

1. Sea la siguiente gramática libre de contexto $GLC1 = (\{a, b, c\}, \{S, A, B, C, D, E\}, S, P)$, donde P consta de las siguientes producciones:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow aBC \\ A &\rightarrow Aa|B|BC|C|\lambda \\ B &\rightarrow b|AA \\ C &\rightarrow A \\ D &\rightarrow EAD|CD|E \\ E &\rightarrow cAD|AD \end{aligned}$$

Entonces, los símbolos anulables son:

- A
 - A y C
 - * A, B y C
 - Ninguna de las anteriores
2. Sea la gramática libre de contexto $GLC1$, tras aplicar el algoritmo visto en clase que permite eliminar las λ -producciones, ¿cuál de las siguientes opciones sería correcta?
- Las producciones para el símbolo B serían: $B \rightarrow b|AA$
 - * Las producciones para el símbolo B serían: $B \rightarrow b|AA|A$
 - Las producciones para el símbolo B serían: $B \rightarrow b|AA|A|\lambda$
 - Ninguna de las anteriores
3. Sea la gramática libre de contexto ($GLC1$) tras aplicar el algoritmo visto en clase que permite eliminar las producciones unidad, ¿cuál de las siguientes opciones sería correcta?
- * Las producciones para el símbolo C serían: $C \rightarrow Aa|b|AA|BC|\lambda$
 - Las producciones para el símbolo C serían: $C \rightarrow Aa|B|BC|C|\lambda$
 - Las producciones para el símbolo C serían: $C \rightarrow Aa|b|AA|BC|C|\lambda$
 - Ninguna de las anteriores
4. Sea la gramática libre de contexto $GLC1$, los símbolos muertos de esta gramática son
- * D y E
 - C
 - A
 - Ninguna de las anteriores
5. Sea la gramática libre de contexto $GLC1$, los símbolos inaccesibles de esta gramática son
- D
 - D y E
 - * E, c y D
 - Ninguna de las anteriores
6. Sea la siguiente gramática libre de contexto $GLC2 = (\{S, A, B\}, \{0, 1\}, P, S)$, donde P consta de las siguientes producciones:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow AAB|111 \\ A &\rightarrow 0A|0 \\ B &\rightarrow 0B|1B|0|1 \end{aligned}$$

si aplicamos el algoritmo visto en clase para obtener una GLC equivalente en FNC $GLC2' = (V', T, P', S)$, ¿cuál de las siguientes opciones sería correcta?

- V' tendrá 3 variables y P' 11 producciones
- * Las producciones comunes a P y P' serán

$$\begin{aligned} A &\rightarrow 0 \\ B &\rightarrow 0|1 \end{aligned}$$

- S tendrá 4 producciones

- d. Ninguna de las anteriores
7. Tenemos un autómata con pila que verifica $f(q, a, A) = \{(p, B), (q, AA)\}$. Entonces se cumple
- * a. $(q, aaa, A) \vdash (q, aa, AA) \vdash (p, a, BA)$
 - b. $(q, aaa, A) \vdash (q, aa, A) \vdash (p, a, BA)$
 - c. $(q, aaa, A) \vdash (q, aa, AA) \vdash (p, a, BAA)$
 - d. Ninguna de las anteriores
8. Aplicamos el algoritmo CYK a una cierta gramática cuyo axioma es S y a la cadena $aabaab$ y obtenemos que $V_{1,6} = \emptyset$. Entonces, podemos asegurar que:
- a. la cadena $aabaab$ es generada por la gramática
 - b. la cadena $aabaab$ NO es generada por la gramática, pero lo sería si el axioma fuera A
 - c. la cadena $aabaab$ NO es generada por la gramática, pero lo sería si el axioma fuera B
 - * d. Ninguna de las anteriores
9. Si una gramática es ambigua entonces:
- * a. alguna de las palabras generada por ella tiene más de una derivación más a la derecha
 - b. todas las palabras generadas por ella tienen más de una derivación más a la derecha
 - c. ninguna palabra generada por ella tiene más de una derivación más a la derecha
 - d. Ninguna de las anteriores
10. El lenguaje generado por la $GLC4 = (\{S, A, B\}, \{0, 1\}, P, S)$, donde P consta de las siguientes producciones:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow SS \\ A &\rightarrow BB|0 \\ B &\rightarrow 1 \end{aligned}$$

- * a. Es vacío
- b. Es finito
- c. Es infinito
- d. Ninguna de las anteriores