Nos métodos **ascendentes** (**bottom-up**), temos de decidir quando a regra deve ser aplicada para se chegar ao símbolo inicial S. Exemplo:

- R1) $S \rightarrow Tc$
- R2) T \rightarrow a
- R3) T \rightarrow b

Nos métodos **ascendentes** (**bottom-up**), temos de decidir quando a regra deve ser aplicada para se chegar ao símbolo inicial S. Exemplo:

Tokens: a c

R1) $S \rightarrow Tc$

R2) T \rightarrow a

R3) T \rightarrow b

O próximo token é "a"

Nos métodos **ascendentes** (**bottom-up**), temos de decidir quando a regra deve ser aplicada para se chegar ao símbolo inicial S. Exemplo:

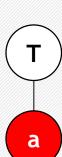
Tokens: a c

R1) $S \rightarrow Tc$

R2) T \rightarrow a

R3) T \rightarrow b

Que pode ser reduzido por R2



Nos métodos **ascendentes** (**bottom-up**), temos de decidir quando a regra deve ser aplicada para se chegar ao símbolo inicial S. Exemplo:

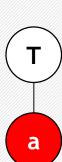
Tokens: a c

R1) $S \rightarrow Tc$

R2) T \rightarrow a

R3) T \rightarrow b

Não há redução para "T"



Nos métodos **ascendentes** (**bottom-up**), temos de decidir quando a regra deve ser aplicada para se chegar ao símbolo inicial S. Exemplo:

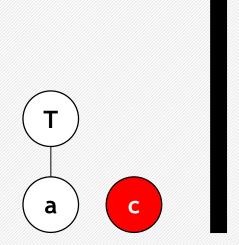
Tokens: c

R1) $S \rightarrow Tc$

R2) T \rightarrow a

R3) T \rightarrow b

O próximo token é "c"



Nos métodos **ascendentes** (**bottom-up**), temos de decidir quando a regra deve ser aplicada para se chegar ao símbolo inicial S. Exemplo:

Tokens:

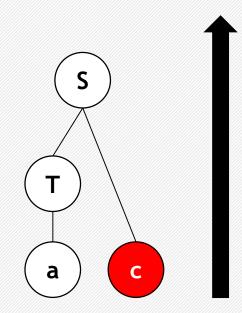
С

R1) S
$$\rightarrow$$
 Tc

R2) T
$$\rightarrow$$
 a

R3) T
$$\rightarrow$$
 b

"T" e "c" podem ser reduzidos por R1



Nos métodos **ascendentes** (**bottom-up**), temos de decidir quando a regra deve ser aplicada para se chegar ao símbolo inicial S. Exemplo:

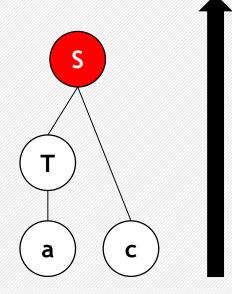
Tokens:

R1) S \rightarrow Tc

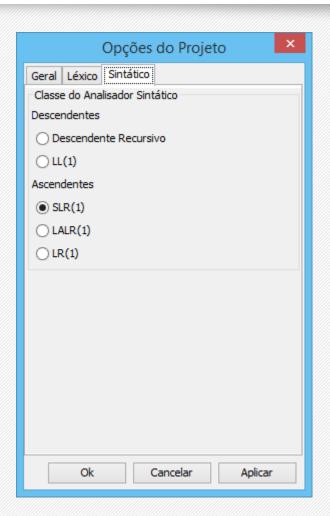
R2) T \rightarrow a

R3) T \rightarrow b

Chegou-se ao símbolo inicial S. E não há mais tokens na pilha. Cadeia aceita!!!



Tipos de analisadores ascendentes



Analisadores LR – Left to Right, Rightmost derivation on reverse

L - indica que o processamento ocorre da esquerda (Left) para a direita.

R - indica que é produzida uma derivação mais à direita (Right) para a cadeia de entrada.

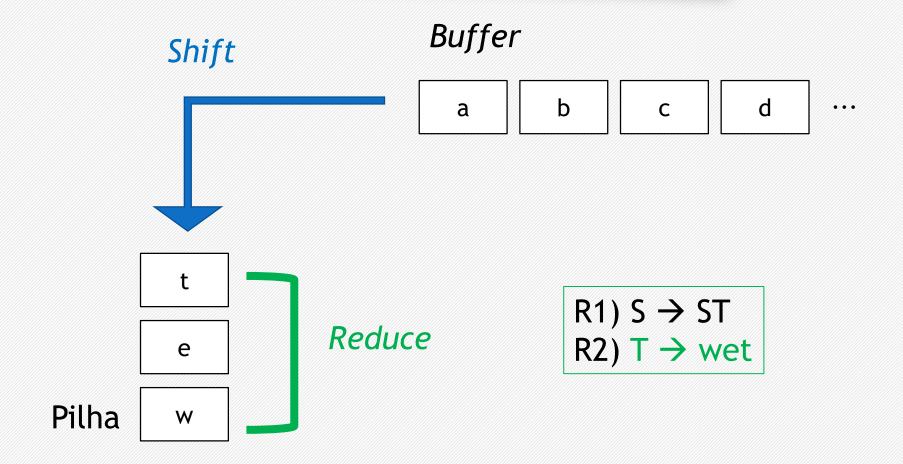
Simple LR - fácil de implementar.

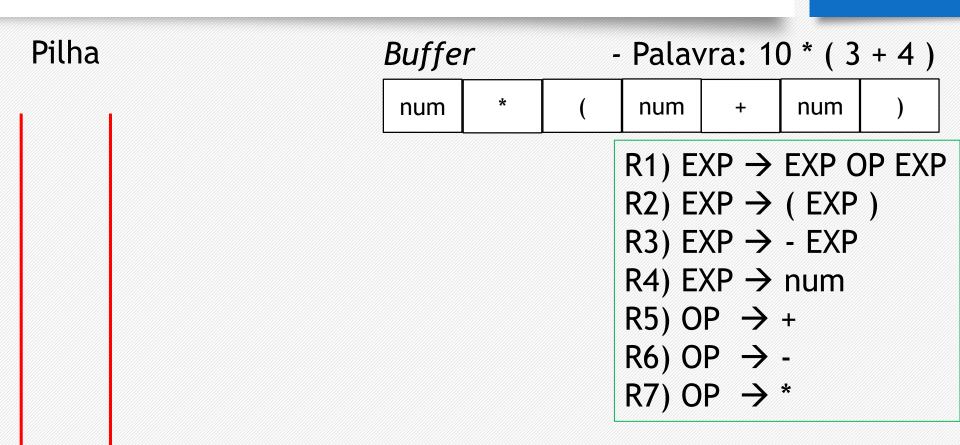
LALR (Look Ahead) - nível intermediário.

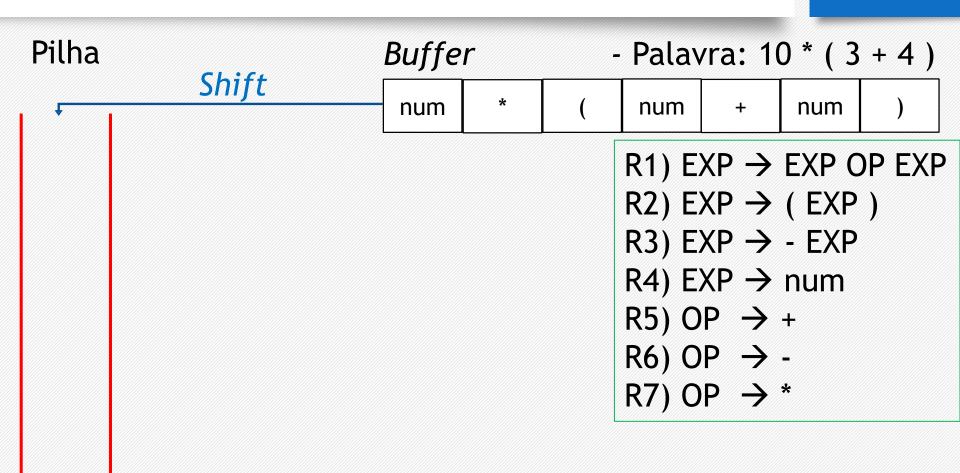
LR Canônico - mais poderoso.

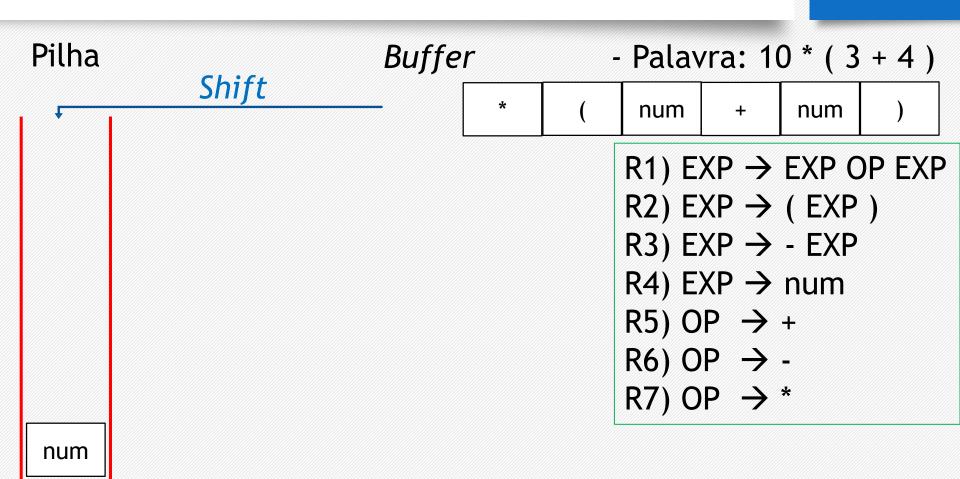
A formulação dos algoritmos de análise sintática ascendente baseia-se em um algoritmo primitivo denominado algoritmo geral **shift-reduce**. O algoritmo utiliza:

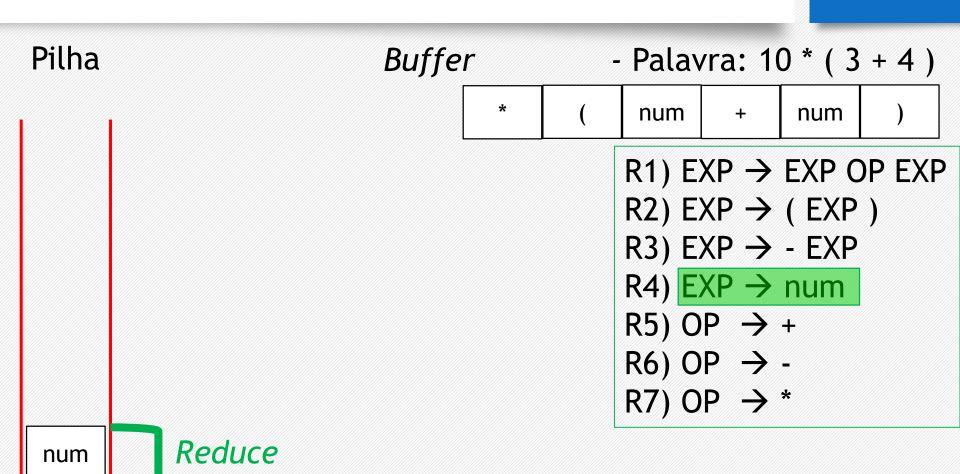
- Um buffer de entrada, contendo a sentença a ser analisada.
- Uma pilha sintática, inicialmente vazia ou com estado inicial.
- Uma gramática GLC com as produções numeradas de 1 a p.

