

## Demostracion-No-Decibilidad-Prob...



mike\_



**Modelos Avanzados de Computacion** 



4º Grado en Ingeniería Informática



Escuela Técnica Superior de Ingeniería Universidad de Huelva



### Descarga la APP de Wuolah. Ya disponible para el móvil y la tablet.







# Descarga la APP de Wuolah. Ya disponible para el móvil y la tablet.







#### Continúa do



405416\_arts\_esce ues2016juny.pdf

#### Top de tu gi



7CR



Rocio



pony



#### Problema E<sub>TM</sub>

Sea E<sub>™</sub> el lenguaje formado por las cadenas <M> tales que M es la codificación de una máquina de Turing que no reconoce ninguna entrada, es decir, cuyo lenguaje es el lenguaje vacío:

$$L(M) = \emptyset$$

TEOREMA: El lenguaje E<sub>TM</sub> es indecidible.

#### Demostración (por reducción):

Dada una máquina M y una cadena w, podemos construir una máquina  $M_1$  definida como:

$$M_1(x) = \begin{cases} si \ x \neq w & RECHAZAR \\ si \ x = w & ejecutar \ M \ sobre \ w \ y \ aceptar \ si \ M \ acepta \end{cases}$$

Si E<sub>TM</sub> es decidible, existe una máquina R que lo decide. A partir de R y M, podríamos construir una máquina S de la siguiente forma:

Descripción de S (<M, w>):

- 1. Construir M₁ a partir de M y w.
- 2. Aplicar R sobre M<sub>1</sub>.
- 3. Si R acepta, ACEPTAR.
- 4. Si R rechaza, RECHAZAR.

La máquina S resuelve el problema A<sub>TM</sub>, que es indecidible. Por tanto, si S no puede existir, R tampoco.

