



Universidade Federal do Pará
Instituto de Ciências Exatas e Naturais
Programa de Pós-Graduação em Ciência da Computação
Disciplina: Teoria da Computação
Professor: Jefferson Morais

1. Conceitue:

- a) Símbolo: é uma representação gráfica, indivisível, empregado na construção de cadeias.
- b) Alfabeto: é um conjunto finito de símbolos.
- c) Cadeia: é uma sequência finita de símbolos do alfabeto justapostos.
- d) Linguagem: é um conjunto, finito ou infinito, de cadeias de comprimento finito formadas pela concatenação de elementos de um alfabeto finito e não-vazio.
- e) Sentença: é uma cadeia que pertence a linguagem.
- f) Gramática: é um formalismo matemático utilizado para gerar sentenças que pertencem a uma linguagem formal, consequentemente, definindo a própria linguagem.
- g) Reconhecedor: é um formalismo matemático utilizado na aceitação de sentenças que pertencem a uma linguagem e na rejeição de todo e qualquer cadeia que não faz parte dessa linguagem.

2. Verifique se cada uma das gramáticas abaixo está bem formada, justificando suas respostas.

- a) $(\{0, 1\}, \{S, 0, 1\}, \{S \rightarrow 01, S \rightarrow 0S1\}, S)$: não está bem formada, pois o símbolo S não pertence ao vocabulário da gramática.
- b) $(\{\}, \{0, 1\}, \{S \rightarrow 01, S \rightarrow 0S1\}, S)$: não está bem formada, pois o vocabulário não pode ser um conjunto vazio.
- c) $(\{S, 0\}, \{1\}, \{S \rightarrow 01, S \rightarrow 0S1\}, S)$: não está bem formada, pois o vocabulário não contém todos os símbolos da gramática.
- d) $(\{S, 0, 1, 2, 3\}, \{2, 3\}, \{S \rightarrow 0, S \rightarrow 1, 0 \rightarrow 12, 1 \rightarrow 03, 0 \rightarrow 3, 1 \rightarrow 2\}, S)$: está bem formada, pois é possível obter uma sentença a partir das produções disponíveis. Além disso, o vocabulário, o alfabeto e a raiz estão bem definidos.
- e) $(\{0, 1, S\}, \{S\}, \{0 \rightarrow S0, 0 \rightarrow 1, 1 \rightarrow SS\}, 0)$: está bem formada e a justificativa é a mesma da letra d.

3. Considere a gramática $G = (\{S, X, Y, a, b, c\}, \{a, b, c\}, \{S \rightarrow aXc, X \rightarrow aXc, X \rightarrow Yb, Y \rightarrow bY, Y \rightarrow b\}, S)$:

- a) Essa gramática está corretamente construída? Justifique sua resposta.



Universidade Federal do Pará
Instituto de Ciências Exatas e Naturais
Programa de Pós-Graduação em Ciência da Computação
Disciplina: Teoria da Computação
Professor: Jefferson Morais

Sim, pois com esse vocabulário, esse alfabeto, esse conjunto de produções e essa raiz é possível obter uma sentença.

b) $L(G)$ é finita ou infinita?

Infinita.

c) Obtenha uma sentença qualquer de comprimento no mínimo igual a oito, mostrando todos os passos da sua derivação.

Derivação	Produção aplicada
S	$S \rightarrow aXc$
$\Rightarrow aXc$	$X \rightarrow Yb$
$\Rightarrow aYbc$	$Y \rightarrow bY$
$\Rightarrow abYbc$	$Y \rightarrow bY$
$\Rightarrow abbYbc$	$Y \rightarrow bY$
$\Rightarrow abbbYbc$	$Y \rightarrow bY$
$\Rightarrow abbbbYbc$	$Y \rightarrow b$
$\Rightarrow abbbbbc$	

d) Verifique se a cadeia $aaabbbccc$ pertence à linguagem gerada por essa gramática. Em caso afirmativo, mostre a sequência de derivações correspondentes. Em caso negativo, justifique sua resposta.

Sim, a cadeia $aaabbbccc$ pertence a linguagem $L(G)$ e pode ser obtida pelas derivações: $S \Rightarrow aXc \Rightarrow aaXcc \Rightarrow aaaXccc \Rightarrow aaaYbccc \Rightarrow aaabYbccc \Rightarrow aaabbbccc$.

e) Descreva em português, da forma mais precisa possível, a linguagem gerada por essa gramática.

Essa linguagem contém todas as sentenças que começam com **a**, tem pelo menos dois **b**'s e terminam com **c**. O número de **a**'s e de **c**'s é o mesmo, em quantidades maiores que zero. A linguagem também pode ser representada por $L(G) = \{a^n b^m c^n \mid n > 0 \text{ e } m > 1\}$.

4. Construa uma gramática G para cada linguagem a seguir.

Atenção: considerar S como raiz, letras maiúsculas como símbolos não-terminais e letras minúsculas como símbolos terminais.

a) $L(G) = \{a^i b^j c^i \mid i \geq 0 \text{ e } j \geq 1\}$

$P = \{$



Universidade Federal do Pará
Instituto de Ciências Exatas e Naturais
Programa de Pós-Graduação em Ciência da Computação
Disciplina: Teoria da Computação
Professor: Jefferson Morais

$S \rightarrow aSc \mid bA$

$A \rightarrow bA \mid \varepsilon$

}

b) $L(G) = \{ a^n b^{2n} \mid n \geq 1 \}$

$P = \{$

$S \rightarrow aSbb \mid abb$

}

c) $L(G) = \{ w \mid w \in \{0, 1\}^+ \text{ e não tenha 1's consecutivos } \}$

$P = \{$

$S \rightarrow 0S \mid 10S \mid 0 \mid 1$

}

d) $L(G) = \{ w \mid w \in \{0, 1, 2\}^+ \text{ e todos os 0's sejam consecutivos } \}$

$P = \{$

$S \rightarrow 1S \mid 2S \mid 0X \mid 1 \mid 2$

$X \rightarrow 0X \mid 1Y \mid 2Y \mid \varepsilon$

$Y \rightarrow 1Y \mid 2Y \mid \varepsilon$

}

e) $L(G) = \{ w \mid w \in \{a, b, c\}^+ \text{ e } w \text{ é palíndromo } \}$

Obs: Uma sentença palíndromo é aquela que pode ser lida tanto da esquerda para a direita, quanto da direita para a esquerda. Ex: *abba*, *bcabacb*, *abbbba*, *cacac*

$P = \{$

$S \rightarrow aSa \mid bSb \mid cSc \mid aa \mid bb \mid cc \mid a \mid b \mid c$

}