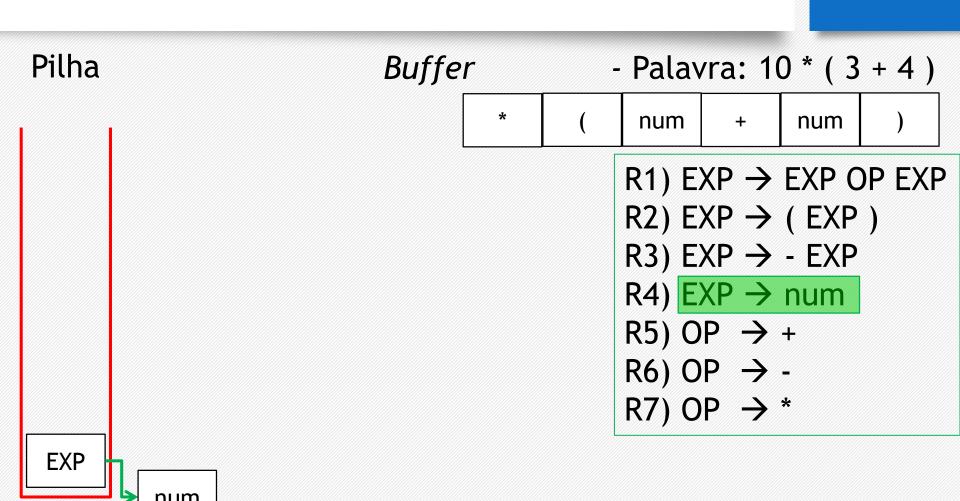


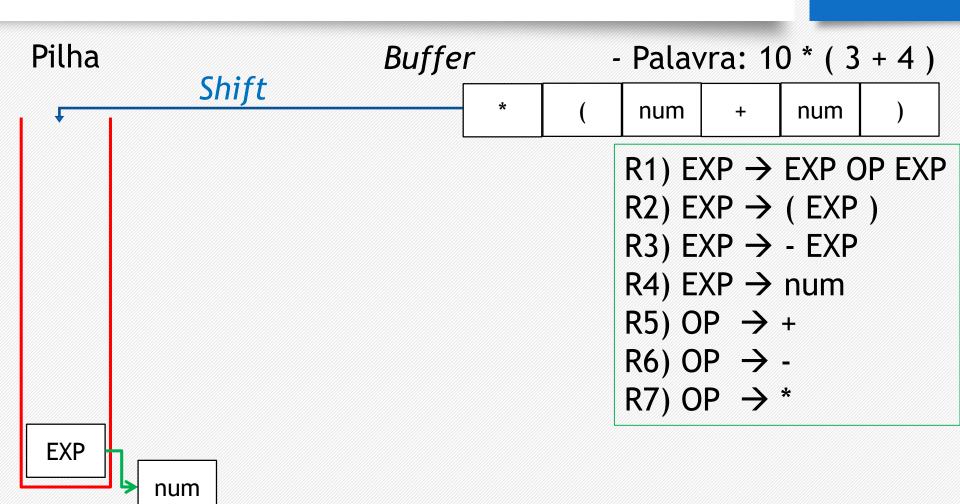


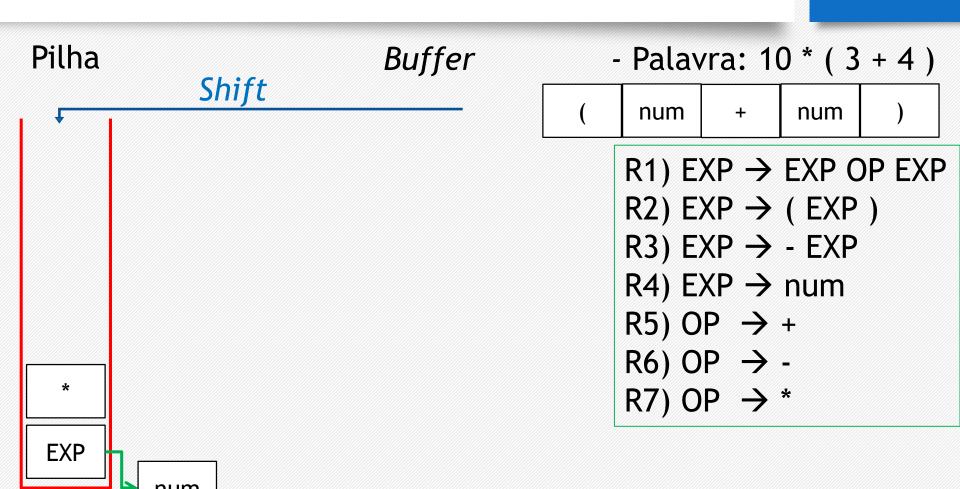


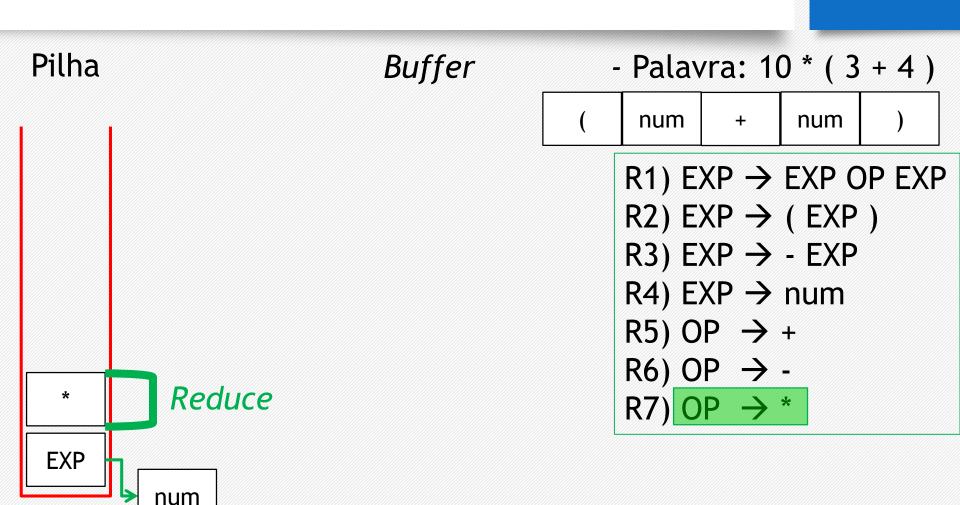


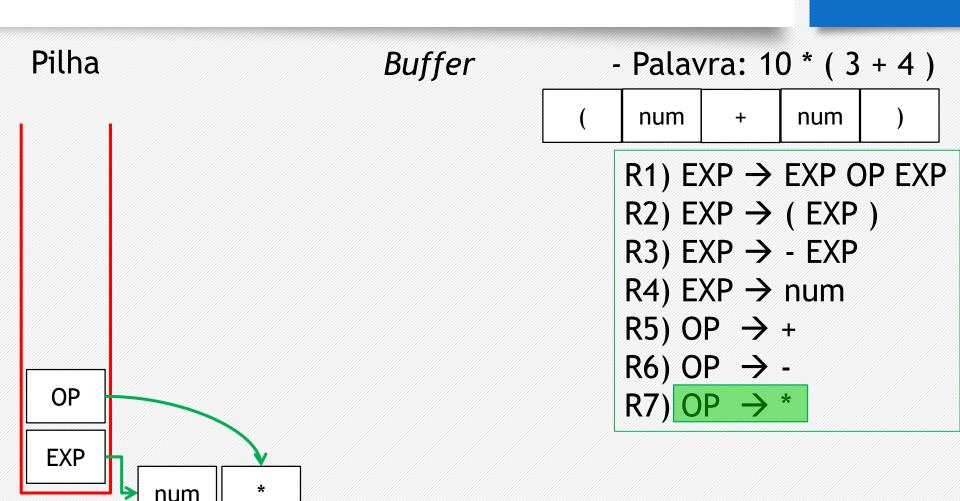


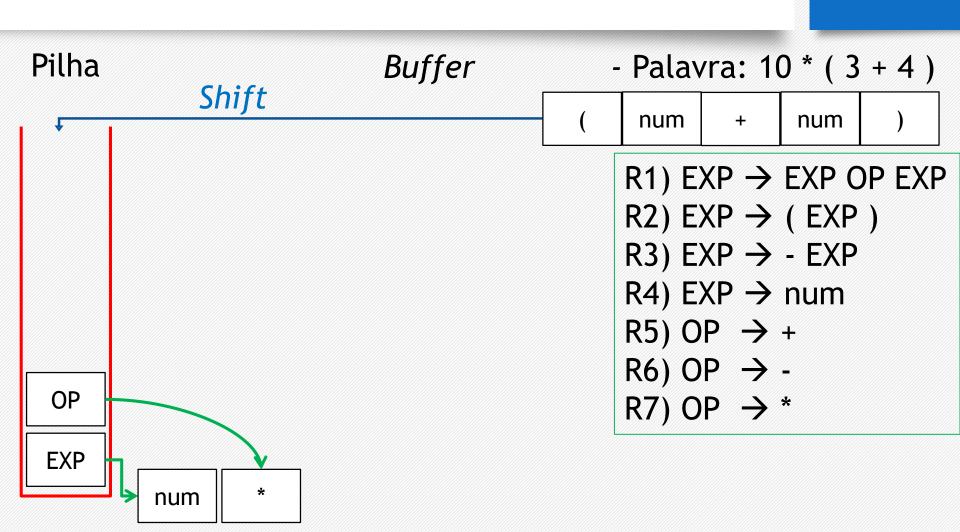


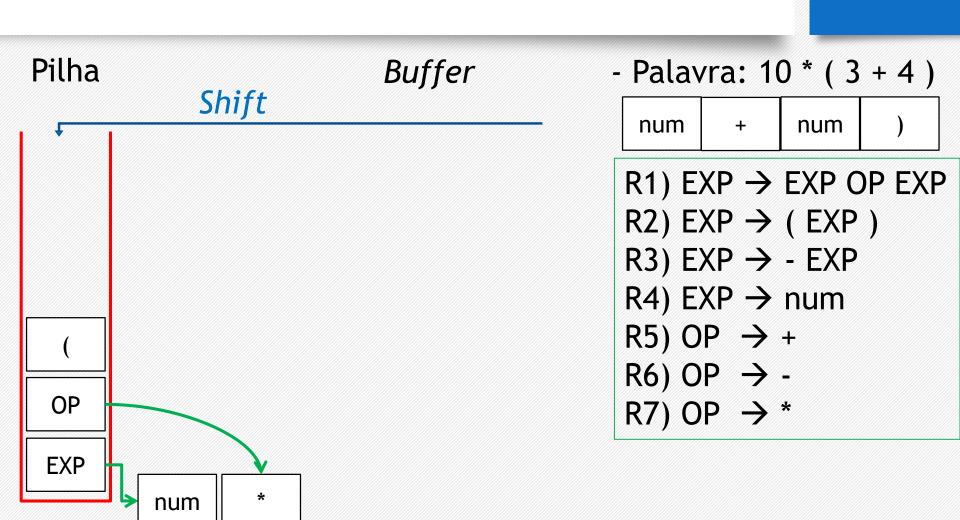


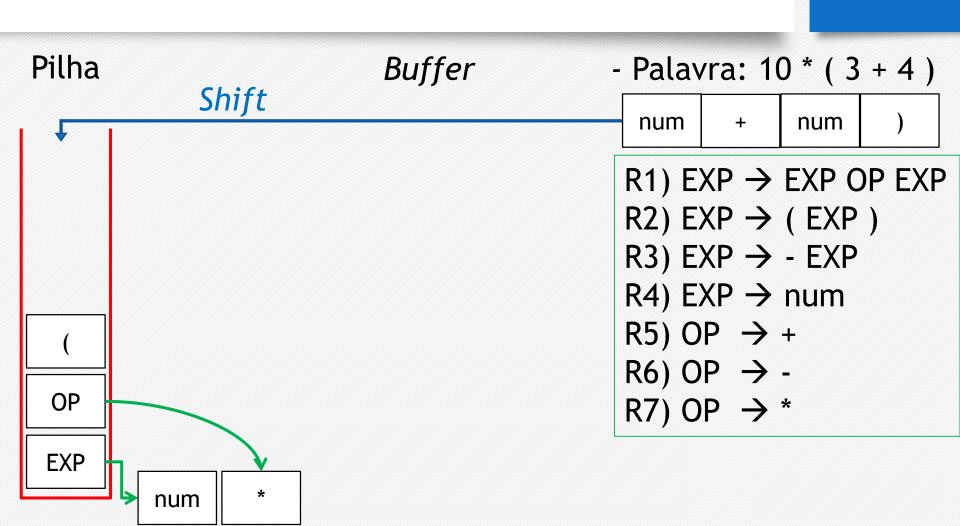


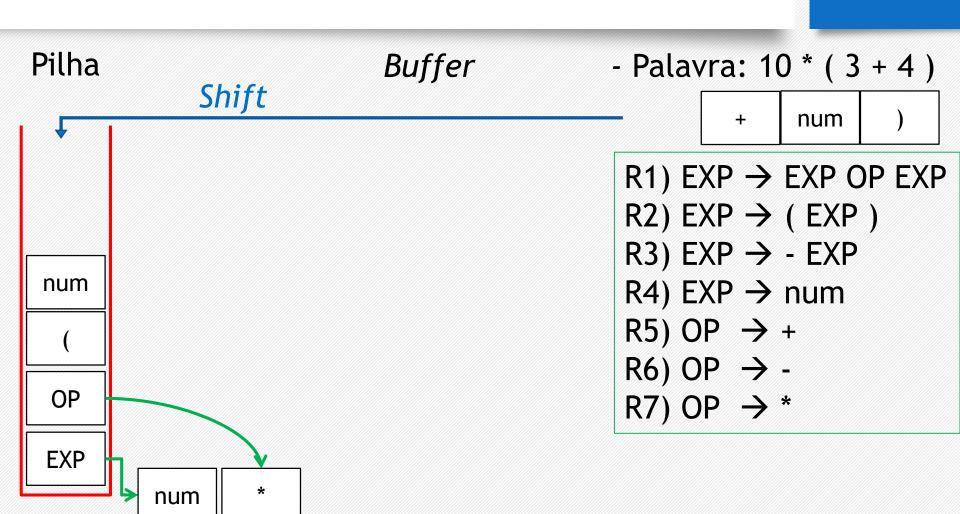


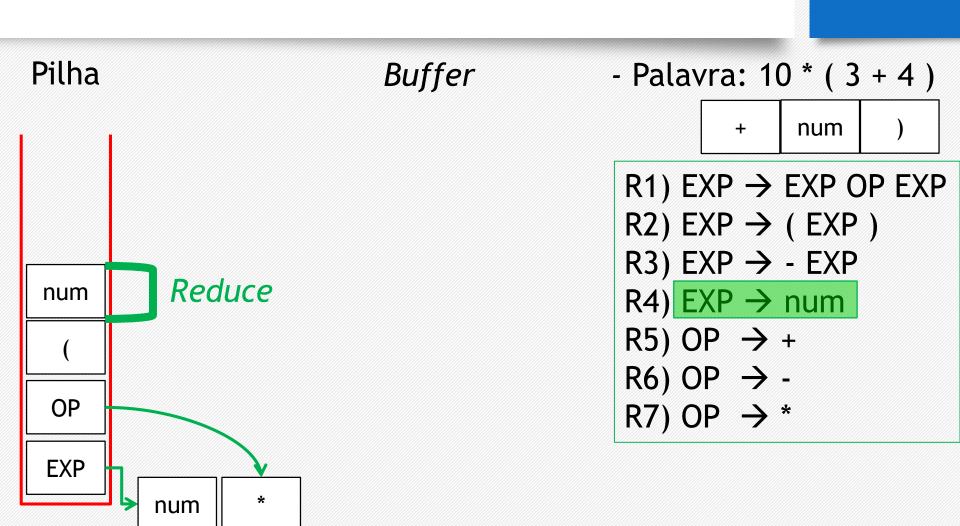


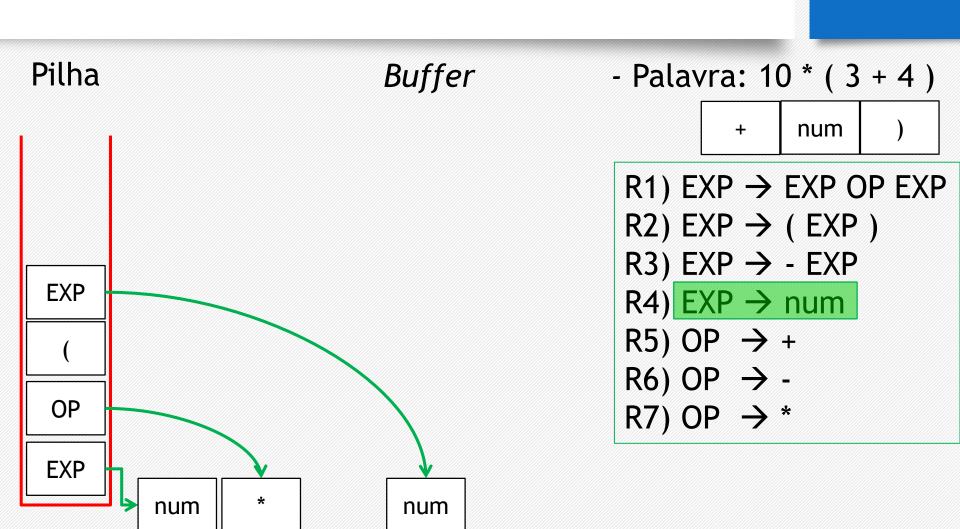


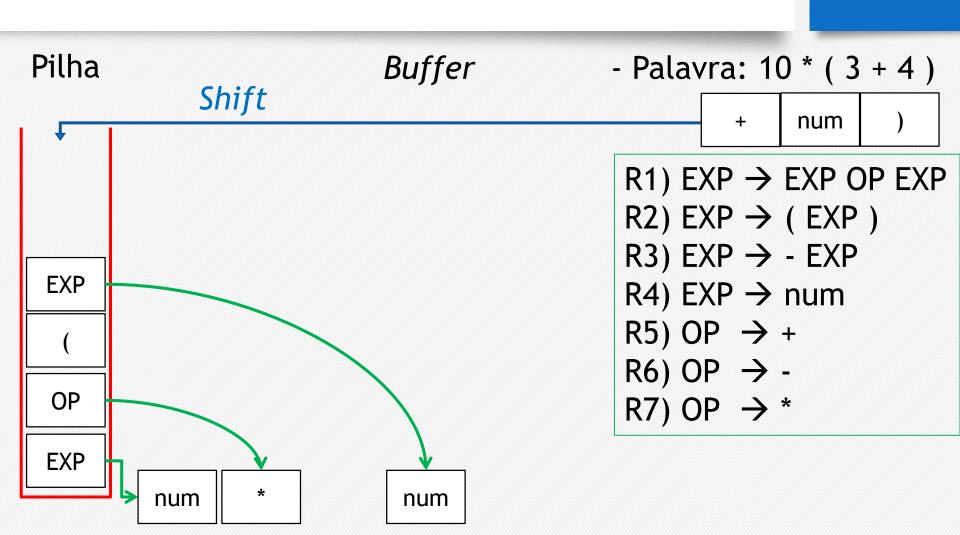


