



Profesor: Gonzalo Navarro.
 Auxiliares: Gonzalo Ríos, Esteban Allende
 Fecha: 02 de Diciembre de 2007

Ejercicios Propuestos

1 Pregunta 1

Un Autómata de Cola es muy similar a un Autómata de Pila, solo que en vez de usar una Pila usa una Cola.

- Defina formalmente un Autómata de Cola.
- Demuestre que un Autómata de Cola es equivalente a una Máquina de Turing.
 Hint: Use la Tesis de Church, y de por hecho que un Autómata de dos Pilas es equivalente a una Máquina de Turing.

2 Pregunta 2

Una Máquina de Turing Bidimensional se define igual que una Máquina de Turing, a diferencia que la cinta tiene dos dimensiones, es decir, los movimientos permitidos son \rightarrow , \leftarrow , \uparrow , \downarrow . Demuestre que una Máquina de Turing Bidimensional es equivalente a una Máquina de Turing.

Hint: Usa una MT de 3-cintas.

3 Pregunta 3

Se desea construir una Máquina de Turing tal que reciba un número natural escrito en unario, y entregue su factorización en primos. Para esto, siga el siguiente procedimiento:

- Construya la MT Multiplicadora, que recibe dos números naturales escritos en unario, y entrega su multiplicación. Su especificación es:

$$\# I^n \# I^m \# \rightarrow \# I^{n*m} \# \#$$
- Construya la MT EsPrimo, tal que reciba un número natural, y responda I si el número es primo, o $\#$ si no lo es. Su especificación es:

$$\begin{aligned} \# I^n \# \rightarrow \# I \# & \text{ si } n \text{ es primo} \\ \# I^n \# \rightarrow \# \# \# & \text{ si } n \text{ no es primo} \end{aligned}$$
- Construya la MT Primo, tal que reciba un número natural n , y entregue el n -ésimo número primo. Su especificación es:

$$\# I^n \# \rightarrow \# I^{p_n} \# \text{ , donde } p_n \text{ es el } n\text{-ésimo primo.}$$
- Usando las MT's anteriores, construya Factorizacion, tal que reciba un natural y entregue su descomposición en primos. Su especificación es:

$$\# I^n \# \rightarrow \# I^{n_{p_1}} \# I^{n_{p_2}} \# I^{n_{p_3}} \# \dots \# I^{n_{p_k}} \#$$

Donde se cumple que $n = (p_1)^{n_{p_1}} (p_2)^{n_{p_2}} (p_3)^{n_{p_3}} \dots (p_k)^{n_{p_k}}$

4 Pregunta 4

- Dadas las gramáticas libre del contexto G_1 y G_2 , Pruebe que determinar si $L(G_1) \cap L(G_2) = \phi$ no es decidible
 Hint: Use $G_1 = \{w c w^R : w \in \Sigma\}$ y reduzca el problema al problema de Correspondencia de Post.
- Pruebe que la siguiente función no es Turing-Computable

$$f : \{I, c\}^* \rightarrow \{I, c\}^*$$

$$f(w) = \begin{cases} \varepsilon & \text{si } w \neq \rho(M) \text{ para toda MT } M \\ \rho(M') & \text{si } w = \rho(M) \text{ para alguna MT } M, \text{ y } M' \text{ es una MT equivalente a } M \\ & \text{tal que el número de estados de } M' \text{ es lo menos posible} \\ & \text{y el largo de } \rho(M') \text{ es minimal lexicográficamente.} \end{cases}$$

3. ¿Es el siguiente problema indecidible?

Dada una MT M y un símbolo a , ¿ M escribe alguna vez el símbolo a partiendo con la cadena vacía?

4. ¿Es el siguiente problema indecidible?

Dada una MT M , ¿Existe un w tal que M recorre todos sus estados con la entrada w ?

5 Problema 5

Se dice que una MT M enumera a un lenguaje L si existe un estado q de M tal que $L = \{w : (s, \#) \vdash_M^* (q, \#w\#)\}$. Prueba que L es Turing-aceptable si y solo si L es enumerable por alguna MT.