



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)

$$\begin{aligned} Z &\rightarrow S \$ \text{ (1)} \\ S &\rightarrow A C A S \text{ (2)} | A A C \text{ (3)} | B \text{ (4)} \\ A &\rightarrow C h C \text{ (5)} | \epsilon \text{ (6)} \\ B &\rightarrow f B f \text{ (7)} | p \text{ (8)} \\ C &\rightarrow B C A \text{ (9)} | \epsilon \text{ (10)} \end{aligned}$$

$P(Z) = P(S) - \{\epsilon\} = \{f, p, h, \$\}$, 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)

$$\begin{aligned} pg &\rightarrow f \text{ DEFfun} | c \text{ DEFcmd} | hyb \text{ DEFfun pg} | jyb \text{ DEFcmd pg} \\ \text{DEFcmd} &\rightarrow \text{FUNC ID (parami) ; } | \text{ ID = num ; } \\ \text{parami} &\rightarrow \text{ID ID } | , \text{ ID ID} \\ \text{DEFfun} &\rightarrow \text{FUNC ID (parami) pg} \end{aligned}$$

<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. !

$\text{exp} \rightarrow \text{exp ADD exp} \mid \text{exp SUB exp} \mid \text{exp MULI exp} \mid \text{exp LESS exp} \mid \text{R exp} \mid \text{ID}$

$$\begin{array}{l|l} \text{exp} \rightarrow \text{exp1 ADD exp} & \text{exp1} \\ \text{exp1} \rightarrow \text{exp1 SUB exp2} & \text{exp2} \\ \text{exp2} \rightarrow \text{exp3 MULI exp2} & \text{exp3} \\ \text{exp3} \rightarrow \text{exp3 LESS exp4} & \text{exp4} \\ \text{exp4} \rightarrow \text{R exp} & \text{ID} \end{array}$$

b. Eliminar recursividade à esquerda.

$$\begin{array}{l|l} A \rightarrow A p C & | A d & | r \\ C \rightarrow d C & | C C b & | q \end{array}$$

$A \rightarrow r A'$

$A' \rightarrow p C A' \mid d A' \mid \epsilon$

$C \rightarrow d C C' \mid q C'$

$C' \rightarrow C b C' \mid \epsilon$

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. $A \rightarrow B C \mid C B \mid B \mid C$

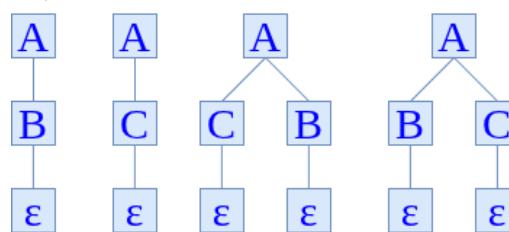
$B \rightarrow a t s \mid p s C B \mid \epsilon$

$C \rightarrow d t s \mid t C \mid \epsilon$

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 ϵ . A seguir, alguns exemplos de árvores de derivação que levam a ϵ .



5. Explique como a tabela preditiva é utilizada pelo analisador sintático LL(1) para realizar o reconhecimento ou não de possíveis entradas.

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.