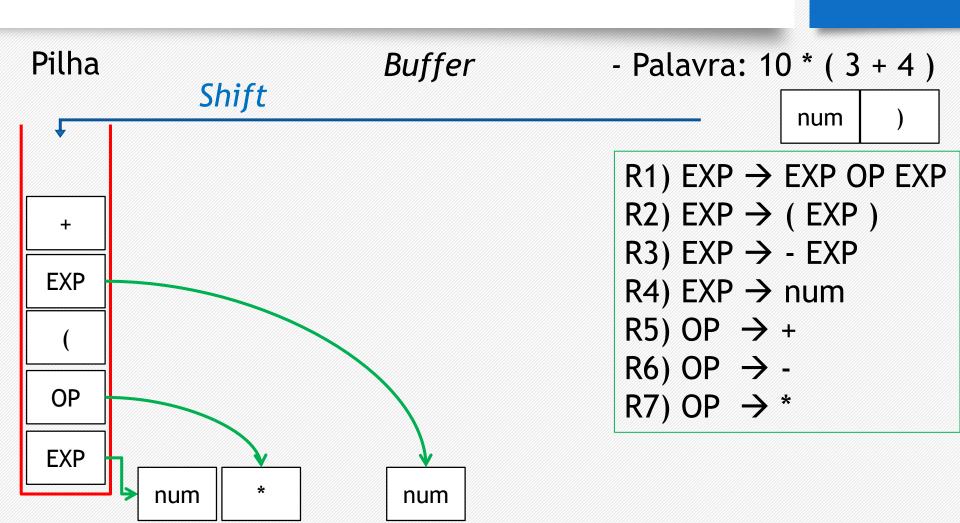


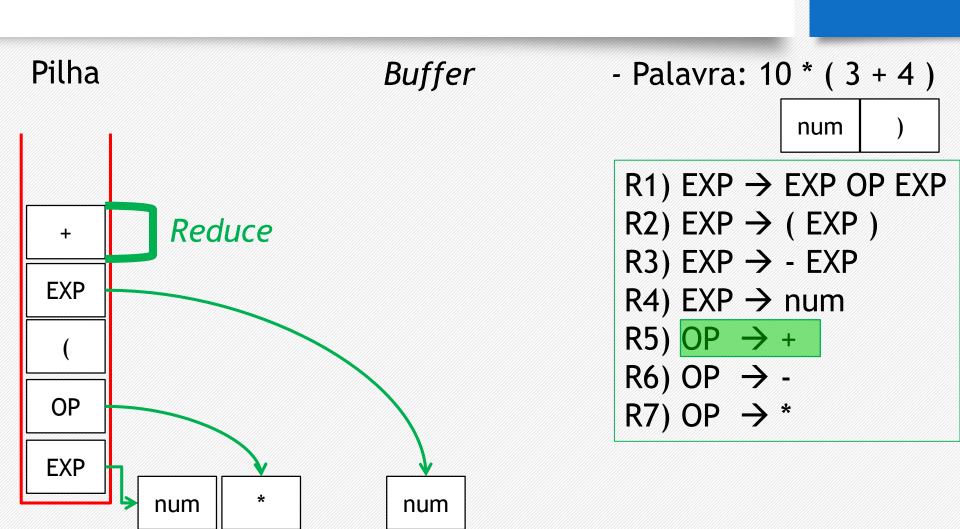


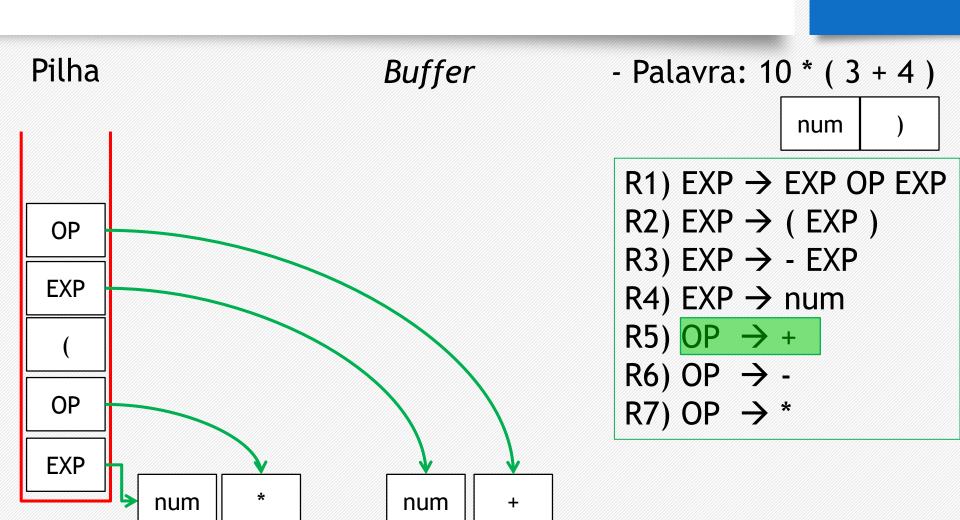


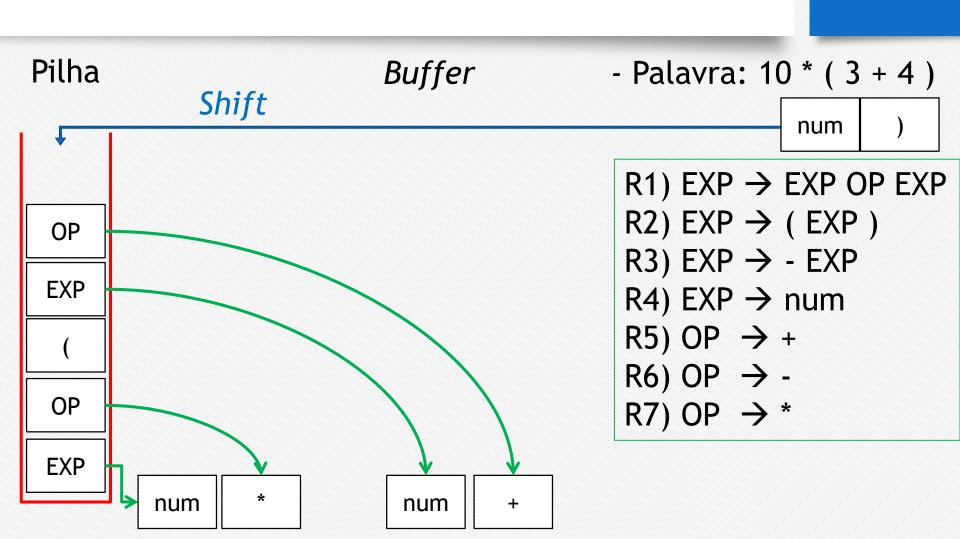


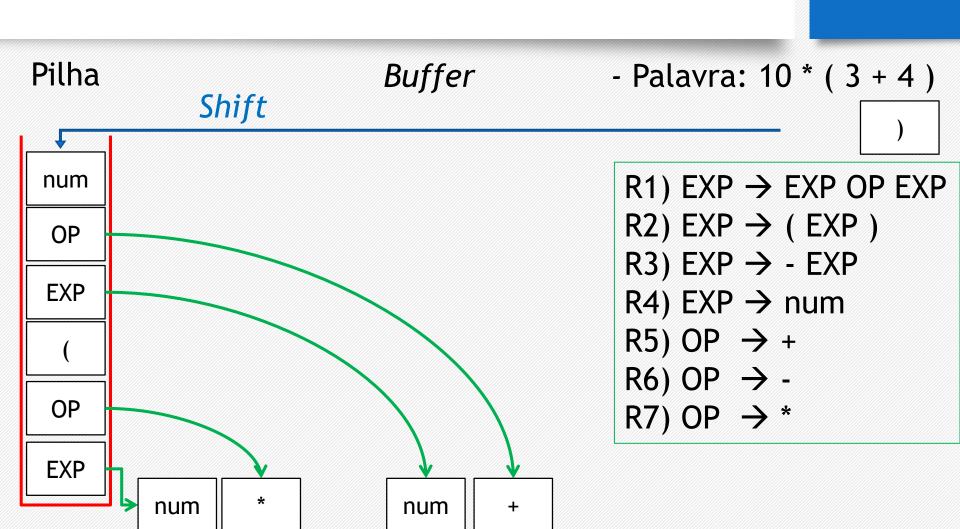


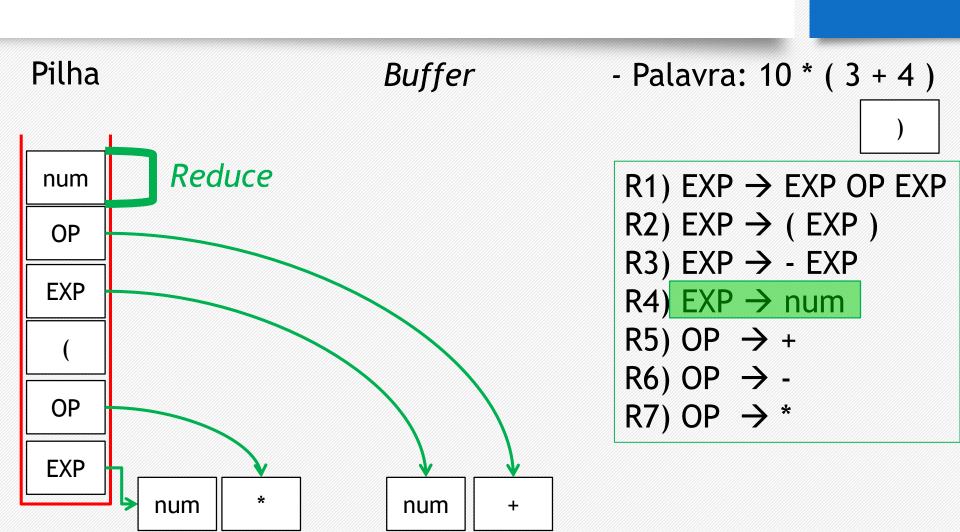


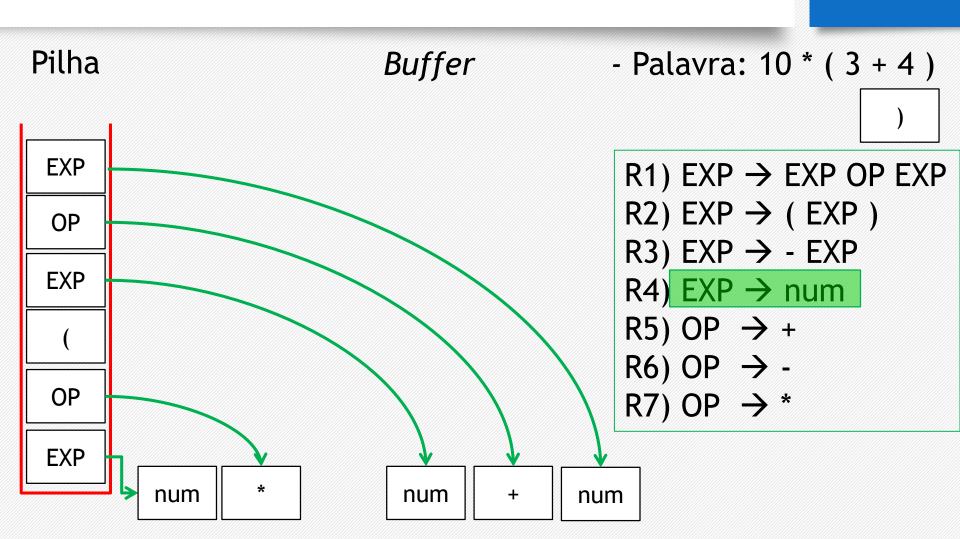


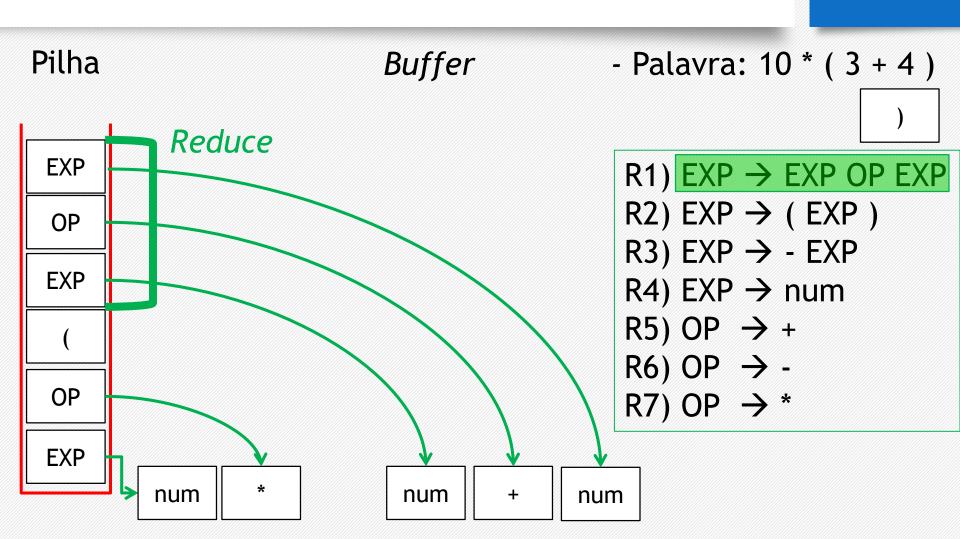


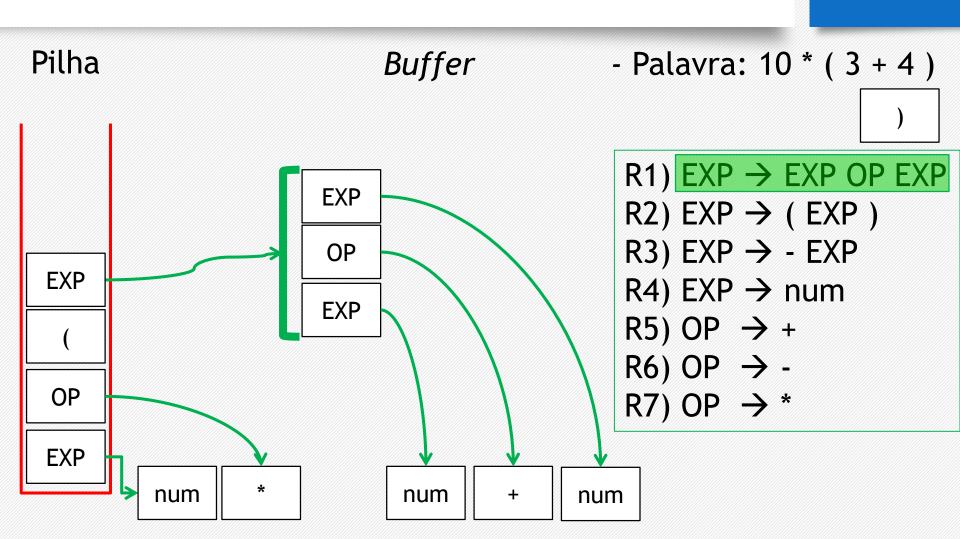


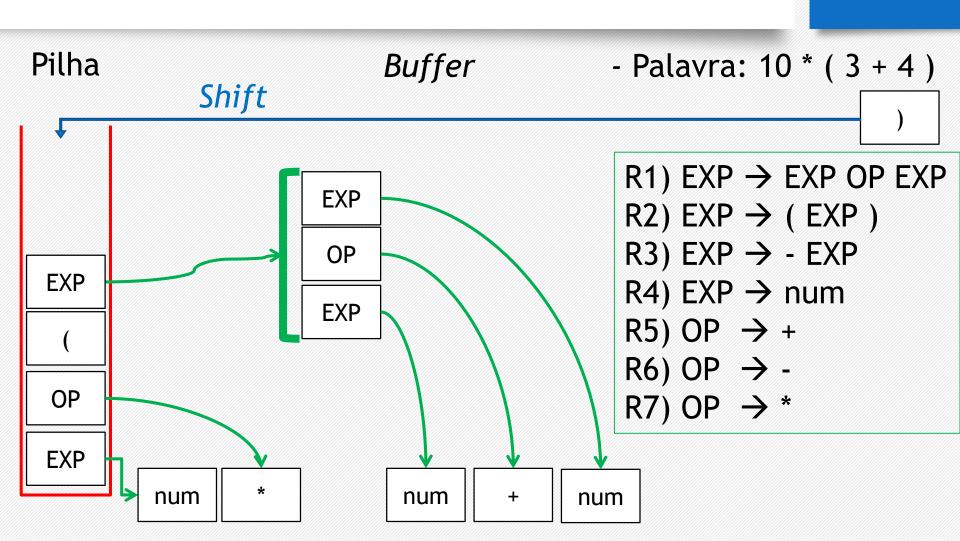


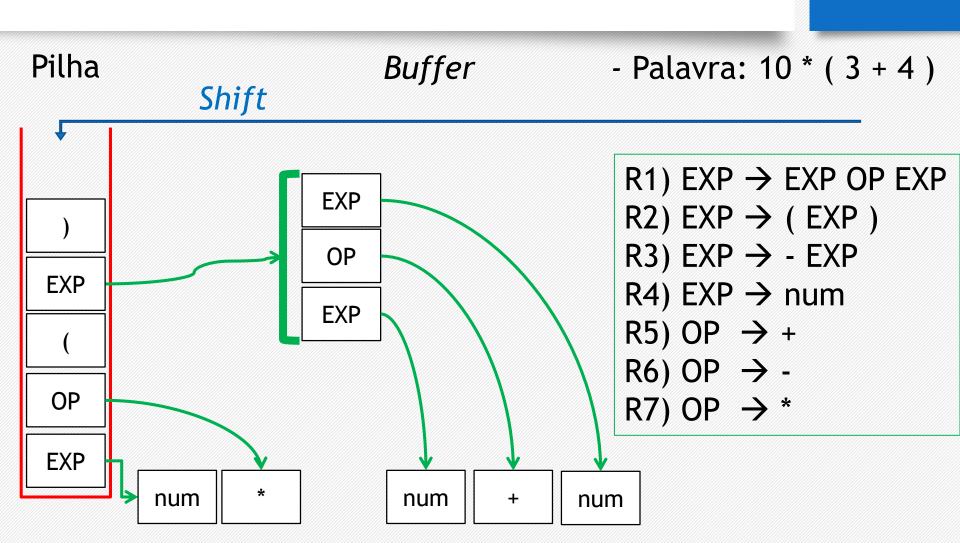


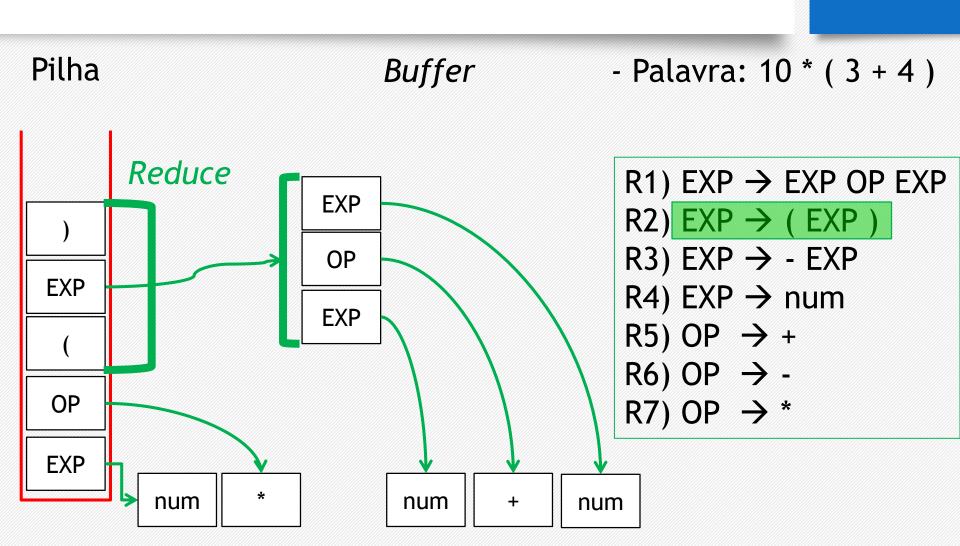


