

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:

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

Entonces, los símbolos anulables son:

- C y E
 - A, B y C
 - * c. A, B, C, D y E
 - 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 E serían: $E \rightarrow cSS|AD$
 - * b. Las producciones para el símbolo E serían: $E \rightarrow cSS|AD|A|D$
 - Las producciones para el símbolo E serían: $E \rightarrow cSS|AD|A|D|\lambda$
 - 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 D serían: $D \rightarrow EAD|CD$
 - Las producciones para el símbolo D serían: $D \rightarrow EAD|CD|cSS|AD$
 - * c. Las producciones para el símbolo D serían: $D \rightarrow EAD|CD|cSS|AD|\lambda$
 - Ninguna de las anteriores
4. Sea la gramática libre de contexto $GLC1$, los símbolos muertos de esta gramática son
- D y E
 - A y S
 - A, E y S
 - * d. Ninguna de las anteriores
5. Sea la gramática libre de contexto $GLC1$, los símbolos inaccesibles de esta gramática son
- D
 - D y E
 - * c. 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

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

- * c. S tendrá 2 producciones

- d. Ninguna de las anteriores
7. Tenemos un autómata con pila que verifica $f(q, a, A) = \{(p, BA), (q, AA)\}$. Entonces se cumple
- $(q, aaa, A) \vdash (q, aa, A) \vdash (p, a, B)$
 - $(q, aaa, A) \vdash (q, aa, A) \vdash (p, a, BA)$
 - * $(q, aaa, A) \vdash (q, aa, AA) \vdash (p, a, BAA)$
 - 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 $V_{1,6} = \{B\}$. Entonces, podemos asegurar que:
- la cadena $aabaab$ es generada por la gramática
 - 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 izquierda
 - $b.$ todas las palabras generadas por ella tienen más de una derivación más a la izquierda
 - $c.$ ninguna palabra generada por ella tiene más de una derivación más a la izquierda
 - 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:

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

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