

PARTE 2

- 01) Se uma linguagem L é regular, então:
- Existe uma gramática linear à direita que gera L , mas pode ser que não exista nenhum autômato finito que reconheça L ;
 - Existe pelo menos uma gramática linear à direita que gera L , um autômato finito que reconhece L e uma expressão regular que gera L ;
 - É possível garantir a existência de uma expressão regular que gera L , mas não de uma gramática linear à direita ou de um autômato finito que gere/reconheça L ;
 - É possível garantir a existência de um autômato finito não-determinístico que reconhece L , mas não de uma expressão regular que gera L .
- 02) Um estado q_a é dito equivalente a um estado q_b quando:
- Todas as cadeias aceitas a partir do estado q_a são também aceitas a partir do estado q_b ;
 - Todas as cadeias aceitas a partir do estado q_b são também aceitas a partir do estado q_a ;
 - Todas as cadeias aceitas a partir do estado q_a são também aceitas a partir do estado q_b e vice-versa;
 - Pelo menos uma mesma cadeia é aceita a partir tanto de q_a quanto de q_b .
- 03) Se um autômato finito A é mínimo, então (assinale a alternativa FALSA):
- Pode ser que exista um autômato B diferente (em relação às transições), que aceite a mesma linguagem, mas com o mesmo número de estados de A ;
 - Não existem dois estados equivalentes em A ;
 - Ele é único;
 - Não existe outro que aceite a mesma linguagem e possua um número menor de estados (a menos de um único estado inútil).
- 04) Se L é uma linguagem regular infinita e $\alpha \in L$, $|\alpha| \geq n$, onde n é a constante do Pumping Lemma para as linguagens regulares, então (assinale a alternativa FALSA):
- $\alpha = xyz$, com $1 \leq |y| \leq |\alpha|$ e $xy^iz \in L$, para todo i ;
 - $\alpha = uvwxy$, com $|vwx| \leq n$, $|vx| \geq 1$ e $uv^iwx^iy \in L$, para todo i ;
 - $\alpha = xyz$, com $1 \leq |y| \leq n$ e $xy^iz \in L$, apenas para $i \geq n$;
 - $\alpha = uvwxy$, com $1 \leq |vwx| \leq n$, e $u(vwx)^iy \in L$, para todo i ;
- 05) Seja L aceita por um autômato finito A com $Q = \{q_0, q_1, q_2\}$ e $\Sigma = \{a, b, c, d\}$, e suponha que A aceite a cadeia $abcd$. Logo:
- $L(A)$ é finita;
 - $L(A)$ é infinita;
 - Não se pode afirmar nada sobre a finitude ou infinitude de $L(A)$ sem examinar cadeias de comprimento menor que 3;
 - Não se pode afirmar nada sobre a finitude ou infinitude de $L(A)$ sem examinar cadeias de comprimento maior ou igual a 6.
- 06) Se uma gramática G é ambígua, então (assinale a alternativa FALSA):
- Existe pelo menos uma sentença pertencente à $L(G)$ com duas derivações mais à esquerda diferentes;
 - Existe pelo menos uma sentença pertencente à $L(G)$ com duas derivações mais à direita diferentes;
 - Existe pelo menos uma sentença pertencente à $L(G)$ com duas árvores de sintaxe diferentes;
 - Todas as sentenças de $L(G)$ possuem duas ou mais derivações mais à esquerda diferentes.

- 07) A simplificação de gramáticas livres de contexto envolve:
- Minimização do número de símbolos não-terminais;
 - Conversão para a Forma Normal de Chomsky ou a Forma Normal de Greibach;
 - Minimização do número de regras de produção;
 - Eliminação de símbolos inúteis e inacessíveis, eliminação de regras vazias e de regras unitárias.
- 08) Seja L uma linguagem aceita por um autômato de pilha M com critério de aceitação estado final. Então:
- É possível construir um autômato de pilha com critério de aceitação pilha vazia N tal que $L(M) = L(N)$ apenas se $\varepsilon \notin L(M)$;
 - É possível construir um autômato de pilha com critério de aceitação pilha vazia N tal que $L(M) = L(N)$ apenas se M for determinístico;
 - Não é possível garantir, no caso geral, a existência de um autômato de pilha com critério de aceitação pilha vazia N tal que $L(M) = L(N)$;
 - É sempre possível construir um autômato de pilha com critério de aceitação pilha vazia N tal que $L(M) = L(N)$.
- 09) Ambos os Pumping Lemma (para as linguagens regulares e para as linguagens livres de contexto) exploram algum tipo de finitude nas representações formais das linguagens de cada uma dessas classes. Essas finitudes são, respectivamente:
- A quantidade de sentenças que fazem parte dessas linguagens;
 - O tamanho das sentenças que fazem parte das linguagens;
 - A quantidade de estados do autômato finito e do autômato de pilha que reconhecem essas linguagens;
 - A quantidade de estados do autômato finito que reconhece a linguagem e a quantidade de símbolos não-terminais da gramática que gera a linguagem.
- 10) Se $L(G)$ é uma linguagem livre de contexto, então:
- $L(G)$ pode ser reconhecida por um autômato de pilha determinístico;
 - $L(G)$ pode ser reconhecida por um autômato de pilha não-determinístico;
 - $L(G)$ pode ser reconhecida por autômato finito não-determinístico;
 - $L(G)$ é infinita.
- 11) Se G é uma gramática livre de contexto e $\varepsilon \notin L(G)$, então (assinale a alternativa FALSA):
- $L(G)$ é sensível ao contexto;
 - $L(G)$ pode ser regular;
 - $L(G)$ pode ser finita;
 - $L(G)$ é não-regular.
- 12) Numa Máquina de Turing com fita limitada, o cursor da fita pode:
- Se deslocar para a esquerda e para a direita, mas apenas para fazer leituras;
 - Ler e escrever, mas apenas se deslocando para a direita;
 - Se deslocar apenas para a direita, e ele pode fazer apenas leituras;
 - Se deslocar para a esquerda e para a direita, e pode tanto ler quanto escrever.
- 13) Quantas configurações diferentes uma Máquina de Turing com fita limitada pode assumir quando a cadeia de entrada é abc ? Suponha que $Q = \{q_0, q_1, q_2\}$ e $\Gamma = \{a, b, c, X, Y\}$.
- 125
 - 1.875
 - 375
 - 1.125