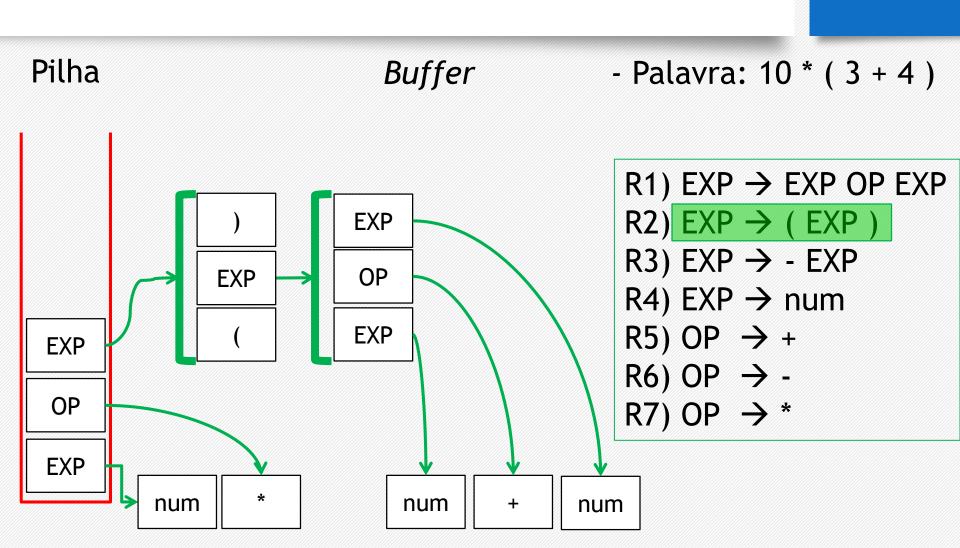


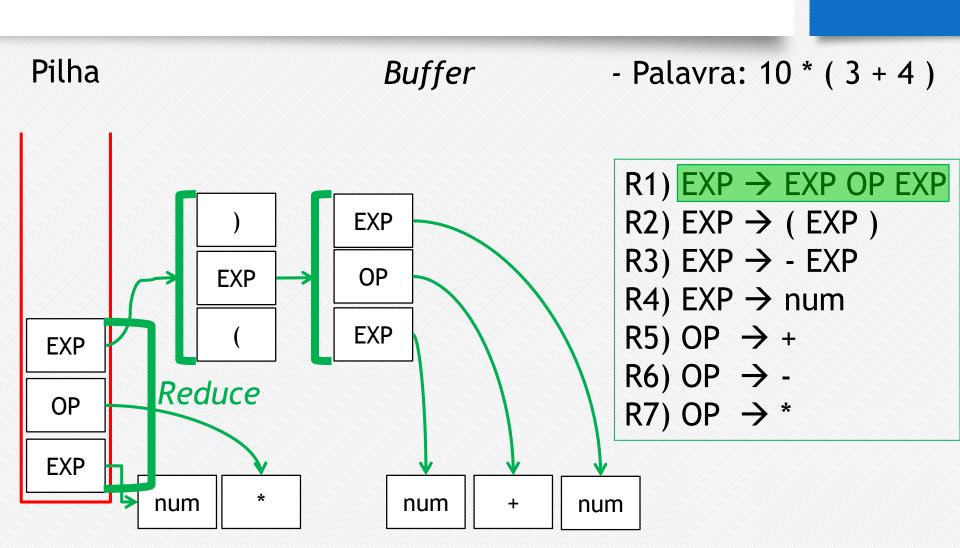


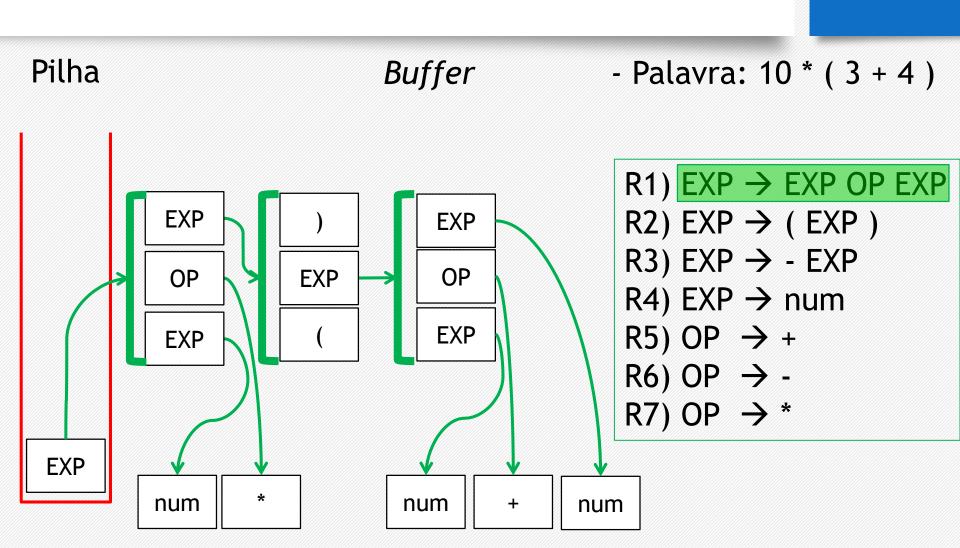


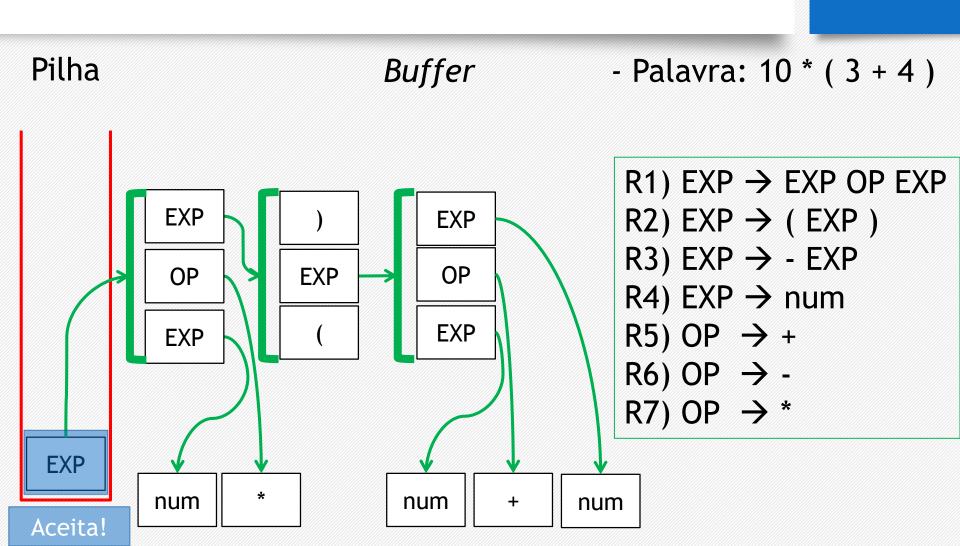












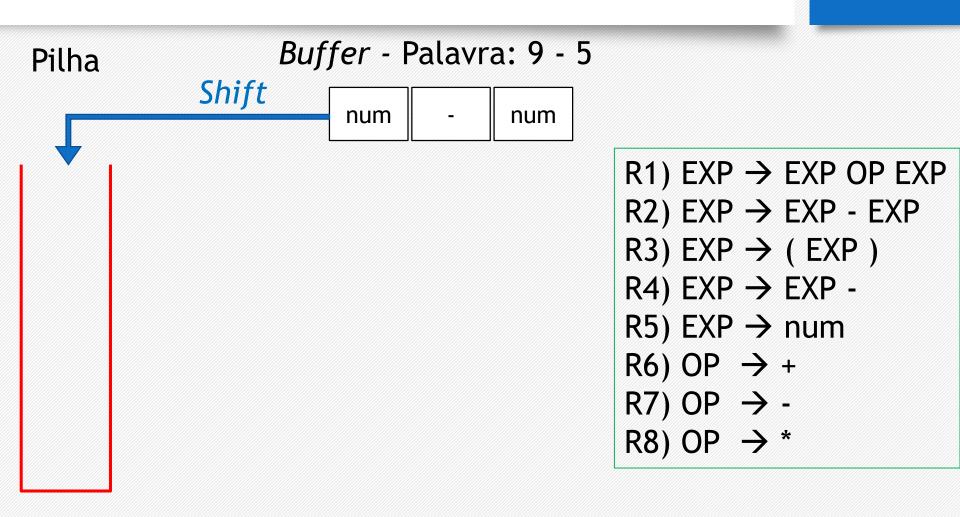
Ideia Básica

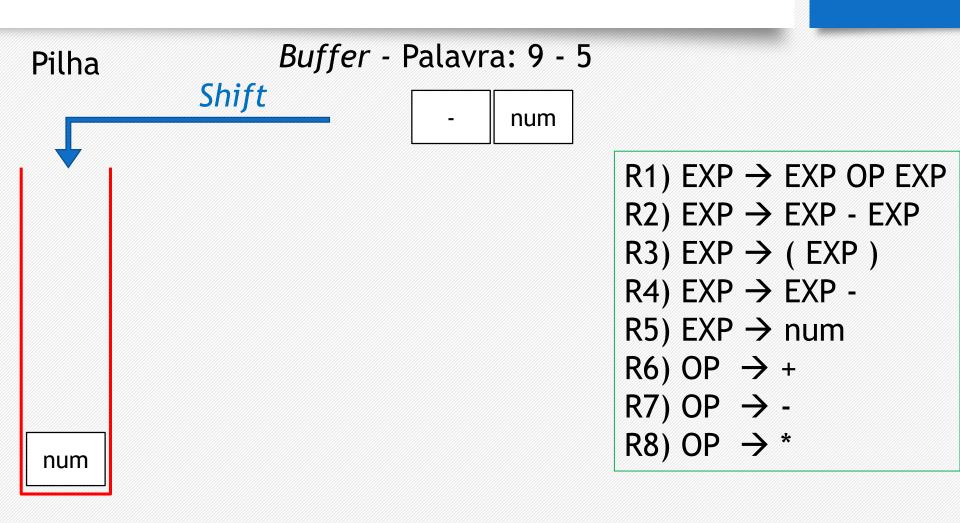
- Objetivo: reconstruir a árvore de derivação para uma cadeia de entrada
- Ler a entrada da esquerda para a direita
- Construir a árvore no estilo bottom-up (folhas para raiz)

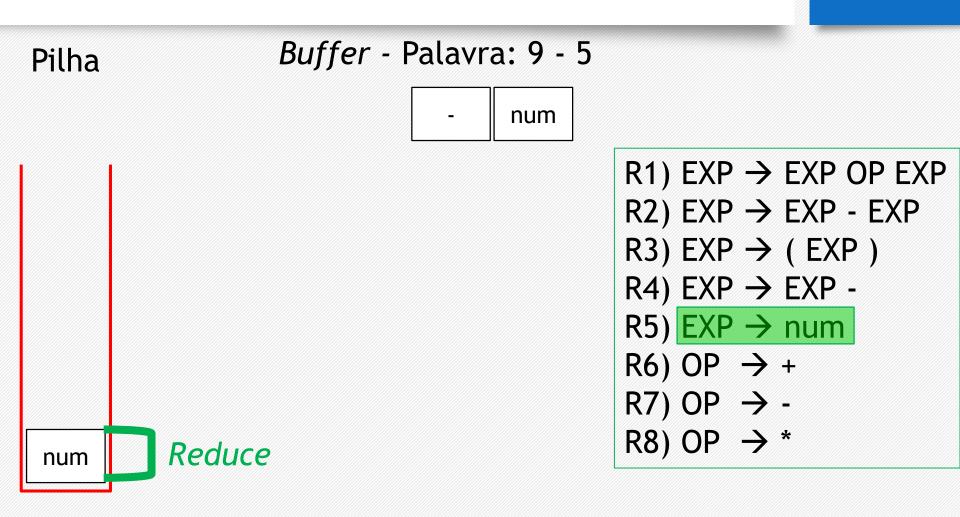
