GIC:

$E \rightarrow TE'$
 $E' \rightarrow +TE' \mid \epsilon$
 $T \rightarrow FT'$
 $T' \rightarrow *FT' \mid \epsilon$
 $F \rightarrow id \mid (E)$

Primeros:

$Prim(E) = \{id, (\}$
 $Prim(E') = \{+, \epsilon\}$
 $Prim(T) = \{id, (\}$
 $Prim(T') = \{*, \epsilon\}$
 $Prim(F) = \{id, (\}$

Siguientes:

$Sgte(E) = \{\$, \}$
 $Sgte(E') = \{\$, \}$
 $Sgte(T) = \{+, \$, \}$
 $Sgte(T') = \{+, \$, \}$
 $Sgte(F) = \{*, +, \$, \}$

No Term	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T						
T'						
F						

Construcción de la Tabla M

Método:

1. Para cada producción $A \rightarrow \alpha$ de la GIC, dar los pasos 2 y 3.
2. Para cada terminal a de **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, a]$.
3. Si ϵ está en **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, b]$, donde b está en **SIGUIENTE**(A).
4. Todas las demás entradas de M son errores.

Dada la GIC:

$E \rightarrow TE'$

$E' \rightarrow +TE' \mid \epsilon$

$T \rightarrow FT'$

$T' \rightarrow *FT' \mid \epsilon$

$F \rightarrow id \mid (E)$

Primeros:

$\text{Prim}(E) = \{id, (\}$

$\text{Prim}(E') = \{+, \epsilon\}$

$\text{Prim}(T) = \{id, (\}$

$\text{Prim}(T') = \{*, \epsilon\}$

$\text{Prim}(F) = \{id, (\}$

Siguientes:

$\text{Sgte}(E) = \{\$, \}$

$\text{Sgte}(E') = \{\$, \}$

$\text{Sgte}(T) = \{+, \$, \}$

$\text{Sgte}(T') = \{+, \$, \}$

$\text{Sgte}(F) = \{*, +, \$, \}$

$T \rightarrow FT'$,
 $\alpha = FT'$
 $\text{Prim}(\alpha) = P(FT') = P(F) = \{id, (\}$
 $M(T, id) = T \rightarrow FT'$
 $M(T, () = T \rightarrow FT'$

No Term	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'						
F						

Construcción de la Tabla M

Método:

1. Para cada producción $A \rightarrow \alpha$ de la GIC, dar los pasos 2 y 3.
2. Para cada terminal a de **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, a]$.
3. Si ϵ está en **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, b]$, donde b está en **SIGUIENTE**(A).
4. Todas las demás entradas de M son errores.

Dada la GIC:

$E \rightarrow TE'$
 $E' \rightarrow +TE' \mid \epsilon$
 $T \rightarrow FT'$
 $T' \rightarrow *FT' \mid \epsilon$
 $F \rightarrow id \mid (E)$

Primeros:

$\text{Prim}(E) = \{id, ($
 $\text{Prim}(E') = \{+, \epsilon\}$
 $\text{Prim}(T) = \{id, ($
 $\text{Prim}(T') = \{*, \epsilon\}$
 $\text{Prim}(F) = \{id, ($

Siguientes:

$\text{Sgte}(E) = \{ \$,) \}$
 $\text{Sgte}(E') = \{ \$,) \}$
 $\text{Sgte}(T) = \{ +, \$,) \}$
 $\text{Sgte}(T') = \{ +, \$,) \}$
 $\text{Sgte}(F) = \{ *, +, \$,) \}$

$T' \rightarrow *FT'$
 $\alpha = *FT'$
 $\text{Prim}(\alpha) = P(*FT') = P(*) = \{*\}$
 $M(T', *) = T' \rightarrow *FT'$

No Term	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'		$T' \rightarrow *FT'$				
F						

Construcción de la Tabla M

Método:

1. Para cada producción $A \rightarrow \alpha$ de la GIC, dar los pasos 2 y 3.
2. Para cada terminal a de **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, a]$.
3. Si ϵ está en **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, b]$, donde b está en **SIGUIENTE**(A).
4. Todas las demás entradas de M son errores.

