# **GUIÓN HABLADO**

# TO DO's

- 1. Correguir la flecha de la figura 8
- 2. Rehacer la figura 3
- 3. Frame 31, esta bien D\_{m}??

#### Toma 0:

"A continuación introduciremos una notación que aún no está en el apunte pero nos será útil".

#### **Toma 1:**

- "Probaremos un resultado general que nos enseñará a simular el comportamiento de un programa con una máquina de Turing. Es importante notar que la simulación que nos interesa que haga la máquina simuladora no es a nivel de la función que computa el programa sino a un nivel más general, es decir, nos interesa que simule a dicho programa como transformador de estados".
- "La máquina simuladora que construiremos simulará a \$\mathcal{P}\$ en cuanto a su funcionamiento cuando partimos de estados de la anterior forma".
- "(que son infinitos ya que la cinta es infinita hacia la derecha)"

## Toma 2:

- "Cada una de las cuales simularán, vía la representación anterior, el funcionamiento de las distintas instrucciones de \$\mathcal{P}\$".
- "Esto simplificará un poco la costrucción de la máquina simuladora y de hecho lo podemos hacer, ya que toda función \$\Sigma\$-computable puede ser computada por un programa sin este tipo de instrucciones, tal como lo veremos en un lema más adelante".
- "Esta propiedad es importante ya que nos permitirá concatenar pares de dichas máquinas identificando algún estado final de la primera con el inicial de la segunda".

#### Toma 3:

- "A continuación veremos un ejemplo de como se arma la máquina simuladora de un programa dado".
- "Que se corresponde con las descripciones instantaneas de la computación anterior".

#### Toma 4:

 "Ahora describiremos en general como puede armarse la máquina simuladora de \$\mathcal{P}\$, respecto de \$k\$".

### Toma 5:

 "A continuación enunciaremos en forma de lema la existencia de la máquina simuladora y de las propiedades escenciales que usaremos luego para probar que toda función \$\Sigma\$-computable es \$\Sigma\$-Turing computable".

#### Toma 6:

- "En esta etapa nos dedicaremos a explicar como construir las distintas máquinas simuladoras de instrucciones".
- Para poder hacer concretamente las máquinas recién descriptas deberemos diseñar antes algunas máquinas auxiliares".
- "Es decir la máquina D\_{j} lo único que hace es mover el cabezal desde el blanco de la izquierda de un bloque determinado, exactamente j bloques a la derecha".
- "Análogamente \$I\_{j}\$ será una máquina que desplaza el cabezal \$j\$ bloques a la izquierda del blanco que esta escaneando".
- "Es decir la máquina \$TD\_{i}\$ corre un espacio a la derecha todo el segmento \$\gamma \$ y agrega un blanco en el espacio que se genera a la izquierda".
- "Es decir la máquina \$TI\_{i}\$ corre un espacio a la izquierda todo el segmento \$\gamma\$ (por lo cual en el lugar de \$\sigma\$ queda el primer símbolo de \$\gamma \$)".

# Toma 7:

- "Es fácil ver que \$\mathcal{Q}\$ tiene las propiedades (1) y (2)".
- "Por supuesto, hay un lema análogo para el caso en que \$f\$ llega a \$\omega\$ en lugar de llegar a \$\SIGMA\$".
- "Ahora si, el anunciado del teorema":
- "A continuacion veremos que \$M\$ computa a \$f\$".
- "(vía la copia de \$M\_{1}\$ dentro de \$M\$)... (ya que \$M\$ es determinística)".
- "(ahora vía la copia de \$M\_{sim}\$ dentro de \$M\$)".