Usando a pilha para manter as sequências pendentes de terminais e não terminais

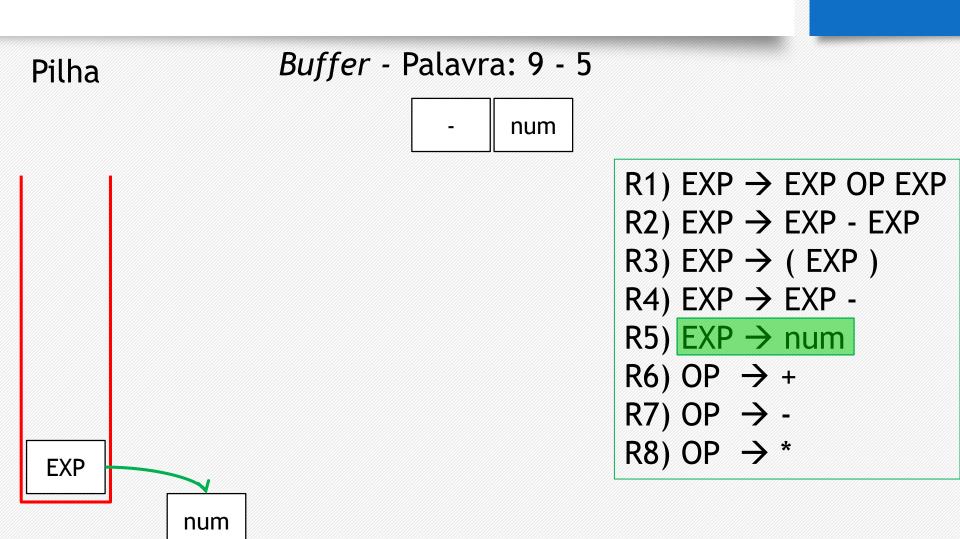
Possíveis conflitos

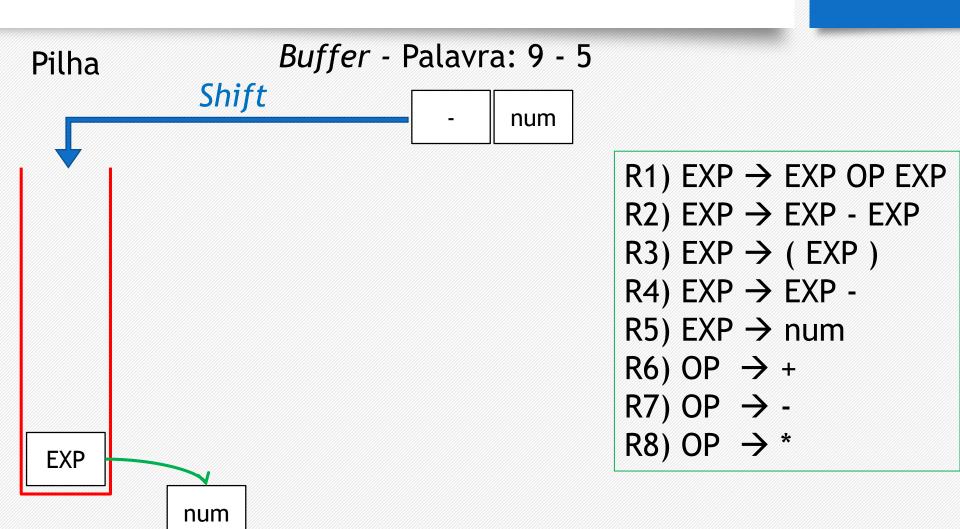
- Reduce/Reduce: Ocorre quando há múltipla produções para um mesmo não terminal
 - Qual produção usar?
- Shift/Reduce: Ocorre quando existe uma produção válida para reduzir, porém deveria ser primeiro feito o empilhamento para que a redução ocorresse em outro momento
 - Como saber quando é para reduzir ou empilhar?