$T' \rightarrow \epsilon$,
 ϵ está en **Prim**(α)
 $Sgte(T') = \{+, \$,)\}$
 $M(T', +) = T' \rightarrow \epsilon$
 $M(T', \$) = T' \rightarrow \epsilon$
 $M(T',)) = T' \rightarrow \epsilon$

Dada la GIC:

$E \rightarrow TE'$
 $E' \rightarrow +TE' \mid \epsilon$
 $T \rightarrow FT'$
 $T' \rightarrow *FT' \mid \epsilon$
 $F \rightarrow id \mid (E)$

Primeros:

$Prim(E) = \{id, ($
 $Prim(E') = \{+, \epsilon$
 $Prim(T) = \{id, ($
 $Prim(T') = \{*, \epsilon$
 $Prim(F) = \{id, ($

Siguientes:

$Sgte(E) = \{ \$,) \}$
 $Sgte(E') = \{ \$,) \}$
 $Sgte(T) = \{ +, \$,) \}$
 $Sgte(T') = \{ +, \$,) \}$
 $Sgte(F) = \{ *, +, \$,) \}$

No Term	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F						

Construcción de la Tabla M

Método:

1. Para cada producción $A \rightarrow \alpha$ de la GIC, dar los pasos 2 y 3.
2. Para cada terminal a de **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, a]$.
3. Si ϵ está en **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, b]$, donde b está en **SIGUIENTE**(A).
4. Todas las demás entradas de M son errores.

Dada la GIC:

$E \rightarrow TE'$
 $E' \rightarrow +TE' \mid \epsilon$
 $T \rightarrow FT'$
 $T' \rightarrow *FT' \mid \epsilon$
 $F \rightarrow id \mid (E)$

Primeros:

$\text{Prim}(E) = \{id, (\}$
 $\text{Prim}(E') = \{+, \epsilon\}$
 $\text{Prim}(T) = \{id, (\}$
 $\text{Prim}(T') = \{*, \epsilon\}$
 $\text{Prim}(F) = \{id, (\}$

Siguientes:

$\text{Sgte}(E) = \{\$, \}$
 $\text{Sgte}(E') = \{\$, \}$
 $\text{Sgte}(T) = \{+, \$, \}$
 $\text{Sgte}(T') = \{+, \$, \}$
 $\text{Sgte}(F) = \{*, +, \$, \}$

$F \rightarrow id$,
 $\alpha = id$
 $\text{Prim}(\alpha) = P(id) = \{id\}$
 $M(F, id) = F \rightarrow id$

No Term	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$			

Construcción de la Tabla M

Método:

1. Para cada producción $A \rightarrow \alpha$ de la GIC, dar los pasos 2 y 3.
2. Para cada terminal a de **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, a]$.
3. Si ϵ está en **PRIMERO**(α), añádase $A \rightarrow \alpha$ a $M[A, b]$, donde b está en **SIGUIENTE**(A).
4. Todas las demás entradas de M son errores.

$F \rightarrow (E)$,
 $\alpha = (E)$
 $\text{Prim}(\alpha) = P((E)) = \{ (\}$
 $M(F, () = F \rightarrow (E)$

Dada la GIC:

$E \rightarrow TE'$
 $E' \rightarrow +TE' \mid \epsilon$
 $T \rightarrow FT'$
 $T' \rightarrow *FT' \mid \epsilon$
 $F \rightarrow \text{id} \mid (E)$

Primeros:

$\text{Prim}(E) = \{\text{id}, (\}$
 $\text{Prim}(E') = \{+, \epsilon \}$
 $\text{Prim}(T) = \{\text{id}, (\}$
 $\text{Prim}(T') = \{*, \epsilon \}$
 $\text{Prim}(F) = \{\text{id}, (\}$

Siguientes:

$\text{Sgte}(E) = \{ \$,) \}$
 $\text{Sgte}(E') = \{ \$,) \}$
 $\text{Sgte}(T) = \{ +, \$,) \}$
 $\text{Sgte}(T') = \{ +, \$,) \}$
 $\text{Sgte}(F) = \{ *, +, \$,) \}$

No Term	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow \text{id}$	$F \rightarrow (E)$		

