

Control 1

Prof. Cátedra: M. Kiwi

Prof. Auxiliar: P. Camacho

TIEMPO: 4.0 HRS.

PROBLEMA 1:

(i).- (3.0 pts) Pruebe que los lenguajes regulares son cerrados bajo la siguiente operación:

$$\text{mín}(L) = \{\omega \in L : \forall 0 < i < |\omega|, \omega_1 \cdots \omega_i \notin L\}.$$

(ii).- (3.0 pts) Se dice que $U = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ es un *autómata finito universal (AFU)* si es como un autómata finito no-determinista donde ahora

$$\delta : Q \times \Sigma \rightarrow 2^Q \setminus \{\emptyset\}.$$

Decimos que U acepta ω si para toda secuencia $q_1, \dots, q_n \in Q$ tal que $q_{i+1} \in \delta(q_i, \omega_i)$ si $0 \leq i < n$ se tiene que $q_n \in F$. Pruebe que si L es un lenguaje aceptado por un AFU, entonces L es un lenguaje regular.

PROBLEMA 2:

(i).- (3.0 pts) Sea L un lenguaje de libre contexto y R un lenguaje regular. Pruebe que $L \cap R$ es lenguaje de libre contexto.(ii).- (3.0 pts) Sea $L = \{a^n b^m : n \neq m, n \neq 2m\}$. Pruebe que L es lenguaje libre de contexto.Indicación: Considere 3 lenguajes asociados a L y use propiedades de clausura.

PROBLEMA 3:

(i).- (3.0 pts) Una máquina de Turing se dice de *re-escritura única* si es una máquina de Turing que puede re-escibir una celda a lo más una vez. Pruebe que una máquina de Turing de *re-escritura única con una cinta*, es equivalente a una máquina de Turing.Indicación: Use muuuuuucha cinta.(ii).- (3.0 pts) Pruebe que $L \subseteq \Sigma^*$ es un lenguaje reconocible si y sólo si existe D lenguaje decidable tal que $L = \{\omega \in \Sigma^* : \exists \pi \in \Gamma^*, \omega \# \pi \in D\}$, donde Γ es un conjunto finito y $\#$ es un símbolo que no pertenece a $\Sigma \cup \Gamma$.Indicación: Hay varias formas de abordar este problema. Una posibilidad consiste en considerar que π es una codificación del número de transiciones necesarias para aceptar $\omega \in L$. Otra posibilidad es ver π como una prueba de que $\omega \in L$, e.g. una secuencia apropiada de descripciones instantáneas asociadas a ω .