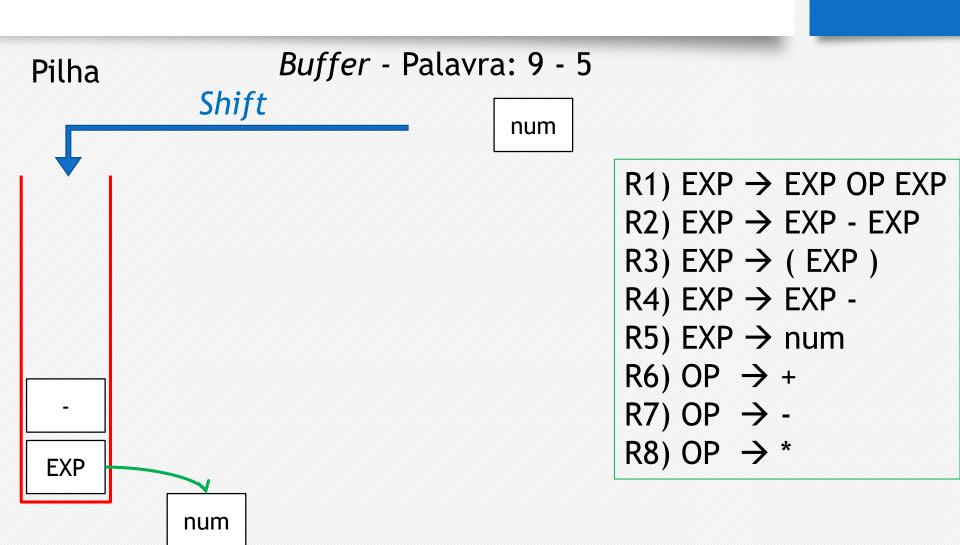


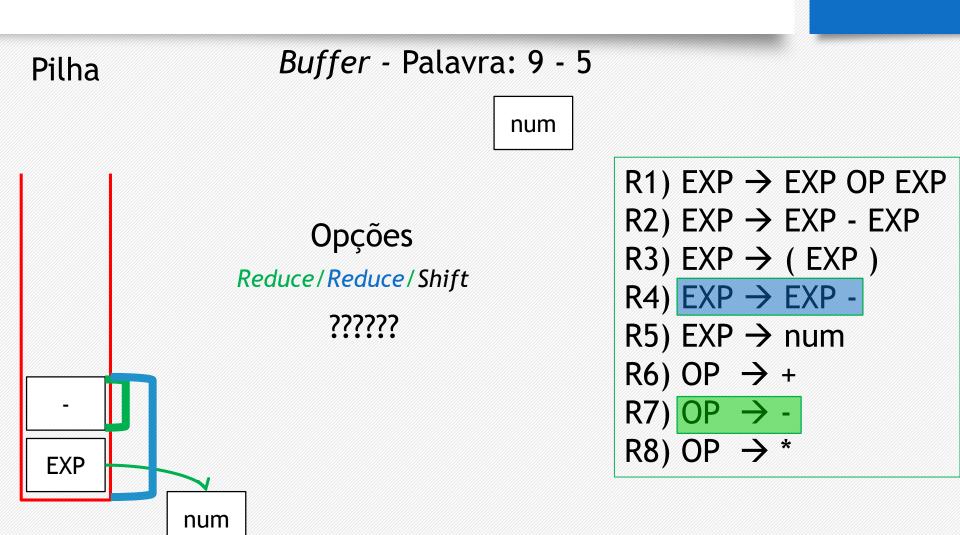


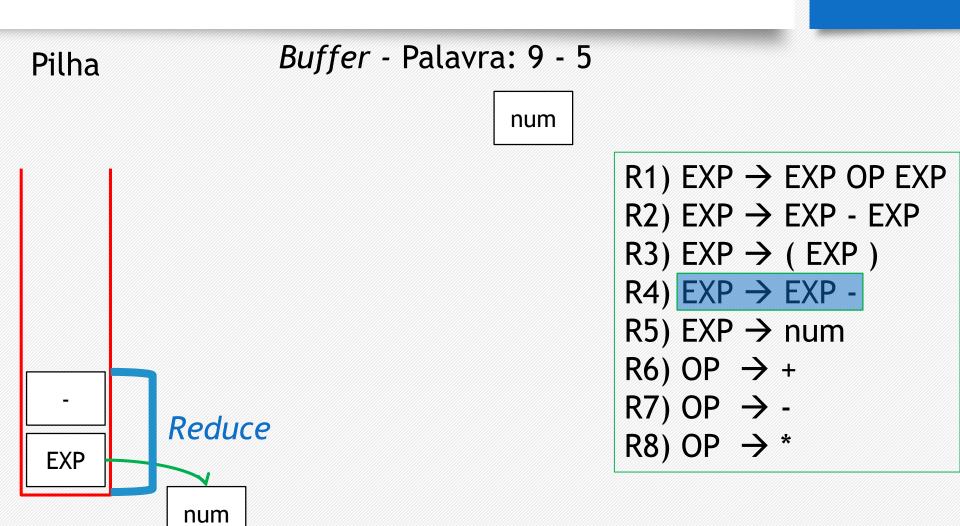


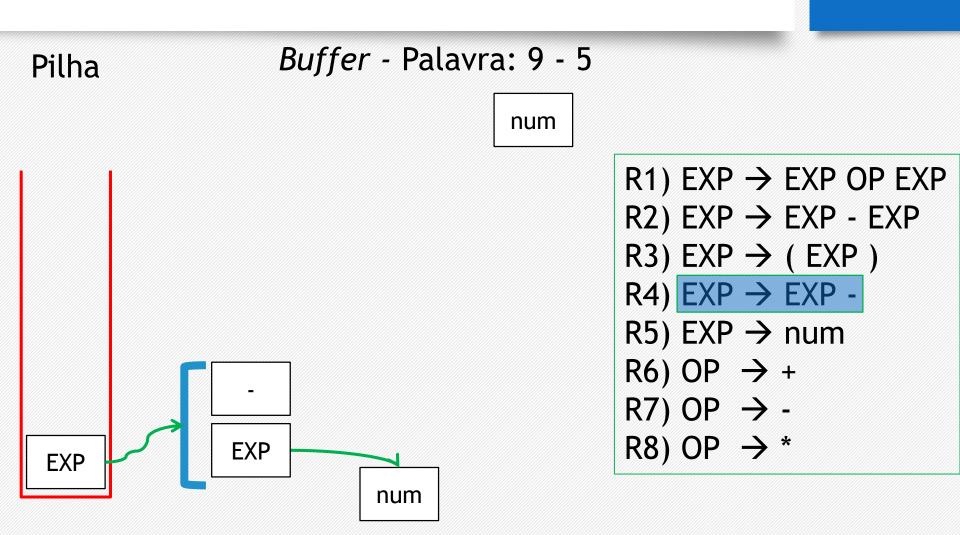


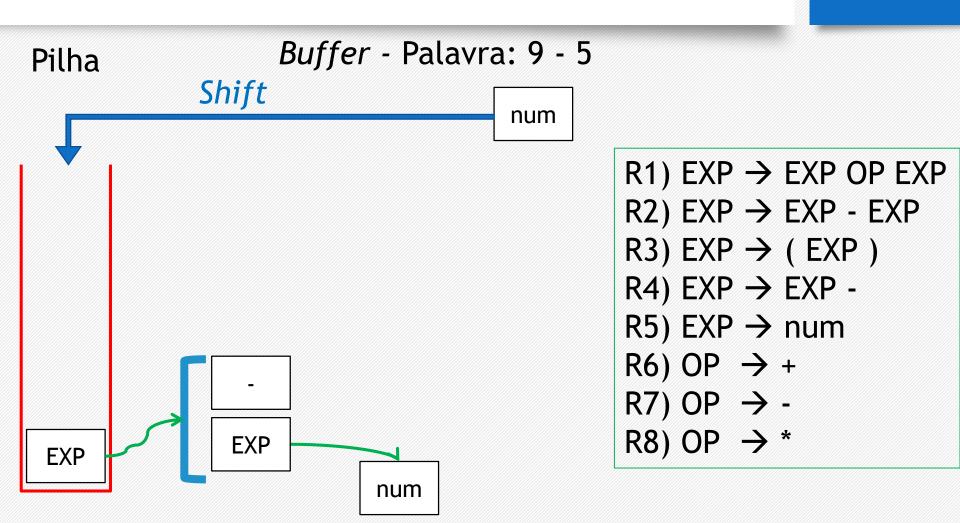


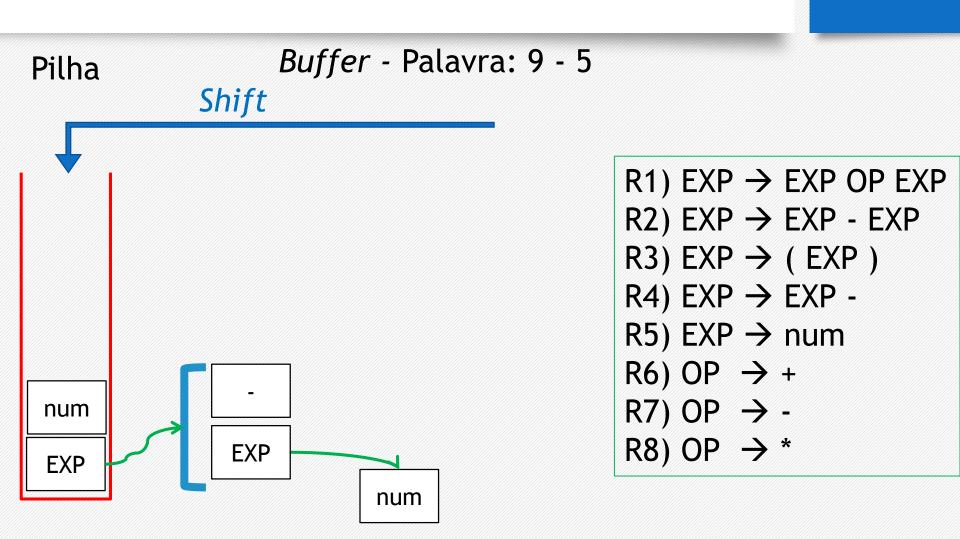




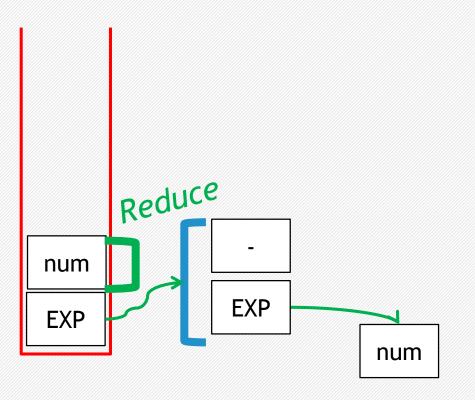








Pilha Buffer - Palavra: 9 - 5



```
R1) EXP \rightarrow EXP OP EXP

R2) EXP \rightarrow EXP - EXP

R3) EXP \rightarrow (EXP)

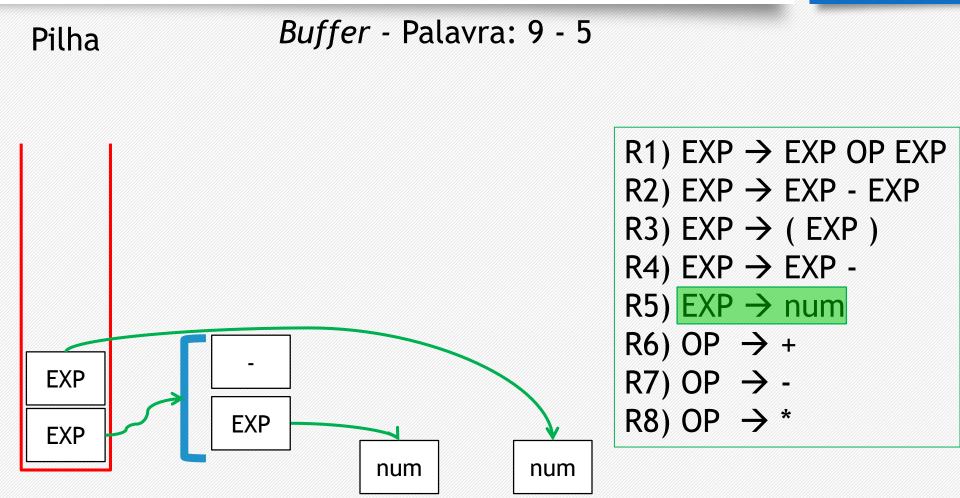
R4) EXP \rightarrow EXP -

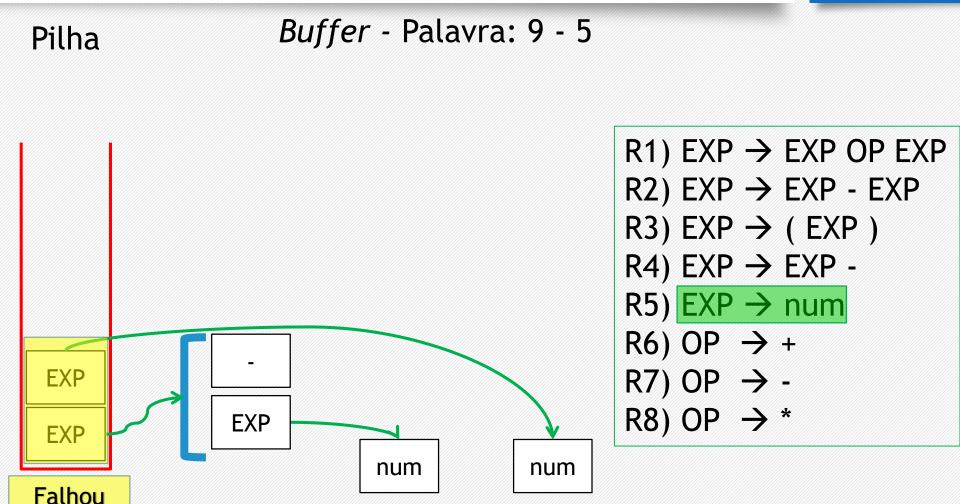
R5) EXP \rightarrow num

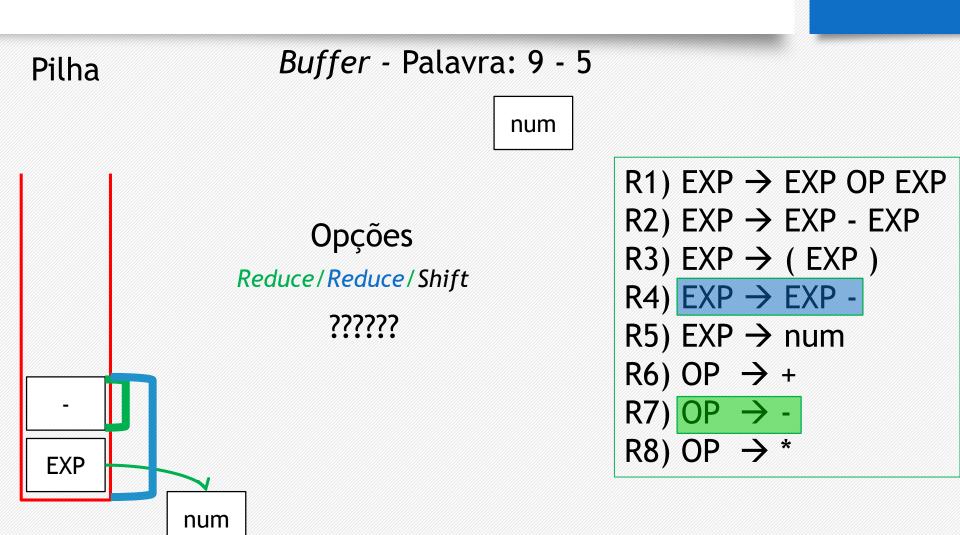
R6) OP \rightarrow +

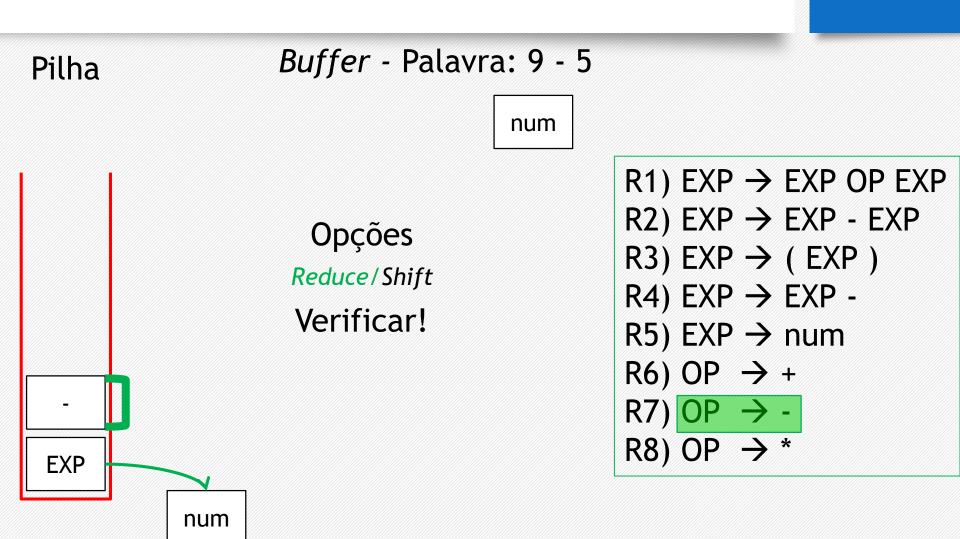
R7) OP \rightarrow -

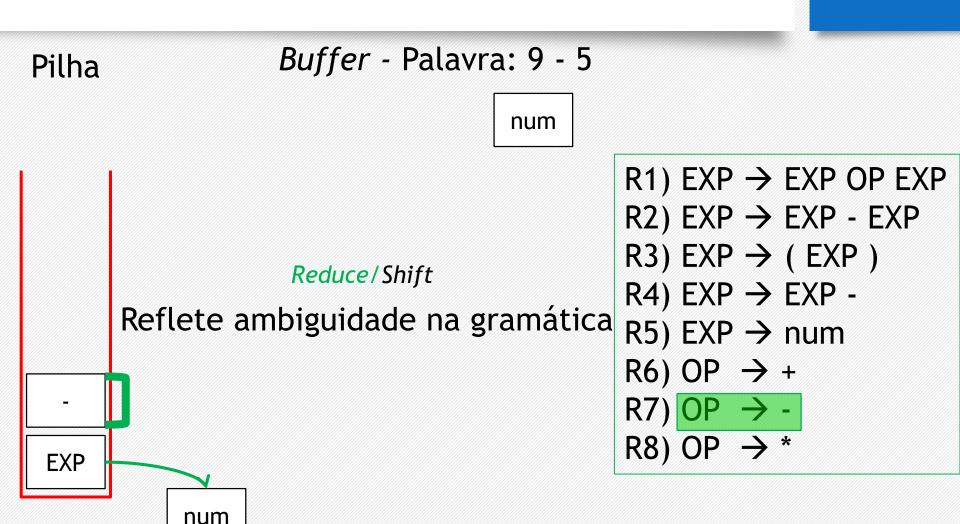
R8) OP \rightarrow *
```



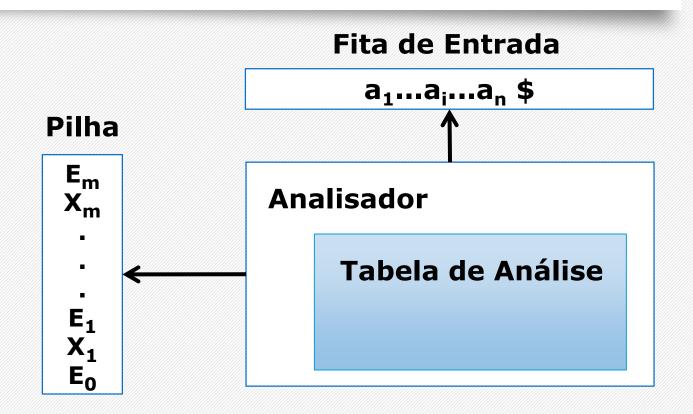








- Construindo um parser (verificador derivador)
- Tabela de derivação



X_j – Símbolo da gramática

E_i - Estado

	Tabela de An	álise
	AÇÕES	TRANSIÇÕES
	TERMINAIS	NÃO-TERMINAIS
E S T A	empilha reduz	ESTADOS
D O	Aceita	
S	Erro	

- Seja E_m o estado no topo da pilha.
- Seja a_i o token sob o cabeçote/buffer de leitura.
- O analisador consulta a tabela AÇÕES [E_m , a_i] podendo assumir um dos valores a seguir:
- a) Aceita: o analisador reconhece a sentença como válida;
- b) <u>Erro</u>: o analisador para a execução identificando um erro sintático;
- c) Empilha E_x: causa o empilhamento de "a_iE_x"
- d) <u>Reduz n</u>: causa o desempilhamento 2r símbolos e o empilhamento de "AE_y"

```
Onde: 
n - é o número da produção A \rightarrow \beta
r - \mid \beta \mid
E_{y} - resulta da consulta da tabela de Transições[E_{m-r}, A]
E_{m-r} - é o estado no topo da pilha logo após a redução
```

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise										
Estado			Αç	ão			Transição			
Estauv	\$;	,	id	int	dec	l_id		
0	ı	ı	ı	ı	e3	ı	1	2		
1	AC	ı	ı	ı	ı	ı	-	-		
2	ı	е4	1	-	ı	-	-	-		
3	ı	r2	ı	e5	ı	ı	-	-		
4	ı	ı	ı	1	ı	е6	-	-		
5	ı	ı	ı	ı	e3	ı	-	7		
6	ı	ı	e8	ı	ı	1	-	-		
7	-	r1	ı	-	1	-	-	-		
8	r0	-	-	-	-	-	-	-		

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise									
Estado			Transição						
Estauv	\$.,	,	id	int	dec	l_id	
0	-	ı	-	-	e3	-	1	2	
1	AC	ı	-	-	-	-	-	-	
2	-	е4	-	-	ı	-	-	-	
3	1	r2	-	e5	-	-	-	-	
4	-	ı	1	-	1	е6	1	-	
5	1	ı	1	-	e3	-	-	7	
6	-	-	e8	-	-	-	-	-	
7	-	r1	-	-	-	-	-	-	
8	r0	-	-	-	-	-	-	-	

sentença=> x,y : int;									
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO							
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3							
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5							
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3							
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]							
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]							
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4							
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6							
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8							
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]							
0dec1	\$	AC – Aceita sentença							

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
EStauv	\$		٠,	,	id	int	dec	l_id
0	-	ı	ı	-	e3	1	1	2
1	AC	ı	ı	ı	ı	1	-	-
2	-	е4	ı	-	ı	ı	-	-
3	1	r2	-	e5	1	-	-	-
4	-	ı	ı	-	ı	е6	-	-
5	-	-	-	ı	e3	-	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	ı	-	ı	-	-	-
8	r0	1	1	1	-	1	1	-

se	sentença=> x,y : int;									
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO								
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3								
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5								
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3								