Tabla M

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

$E \rightarrow TE'$

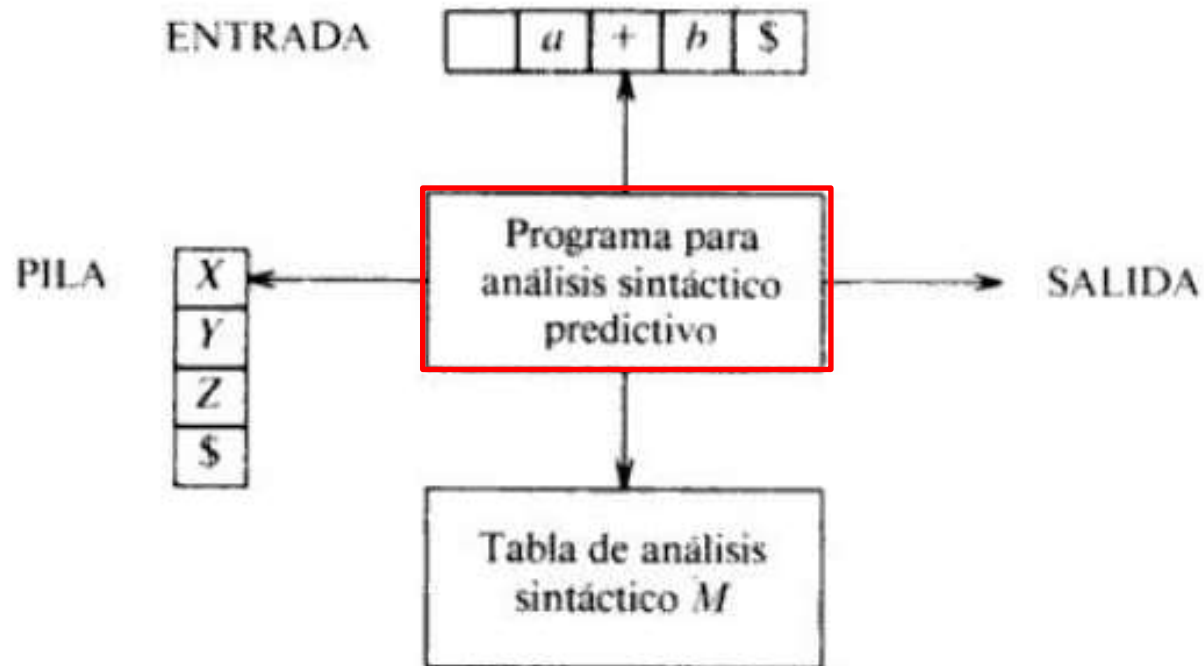
$E' \rightarrow +TE' \mid \epsilon$

$T \rightarrow FT'$

$T' \rightarrow *FT' \mid \epsilon$

$F \rightarrow id \mid (E)$

Modelo Analizador Sintáctico Predictivo No Recursivo



Alg. Análisis Sintáctico Descendente

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
\$E	id*id+id\$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
\$E	id*id+id\$	$E \rightarrow TE'$
\$E'T	id*id+id\$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
\$E	id*id+id\$	$E \rightarrow TE'$
\$E'T	id*id+id\$	$T \rightarrow FT'$
\$E'T'F	id*id+id\$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
\$E	id*id+id\$	$E \rightarrow TE'$
\$E'T	id*id+id\$	$T \rightarrow FT'$
\$E'T'F	id*id+id\$	$F \rightarrow id$
\$E'T'id	id*id+id\$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
\$E	id*id+id\$	$E \rightarrow TE'$
\$E'T	id*id+id\$	$T \rightarrow FT'$
\$E'T'F	id*id+id\$	$F \rightarrow id$
\$E'T'id	id*id+id\$	
\$E'T'	*id+id\$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E$	$id*id+id\$$	$E \rightarrow TE'$
$\$E'T$	$id*id+id\$$	$T \rightarrow FT'$
$\$E'T'F$	$id*id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id*id+id\$$	
$\$E'T'$	$*id+id\$$	$T' \rightarrow *FT'$
$\$E'T'F*$	$*id+id\$$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E$	$id*id+id\$$	$E \rightarrow TE'$
$\$E'T$	$id*id+id\$$	$T \rightarrow FT'$
$\$E'T'F$	$id*id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id*id+id\$$	
$\$E'T'$	$*id+id\$$	$T' \rightarrow *FT'$
$\$E'T'F*$	$*id+id\$$	
$\$E'T'F$	$id+id\$$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E$	$id*id+id\$$	$E \rightarrow TE'$
$\$E'T$	$id*id+id\$$	$T \rightarrow FT'$
$\$E'T'F$	$id*id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id*id+id\$$	
$\$E'T'$	$*id+id\$$	$T' \rightarrow *FT'$
$\$E'T'F*$	$*id+id\$$	
$\$E'T'F$	$id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id+id\$$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E$	$id*id+id\$$	$E \rightarrow TE'$
$\$E'T$	$id*id+id\$$	$T \rightarrow FT'$
$\$E'T'F$	$id*id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id*id+id\$$	
$\$E'T'$	$*id+id\$$	$T' \rightarrow *FT'$
$\$E'T'F*$	$*id+id\$$	
$\$E'T'F$	$id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id+id\$$	
$\$E'T'$	$+id\$$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E'T$	$id*id+id\$$	$T \rightarrow FT'$
$\$E'T'F$	$id*id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id*id+id\$$	
$\$E'T'$	$*id+id\$$	$T' \rightarrow *FT'$
$\$E'T'F*$	$*id+id\$$	
$\$E'T'F$	$id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id+id\$$	
$\$E'T'$	$+id\$$	$T' \rightarrow \epsilon$
$\$E'$	$+id\$$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E'T'F$	$id*id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id*id+id\$$	
$\$E'T'$	$*id+id\$$	$T' \rightarrow *FT'$
$\$E'T'F*$	$*id+id\$$	
$\$E'T'F$	$id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id+id\$$	
$\$E'T'$	$+id\$$	$T' \rightarrow \epsilon$
$\$E'$	$+id\$$	$E' \rightarrow +TE'$
$\$E'T+$	$+id\$$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E'T'id$	$id*id+id\$$	
$\$E'T'$	$*id+id\$$	$T' \rightarrow *FT'$
$\$E'T'F*$	$*id+id\$$	
$\$E'T'F$	$id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id+id\$$	
$\$E'T'$	$+id\$$	$T' \rightarrow \epsilon$
$\$E'$	$+id\$$	$E' \rightarrow +TE'$
$\$E'T+$	$+id\$$	
$\$E'T$	$id\$$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E'T'$	$*id+id\$$	$T' \rightarrow *FT'$
$\$E'T'F*$	$*id+id\$$	
$\$E'T'F$	$id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id+id\$$	
$\$E'T'$	$+id\$$	$T' \rightarrow \epsilon$
$\$E'$	$+id\$$	$E' \rightarrow +TE'$
$\$E'T+$	$+id\$$	
$\$E'T$	$id\$$	$T \rightarrow FT'$
$\$E'T'F$	$id\$$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E'T'F*$	$*id+id\$$	
$\$E'T'F$	$id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id+id\$$	
$\$E'T'$	$+id\$$	$T' \rightarrow \epsilon$
$\$E'$	$+id\$$	$E' \rightarrow +TE'$
$\$E'T+$	$+id\$$	
$\$E'T$	$id\$$	$T \rightarrow FT'$
$\$E'T'F$	$id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id\$$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E'T'F$	$id+id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id+id\$$	
$\$E'T'$	$+id\$$	$T' \rightarrow \epsilon$
$\$E'$	$+id\$$	$E' \rightarrow +TE'$
$\$E'T+$	$+id\$$	
$\$E'T$	$id\$$	$T \rightarrow FT'$
$\$E'T'F$	$id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id\$$	
$\$E'T'$	$\$$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	$+$	$*$	id	$($	$)$	$\$$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E'T'id$	$id+id\$$	
$\$E'T'$	$+id\$$	$T' \rightarrow \epsilon$
$\$E'$	$+id\$$	$E' \rightarrow +TE'$
$\$E'T+$	$+id\$$	
$\$E'T$	$id\$$	$T \rightarrow FT'$
$\$E'T'F$	$id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id\$$	
$\$E'T'$	$\$$	$T' \rightarrow \epsilon$
$\$E'$	$\$$	

