

20. La propiedad prefijo no tiene ninguna relación con el hecho de que un lenguaje sea aceptado por un autómata con pila determinista por estados finales. ~~F~~ V
21. Para toda gramática libre de contexto G siempre se puede encontrar un autómata con pila que acepte el lenguaje generado por G . V
22. Si un lenguaje independiente del contexto cumple la propiedad prefijo, entonces puede ser aceptado por un autómata con pila determinista por el criterio de pila vacía. F
23. La descripción instantánea de un autómata con pila nos permite saber el estado activo, lo que queda por leer de la cadena de entrada, lo que se ha consumido de la cadena de entrada y lo que nos queda en la pila. F
24. Un autómata finito determinista se puede convertir en un autómata con pila que acepta el mismo lenguaje por el criterio de pila vacía. V
25. El conjunto de cadenas generado por una gramática libre de contexto en forma normal de Greibach puede ser reconocido por un autómata finito no determinista con transiciones nulas. F
26. Los lenguajes independientes del contexto con la propiedad prefijo son siempre reconocidos por un autómata con pila determinista por el criterio de pila vacía. F
27. Puede existir un lenguaje con pila determinista que no sea aceptado por un autómata con pila determinista por el criterio de estados finales. ~~V~~ F
28. Existe un algoritmo para transformar una gramática regular G en un autómata con pila que acepte las cadenas del lenguaje generado por G por el criterio de pila vacía. V
29. Un autómata con pila determinista no puede tener transiciones nulas. F
30. El conjunto de cadenas generadas por una gramática independiente del contexto en forma normal de Chomsky puede ser reconocido por un autómata finito no determinista con transiciones nulas. F
31. Para que un lenguaje sea aceptado por un autómata con pila determinista por el criterio de pila vacía tiene que verificar la propiedad prefijo. ~~F~~ V
32. Un autómata finito determinista se puede convertir en un autómata con pila que acepta el mismo lenguaje por el criterio de pila vacía. V
33. Un autómata con pila determinista no puede tener transiciones nulas. F
34. Todo lenguaje aceptado por un autómata con pila determinista por el criterio de estados finales es también aceptado por un autómata con pila determinista por el criterio de pila vacía. F
35. Si tenemos un autómata con pila en el que $(p, \epsilon) \in \delta(q, a, C)$, entonces para construir una gramática independiente del contexto que genere el mismo lenguaje que acepta el autómata, debemos de añadir la producción $[p, C, q] \rightarrow a$ (según el procedimiento visto en clase). F
36. Para que un autómata con pila sea determinista es necesario que no tenga transiciones nulas. F
37. El lenguaje $L = \{u \in \{0, 1\}^* : u = u^{-1}\}$ es independiente del contexto, pero no determinista. V