



Primeira Avaliação de Linguagens Formais e Tradutores

1. Encontre os conjuntos primeiro e seguinte da gramática abaixo. Em seguida, construa a tabela do analisador sintático LL(1). (2,0)

$Z \rightarrow S \$$  (1)  
 $S \rightarrow A C A S$  (2) |  $A A C$  (3) |  $B$  (4)  
 $A \rightarrow C h C$  (5) |  $\epsilon$  (6)  
 $B \rightarrow f B f$  (7) |  $p$  (8)  
 $C \rightarrow B C A$  (9) |  $\epsilon$  (10)

$P(Z) = P(S) - \{\epsilon\} = \{f, p, h, \$\}$ , todos gerados pela regra (1)

$P(S) = P(A) \cup P(B) \cup P(C) \cup \{\epsilon\} = \{f, p, h, \epsilon\}$ , sendo  $\{f, p, h, \epsilon\}$  da regra (2),  $\{f, p, h, \epsilon\}$  da regra (3) e  $\{f, p\}$  da regra (4).

$P(A) = P(C) \cup \{\epsilon\} = \{f, p, h, \epsilon\}$ , sendo  $\{f, p, h\}$  da regra (5) e  $\{\epsilon\}$  da regra (6)

$P(B) = \{f, p\}$ , sendo  $\{f\}$  da regra (7) e  $\{p\}$  da regra (8).

$P(C) = P(B) \cup \{\epsilon\} = \{f, p, \epsilon\}$ , sendo  $\{f, p\}$  da regra (9) e  $\{\epsilon\}$  da regra (10)

-----  
 $S(Z) = \{ \}$

$S(S) = \{ \$ \}$

$S(A) = (P(S) \cup S(S) \cup P(C) \cup P(A) \cup S(C)) - \{\epsilon\} = \{f, p, h, \$\}$

$S(B) = (S(S) \cup \{f\} \cup P(C) \cup P(A) \cup S(C)) - \{\epsilon\} = \{f, p, h, \$\}$

$S(C) = (P(A) \cup P(S) \cup S(S) \cup \{h\} \cup S(A) \cup S(C)) - \{\epsilon\} = \{f, p, h, \$\}$

	\$	h	f	p
Z	1	1	1	1
S	2/3	2/3	2/3/4	2/3/4
A	6	5/6	5/6	5/6
B			7	8
C	10	10	9/10	9/10

2. Adotando o algoritmo visto em sala de aula, codifique um analisador sintático LL para a seguinte gramática livre de contexto. (2,0)

pg  $\rightarrow$  f DEFfun | c DEFcmd | hyb DEFfun pg | jyb DEFcmd pg  
DEFcmd  $\rightarrow$  FUNC ID ( parami ) ; | ID = num ;  
parami  $\rightarrow$  ID ID | , ID ID  
DEFfun  $\rightarrow$  FUNC ID ( parami ) pg

<https://github.com/andrelumesi/SINF0012-LFT/blob/main/2025.2/avaliacoes/unidade01/Quest02.java>

3. Adotando a gramática da questão anterior, considere as seguintes regras: (2,0)

num = Começa com 0 ou 1 ou 2, seguido por quaisquer quantidades de 0 ou 1 e 2, finalizado com 3.

ID = Começa com o prefixo ID\_ seguido por qualquer letra ou número.

Os demais tokens são reconhecidos como eles ocorrem na gramática

a. Elabore código PLY que faça o reconhecimento do léxico dessa linguagem.

<https://github.com/andrelumesi/SINF0012-LFT/blob/main/2025.2/avaliacoes/unidade01/quest03.py>

4. Realize transformações nas gramáticas de acordo com o que se pede. (2,0)

- a. precedência em ordem crescente e associatividade : 1. ADD direita 2.SUB esquerda 3.MULI direita 4. LESS esquerda. 5. !  
 $\text{exp} \rightarrow \text{exp ADD exp} \mid \text{exp SUB exp} \mid \text{exp MULI exp} \mid \text{exp LESS exp} \mid \text{R exp} \mid \text{ID}$

$\text{exp} \rightarrow \text{exp1 ADD exp} \mid \text{exp1}$   
 $\text{exp1} \rightarrow \text{exp1 SUB exp2} \mid \text{exp2}$   
 $\text{exp2} \rightarrow \text{exp 3 MULI exp2} \mid \text{exp3}$   
 $\text{exp3} \rightarrow \text{exp3 LESS exp4} \mid \text{exp4}$   
 $\text{exp4} \rightarrow \text{R exp} \mid \text{ID}$

b. Eliminar recursividade à esquerda.

$A \rightarrow A p C \mid A d \mid r$   
 $C \rightarrow d C \mid C C b \mid q$

$A \rightarrow r A'$   
 $A' \rightarrow p C A' \mid d A' \mid \epsilon$   
 $C \rightarrow d C C' \mid q C'$   
 $C' \rightarrow C b C' \mid \epsilon$

c. Aplicar fatoração

$\text{bex} \rightarrow \text{ID} \mid \text{ID ID} ; \mid \text{ID ID ( typeids )} \mid \text{typeids ( ) bloco}$   
 $\text{typeids} \rightarrow \text{TYPE ID , typeids} \mid \text{TYPE ID ; txt}$

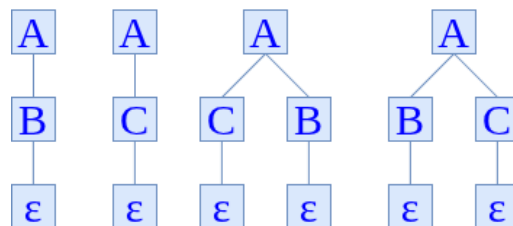
$\text{bex} \rightarrow \text{ID A} \mid \text{typeids ( ) bloco}$   
 $A \rightarrow \text{ID B} \mid \epsilon$   
 $B \rightarrow ; \mid \text{( typeids)}$   
 $\text{typeids} \rightarrow \text{TYPE ID C}$   
 $C \rightarrow , \text{typeids} \mid ; \text{txt}$

d. Justificar o motivo das seguintes gramáticas não serem LL(1).

I.  $A \rightarrow + B \mid + C \mid BC$   
 $B \rightarrow \text{ID B} \mid \text{ID}$

II.  $A \rightarrow B C \mid C B \mid B \mid C$   
 $B \rightarrow a t s \mid p s C B \mid \epsilon$   
 $C \rightarrow d t s \mid t C \mid \epsilon$

- I. A gramática I não é LL(1) pois Existem duas regras de A inicializadas pelo mesmo token (+).  
 Adicionalmente, duas de B também começam pelo mesmo token (ID).
- II. A gramática II não é LL(1) pois é ambígua. Existem várias formas de se aceitar a palavra  $\epsilon$ . A seguir, alguns exemplos de árvores de derivação que levam a  $\epsilon$ .



5. Explique como a tabela preditiva é utilizada pelo analisador sintático LL(1) para realizar o reconhecimento ou não de possíveis entrada. Adote em sua explicação a gramática a seguir e o exemplo num + num - num.

$E \rightarrow T E'$   
 $E' \rightarrow + T E'$   
 $E' \rightarrow - T E'$   
 $E' \rightarrow \text{num}$

Respostas aceitas:

1. A gramática não gera este padrão.
2. Para quem foi induzido ao erro, a questão foi desconsiderada e a pontuação redistribuída para as demais.