

21. El algoritmo que pasa una gramática a forma normal de Greibach produce siempre el mismo resultado con independencia de cómo se numeren las variables.  $\checkmark$
22. La gramática compuesta por la siguientes reglas de producción  $\{S \rightarrow A|BA|SS, B \rightarrow a|b, A \rightarrow a\}$  es ambigua.  $\checkmark$
23. Si una palabra de longitud  $n$  es generada por una gramática en forma normal de Greibach, entonces lo es con  $n$  pasos de derivación exactamente.  $\checkmark$
24. En una gramática independiente del contexto puede existir una palabra que es generada con dos derivaciones por la izquierda distintas que tienen el mismo árbol de derivación.  $\checkmark$
25. Una gramática independiente del contexto genera un lenguaje que puede ser representado por una expresión regular.  $\checkmark$
26. Para cada autómata finito no determinista  $M$  existe una gramática independiente de contexto  $G$  tal que  $L(M) = L(G)$ .  $\checkmark$
27. Para que un autómata con pila sea determinista es necesario que no tenga transiciones nulas.  $\checkmark$
28. El algoritmo que pasa una gramática a forma normal de Greibach produce siempre el mismo resultado con independencia de cómo se numeren las variables.  $\checkmark$
29. El conjunto de cadenas generado por una gramática independiente del contexto en forma normal de Greibach puede ser reconocido por un autómata finito no determinista con transiciones nulas.  $\checkmark$
30. La intersección de dos lenguajes regulares da lugar a un lenguaje independiente del contexto.  $\checkmark$
31. Si  $L_1$  y  $L_2$  son independientes del contexto, no podemos asegurar que  $L_1 \cap L_2$  también lo sea.  $\checkmark$