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id								
		TRANSIÇÃO [5, l_id]								
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id \rightarrow id , l_id								
		TRANSIÇÃO [0, l_id]								
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4								
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6								
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8								
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec \rightarrow l_id:int ;								
		TRANSIÇÃO [0, dec]								
0dec1	\$	AC – Aceita sentença								

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise									
Estado			Transição						
Estauv	\$;	,	id	int	dec	l_id	
0	ı	ı	ı	-	e3	-	1	2	
1	AC	ı	ı	1	ı	ı	-	-	
2	1	е4	ı	-	ı	-	-	-	
3	-	r2	ı	e5	ı	-	-	-	
4	-	ı	ı	ı	ı	е6	1	-	
5	-	-	-	ı	e3	-	-	7	
6	1	ı	e8	-	ı	ı	-	-	
7	-	r1	-	1	-	-	-	-	
8	r0	-	ı	-	-	-	-	-	

sentença=> x,y : int;						
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO				
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3				
0id3	id:int;\$	e5 - empilha , 5				
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3				
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]				
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]				
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4				
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6				
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8				
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]				
0dec1	\$	AC – Aceita sentença				

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado	Ação						Transição	
Estado	\$;	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	ı	-	e e	-	1	2
1	AC	ı	ı	-	ı	ı	-	-
2	-	е4	1	-	ı	-	-	-
3	-	r2	ı	e5	ı	ı	-	-
4	-	ı	ı	-	ı	е6	-	-
5	ı	ı	ı	ı	e3	ı	-	7
6	-	1	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	ı	-	ı	-	-	-
8	r0	-	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;						
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO				
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3				
0id <mark>3</mark>	id:int;\$	e5 - empilha , 5				
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3				
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]				
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]				
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4				
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6				
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8				
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]				
0dec1	\$	AC – Aceita sentença				

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado	Ação					Transição		
Estado	\$;	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	-	-	e3	-	1	2
1	AC	ı	ı	-	ı	ı	-	-
2	1	е4	-	-	ı	-	-	-
3	1	r2	1	e5	ı	ı	-	-
4	1	ı	1	ı	ı	е6	1	-
5	-	-	-	ı	e3	-	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	ı	-	-
7	-	r1	-	-	ı	-	-	-
8	r0	-	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;						
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO				
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3				
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5				
0id3 <mark>,5</mark>	id:int;\$	e3 - empilha id 3				
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]				
0id3,5l_id7	:int;\$ r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]					
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4				
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6				
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8				
0l_id2:4int6;8	\$	r0 - reduz dec → l_id:int; TRANSIÇÃO [0, dec]				
0dec1	\$	AC – Aceita sentença				