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	+	*	id	()	\$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Prueba de Algoritmo de ASD

apuntar ae al primer símbolo de $w\$$;

repeat

 sea X el símbolo de la cima de la pila y a el símbolo apuntado por ae ;

if X es un terminal o $\$$ **then**

if $X = a$ **then**

 extraer X de la pila y avanzar ae

else $error()$

else /* X es un no terminal */

if $M[X, a] = X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$ **then begin**

 extraer X de la pila;

 meter Y_k, Y_{k-1}, \dots, Y_1 en la pila, con Y_1 en la cima;

 emitir la producción $X \rightarrow Y_1 Y_2 \dots Y_k$

end

else $error()$

until $X = \$$ /* la pila está vacía */

Pila	Entrada	Salida
$\$E'T'$	$+id\$$	$T' \rightarrow \epsilon$
$\$E'$	$+id\$$	$E' \rightarrow +TE'$
$\$E'T+$	$+id\$$	
$\$E'T$	$id\$$	$T \rightarrow FT'$
$\$E'T'F$	$id\$$	$F \rightarrow id$
$\$E'T'id$	$id\$$	
$\$E'T'$	$\$$	$T' \rightarrow \epsilon$
$\$E'$	$\$$	$E' \rightarrow \epsilon$
$\$$	$\$$	Aceptar

No Terminal	Símbolo de Entrada					
	$+$	$*$	id	$($	$)$	$\$$
E			$E \rightarrow TE'$	$E \rightarrow TE'$		
E'	$E' \rightarrow +TE'$				$E' \rightarrow \epsilon$	$E' \rightarrow \epsilon$
T			$T \rightarrow FT'$	$T \rightarrow FT'$		
T'	$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow *FT'$			$T' \rightarrow \epsilon$	$T' \rightarrow \epsilon$
F			$F \rightarrow id$	$F \rightarrow (E)$		

Ejercicio

Dada la GIC que será utilizada en un ASD:

$$S \rightarrow (L) \mid a$$

$$L \rightarrow L, S \mid S$$

1. Hallar los conjuntos PRIMERO y SIGUIENTE de cada no terminal.
2. Construir la tabla M.
3. Reconocer la cadena $(a, (a, a))$