Modelo D-I-S (Derecha-Izquierda-Sin movimiento) Máquina de Turing que admite transiciones sin movimiento del cabezal de la cinta.

 $M = \langle Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, F \rangle$ con $Q, \Sigma, \Gamma, q_0, F$ definidos como en el modelo estándar (modelo D-I)

y δ : Q x $\Gamma \rightarrow$ Q x Γ x {D, I, S} (S significa sin movimiento)

 Teorema: Los modelos de máquinas de Turing D-I-S y D-I son equivalentes

Preguntas:

- ¿Qué se necesita demostrar?
- ¿Alguna demostración es trivial? ¿Por qué?

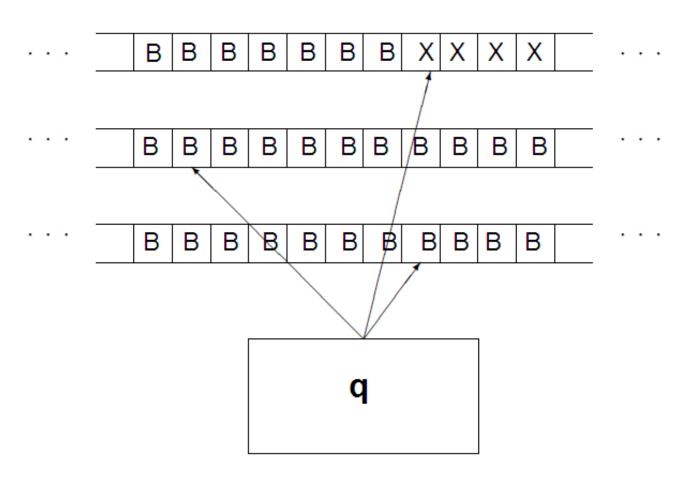
 Se demuestra trivialmente que para toda máquina de Turing del modelo D-I existe una máquina de Turing equivalente del modelo D-I-S, pues las máquinas del modelo D-I son un caso particular de las del modelo D-I-S

- Ejercicio 1: Demostrar que para toda máquina de Turing del modelo D-I-S existe una máquina de Turing del modelo D-I equivalente
- Ejercicio 2: Demostrar que para toda máquina de Turing del modelo D-I-S existe una máquina M' equivalente con la restricción que no puede cambiar el símbolo de la cinta y mover el cabezal simultáneamente

 Consiste en un control con k cintas y k cabezales que pueden moverse en forma independiente.

 El input se encuentra en la primera cinta y todas las demás están en blanco.

Máquina de Turing de 3 cintas

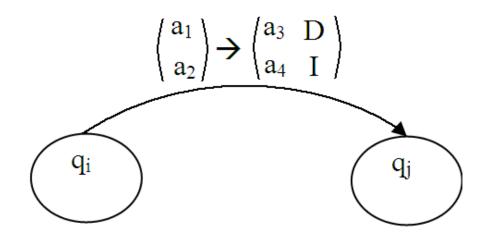


$$M = \langle Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, F \rangle$$

con Q, Σ , Γ , q₀, F definidos como en el modelo estándar D-I-S

y
$$\delta$$
: Q x $\Gamma^k \rightarrow$ Q x (Γ x {D, I, S}) k

Ejemplo: $\delta(q_i,(a_1,a_2)) = (q_j,(a_3,D),(a_4,I))$



Estando en el estado q_i, al leer a₁ en la primera cinta y a₂ en la segunda, escribe a₃ en la primera y a₄ en la segunda, mueve a la derecha el cabezal de la primera cinta y a la izquierda en de la segunda cinta.

NOTA: Puede probarse que este modelo multicinta es equivalente a cualquiera de los que ya hemos visto.

Ejercicio: Construir una máquina de Turing con 2 cintas que reconozca el lenguaje:

$$L = \{ 0^n 1^n / n \ge 1 \}$$