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
EStauo	\$.,	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	-	ı	e3	1	1	2
1	AC	ı	-	ı	ı	1	-	-
2	1	е4	-	-	-	ı	-	-
3	1	r2	-	e5	-	-	-	-
4	1	ı	1	1	-	е6	1	-
5	-	1	-	-	e3	-	-	7
6	-	-	e8	-	-	-	-	-
7	-	r1	-	-	1	-	-	-
8	r0	1	-	-	-	1	1	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$	e5 - empilha , 5						
0id3, <mark>5</mark>	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
Estauv	\$		٠.	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	1	-	e3	-	1	2
1	AC	ı	ı	ı	ı	ı	-	-
2	-	e4	1	-	ı	-	-	-
3	-	r2	ı	e5	ı	ı	-	-
4	ı	ı	ı	1	ı	е6	-	-
5	ı	ı	ı	ı	e3	ı	-	7
6	ı	ı	e8	ı	ı	1	-	-
7	-	r1	ı	-	1	-	-	-
8	r0	-	ı	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5 <mark>id3</mark>	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
Estauv	\$;	,	id	int	dec	l_id
0	-	ı	-	-	e3	-	1	2
1	AC	ı	ı	-	ı	ı	-	-
2	-	е4	-	-	ı	-	-	-
3	-	r2	-	e5	ı	ı	-	-
4	-	ı	-	-	ı	е6	-	-
5	1	ı	ı	ı	e3	ı	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	-	-	1	-	-	-
8	r0	-	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5 <mark>id3</mark>	int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
Estauv	\$;	int	dec	l_id		
0	ı	ı	ı	-	e3	-	1	2
1	AC	ı	ı	-	ı	ı	-	-
2	1	е4	ı	-	ı	-	-	-
3	1	r2	ı	e5	ı	ı	-	-
4	1	ı	ı	ı	ı	е6	1	-
5	-	-	-	ı	e3	-	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	ı	-	-
7	-	r1	ı	-	1	-	-	-
8	r0	-	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3 <mark>.5</mark> id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) $l_id \rightarrow id$, l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
EStauo	\$.,	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	-	ı	e3	-	1	2
1	AC	ı	-	-	١	-	-	-
2	1	е4	-	-	ı	-	-	-
3	1	r2	-	e5	١	-	-	-
4	-	1	-	-	ı	е6	-	-
5	ı	ı	1	ı	e3	-	-	7
6	-	-	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	-	-	-	-	-	-
8	r0	1	-	-	-	-	1	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	,id:int;\$	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id <mark>7</mark>	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Cetado			Transição					
Estado	\$.,	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	-	-	e3	-	1	2
1	AC	ı	-	-	-	-	-	-
2	-	е4	-	-	ı	-	-	-
3	1	r2	-	e5	١	-	-	-
4	-	ı	-	-	ı	е6	-	-
5	ı	ı	1	-	e3	-	-	7
6	-	-	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	-	-	-	-	-	-
8	r0	-	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id <mark>7</mark>	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática	
0) dec \rightarrow l_id : int ;	
1) $l_id \rightarrow id$, l_id	
2) id → id	

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
EStauv	\$;	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	-	ı	e3	-	1	2
1	AC	ı	ı	ı	ı	ı	-	-
2	-	e4	-	-	ı	-	-	-
3	1	r2	-	e5	ı	-	-	-
4	-	ı	1	1	ı	е6	-	-
5	-	-	-	-	e3	-	1	7
6	-	ı	e8	1	ı	ı	-	-
7	-	r1	-	-	-	-	-	-
8	r0	ı	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) I id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
EStauv	\$		٠.	,	id	int	dec	l_id
0	-	ı	1	-	e3	-	1	2
1	AC	ı	ı	1	ı	ı	-	-
2	-	е4	1	-	ı	-	-	-
3	ı	r2	ı	e5	ı	ı	-	-
4	-	ı	ı	-	ı	е6	-	-
5	ı	ı	ı	ı	e3	ı	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	ı	-	1	-	-	-
8	r0	-	ı	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
<mark>0</mark> id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id \rightarrow id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) $l_id \rightarrow id$, l_id
2) I id → id

Tabela de Análise										
Estado	Ação							Transição		
EStauo	\$;	,	id	int	dec	l_id		
0	ı	ı	-	-	e3	-	1	2		
1	AC	ı	-	-	ı	ı	ı	-		
2	-	е4	-	-	ı	-	-	-		
3	1	r2	-	e5	-	-	1	-		
4	-	1	-	-	ı	е6	-	-		
5	ı	ı	-	-	e3	-	-	7		
6	-	-	e8	-	-	-	-	-		
7	-	r1	-	-	-	-	-	-		
8	r0	-	-	-	-	-	-	-		

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id \rightarrow id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id <mark>2</mark>	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
EStauo	\$;	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	-	-	e3	-	1	2
1	AC	-	-	-	ı	ı	-	-
2	-	e4	1	-	ı	-	-	-
3	ı	r2	ı	e5	ı	ı	-	-
4	ı	ı	1	-	ı	е6	-	-
5	ı	ı	1	ı	e3	ı	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	-	-	ı	-	-	-
8	r0	-	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;							
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO					
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3					
0id3	id:int;\$	e5 - empilha , 5					
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3					
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]					
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]					
0l_id2	int;\$:	e4 - empilha : 4					
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6					
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8					
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]					
0dec1	\$	AC – Aceita sentença					

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
Estauv	\$;	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	ı	-	e3	-	1	2
1	AC	ı	ı	-	ı	ı	-	-
2	ı	e4	ı	-	ı	-	-	-
3	ı	r2	ı	e5	ı	ı	-	-
4	-	ı	ı	-	ı	е6	-	-
5	-	ı	ı	ı	e3	ı	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	ı	-	ı	-	-	-
8	r0	-	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int; $$$ r1 - reduz l_id \rightarrow id , l_TRANSIÇÃO [0, l_id]							
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
Estauv	\$;	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	ı	-	e e	-	1	2
1	AC	ı	ı	-	ı	ı	-	-
2	-	е4	1	-	ı	-	-	-
3	ı	r2	ı	e5	ı	ı	-	-
4	-	ı	ı	-	-	е6	-	-
5	-	ı	ı	ı	e3	-	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	ı	-	ı	-	-	-
8	r0	-	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2: <mark>4</mark>	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
Estauv	\$;	,	id	int	dec	l_id
0	-	ı	ı	-	e3	ı	1	2
1	AC	ı	ı	-	ı	ı	-	-
2	-	е4	1	-	ı	-	-	-
3	ı	r2	ı	e5	ı	ı	-	-
4	-	ı	ı	-	ı	е6	-	-
5	1	ı	ı	-	e3	ı	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	ı	-	-
7	-	r1	ı	-	1	1	-	-
8	r0	-	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;									
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO							
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3							
0id3	id:int;\$	e5 - empilha , 5							
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3							
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]							
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]							
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4							
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6							
0l_id2:4 <mark>int6</mark>	;\$	e8 - empilha ;8							
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]							
0dec1	\$	AC – Aceita sentença							

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado				Transição				
EStauo	\$;	,	id	int	dec	l_id
0	-	ı	-	-	e3	-	1	2
1	AC	ı	-	-	ı	-	-	-
2	-	е4	-	-	ı	-	-	-
3	1	r2	1	e5	ı	-	-	-
4	-	ı	-	-	ı	е6	-	-
5	1	ı	-	ı	e3	ı	-	7
6	-	-	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	-	-	1	-	-	-
8	r0	1	1	1	-	1	1	-

sentença=> x,y : int;									
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO							
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3							
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5							
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3							
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]							
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]							
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4							
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6							
0l_id2:4int <mark>6</mark>	; \$	e8 - empilha ;8							
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]							
0dec1	\$	AC – Aceita sentença							

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
Estauv	\$;	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	ı	-	e3	-	1	2
1	AC	ı	ı	-	ı	ı	-	-
2	-	е4	1	-	ı	-	-	-
3	ı	r2	ı	e5	ı	ı	-	-
4	ı	ı	ı	-	ı	е6	-	-
5	ı	ı	ı	-	e3	ı	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	ı	-	ı	-	-	-
8	r0	-	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$ r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]							
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6 <mark>;8</mark>	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado			Transição					
Estauv	\$;	,	id	int	dec	l_id
0	ı	ı	ı	ı	e3	-	1	2
1	AC	ı	ı	ı	ı	ı	-	-
2	-	е4	1	-	ı	-	-	-
3	ı	r2	ı	e5	ı	ı	-	-
4	-	ı	ı	-	ı	е6	-	-
5	ı	ı	ı	ı	e3	ı	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	ı	-	ı	-	-	-
8	r0	-	-	-	-	-	-	-

sentença=> x,y : int;									
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO							
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3							
0id3	id:int;\$	e5 - empilha , 5							
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3							
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]							
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]							
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4							
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6							
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8							
0l_id2:4int6 <mark>8</mark>	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]							
0dec1	\$	AC – Aceita sentença							

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise									
Estado	Ação Tr							Transição 💮	
Estauv	\$;	,	id	int	dec	l_id	
0	ı	ı	ı	-	e3	-	1	2	
1	AC	ı	ı	1	ı	ı	-	-	
2	-	е4	ı	-	ı	-	-	-	
3	ı	r2	ı	e5	ı	ı	-	-	
4	-	ı	ı	-	ı	е6	-	-	
5	1	ı	ı	ı	e3	ı	-	7	
6	-	ı	e8	-	ı	-	-	-	
7	-	r1	ı	-	1	-	-	-	
8	r0	-	-	-	-	-	-	-	

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0 _id2:4int6;8	\$	r0 - reduz dec → l_id:int; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado		Transição						
EStauv	\$		٠.	,	id	int	dec	l_id
0	-	ı	ı	-	e3	-	1	2
1	AC	ı	ı	ı	ı	1	-	-
2	-	е4	ı	-	ı	ı	-	-
3	1	r2	ı	e5	ı	-	-	-
4	-	ı	ı	ı	ı	е6	1	-
5	1	ı	ı	ı	e3	ı	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	ı	-	1	-	-	-
8	r0	1	1	1	1	1	1	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado	Ação Trans							
EStauo	\$		٠,	,	id	int	dec	l_id
0	-	ı	ı	-	e3	-	1	2
1	AC	ı	ı	1	ı	ı	-	-
2	-	е4	1	-	ı	-	-	-
3	ı	r2	ı	e5	ı	ı	-	-
4	-	ı	ı	-	ı	е6	-	-
5	-	ı	ı	-	e3	ı	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	1	-	-
7	-	r1	ı	-	ı	-	-	-
8	r0	1	1	ı	-	1	1	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	id:int;\$,	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0ded1	\$	AC – Aceita sentença						

Gramática
0) dec \rightarrow l_id : int ;
1) l_id → id , l_id
2) l_id → id

Tabela de Análise								
Estado		sição						
Estauv	\$		٠,	,	id	int	dec	l_id
0	-	ı	ı	ı	e3	-	1	2
1	AC	-	-	-	-	-	-	-
2	-	е4	ı	-	ı	-	-	-
3	1	r2	ı	e5	١	-	-	-
4	-	ı	ı	-	ı	е6	-	-
5	1	ı	ı	ı	e3	-	-	7
6	-	ı	e8	-	ı	-	-	-
7	-	r1	ı	-	-	-	-	-
8	r0	-	1	-	-	-	1	-

sentença=> x,y : int;								
PILHA	FITA	AÇÃO/TRANSIÇÃO						
0	id,id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3	,id:int;\$	e5 - empilha , 5						
0id3,5	id:int;\$	e3 - empilha id 3						
0id3,5id3	:int;\$	r2 - reduz l_id → id TRANSIÇÃO [5, l_id]						
0id3,5l_id7	:int;\$	r1 - reduz l_id → id , l_id TRANSIÇÃO [0, l_id]						
0l_id2	:int;\$	e4 - empilha : 4						
0l_id2:4	int;\$	e6 - empilha int 6						
0l_id2:4int6	;\$	e8 - empilha ;8						
0l_id2:4int6;8	\$	r0 – reduz dec → l_id:int ; TRANSIÇÃO [0, dec]						
0dec1	\$	AC – Aceita sentença						

	Tabela de Análise									
Exercício		Ações						Transições		
	Est.	id	V	&	()	\$	E	Т	F
Mostre os passos da pilha, fita e transição para o reconhecimento da sentença: id & id v id \$	0	e5			e4			1	2	3
	1		е6				AC			
	2		r2	e7		r2	r2			
	3		r4	r4		r4	r4			
	4	e5			e4			8	2	3
Gramática	5		r6	r6		r6	r6			
1) E → E v T	6	e5			e4				9	3
2) E → T 3) T → T & F 4) T → F 5) F → (E) 6) F → id	7	e5			e4					10
	8		e6			e11				
	9		r1	e7		r1	r1			
	10		r3	r3		r3	r3			
	11		r5	r5		r5	r5			

Referências

- AHO, Alfred V.; VIEIRA, Daniel. Compiladores: princípios, técnicas e ferramentas. 2. ed. São Paulo, SP: Pearson/Addison Wesley, c2007, c2008. x, 634 p. ISBN 9788588639249.
- LOUDEN, Kenneth C. Compiladores: princípios e práticas. São Paulo, SP: Pioneira Thomson Learning, 2004. 569 p. ISBN 8522104220
- PRICE, Ana Maria de Alencar; TOSCANI, Simão Sirineo. Implementação de linguagens de programação: compiladores.
 3. ed. Porto Alegre, RS: Sagra, 2005. 197 p. (Serie Livros Didaticos 9) ISBN 8524106395.