

Nombre y apellidos: \_\_\_\_\_ Grupo: \_\_\_\_\_

1. Sea *Chill* el lenguaje que reconoce las Máquinas de Turing tales que, para cualquier entrada, se pasa por todos los índices de la pista una cantidad finita de veces. Demuestre que *Chill* no es decidible.
2. Se define la operación *shuffle* ( $||$ ) de la siguiente forma:  
Sean  $x, y$  dos cadenas,  $x||y$  es el subconjunto que se obtiene de mezclar  $x$  y  $y$  de todas las formas posibles. Por ejemplo:

$$ab||cd = \{abcd, acbd, acdb, cabd, cadb, cdab\}$$

Sean  $A$  y  $B$  dos lenguajes:

$$A||B \stackrel{def}{=} \bigcup_{\substack{x \in A \\ y \in B}} x||y$$

Por ejemplo:

$$\{ab\}||\{cd, e\} = \{abe, eab, aeb, abcd, acbd, acdb, cabd, cadb, cdab\}.$$

Demuestre que sean  $A$  y  $B$  regulares,  $A||B$  también lo es.

3. Sea  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  una función total, demuestre que si el lenguaje  $L = \{ \langle x, f(x) \rangle \mid x \in \mathbb{N} \}$  es decidible, entonces  $f(x)$  es computable.
4. Demuestre el teorema de *Hall*<sup>1</sup>. En un grafo bipartito  $G = (X \cup Y, E)$  existe un emparejamiento de  $X$  a  $Y$  si y solo si  $|N(S)| \geq |S|$  para todo  $S \subseteq X$  no vacío.
5. Demuestre que para todo entero positivo  $k$  existe un grafo con  $X(G) = k$  sin triángulos

---

<sup>1</sup>El ejercicio iba a llegar hasta aquí de no ser porque Daniel dijo que era demasiada violencia, denle las gracias luego