

Tratamiento probabilístico de la Información  
**Fuentes de información**

continuación



INGENIERÍA DE SISTEMAS

2017

**TRANSICIÓN EN n PASOS**

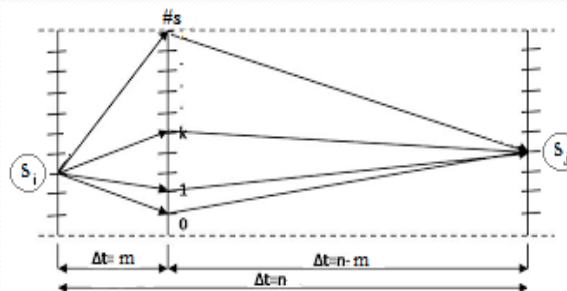
Para una fuente markoviana homogénea:

$$P_{j/i}^{(n)} = \sum_k P_{k/i}^{(m)} \cdot P_{j/k}^{(n-m)}$$

para  $m < n$

$$M^{(n)} = M^{(m)} \cdot M^{(n-m)}$$

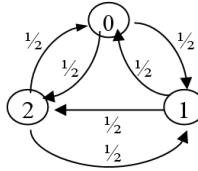
1º ecuación de Chapman-Kolmogorov



## TRANSICIÓN EN n PASOS

Ejemplo

Probabilidad de transición de 0 a 2 en 2 pasos:



$$P_{2/0}^{(2)} = P_{0/0} \cdot P_{2/0} + P_{1/0} \cdot P_{2/1} + P_{2/0} \cdot P_{2/2}$$

$$P_{2/0}^{(2)} = 0 \cdot 1/2 + 1/2 \cdot 1/2 + 1/2 \cdot 0 = 1/4$$

0	1/2	1/2	0	1/2	1/2	1/2	1/4	1/4
1/2	0	1/2	1/2	0	1/2	1/4	1/2	1/4
1/2	1/2	0	1/2	1/2	0	1/4	1/4	1/2

Matriz de transición en 2 pasos

en 3 pasos:

1/2	1/4	1/4	0	1/2	1/2	1/4	3/8	3/8
1/4	1/2	1/4	1/2	0	1/2	3/8	1/4	3/8
1/4	1/4	1/2	1/2	1/2	0	3/8	3/8	1/4

M<sup>2</sup>

M

Matriz de transición en 3 pasos

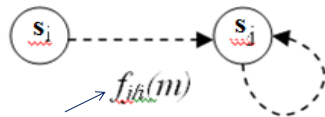
## PRIMERA TRANSICIÓN EN n PASOS

Para una fuente markoviana homogénea:

$$f_{j/i}^{(n)} = p_{j/i}^{(n)} - \sum_{m=1}^{n-1} f_{j/i}^{(m)} \cdot p_{j/j}^{(n-m)}$$

para  $m < n$

2º ecuación de Chapman-Kolmogorov



probabilidad de pasar de  $s_i$  a  $s_j$  por primera vez en  $m$  pasos

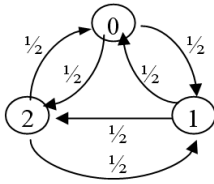
probabilidad de volver a  $s_j$  en  $(n-m)$  pasos

Si  $i=j$ :  $f_{j/i}^{(n)} \rightarrow$  primera recurrencia

## PRIMERA TRANSICIÓN EN $n$ PASOS

Ejemplo

Probabilidad de transición de 0 a 2 por 1º vez en  $n = 1, 2, 3$  pasos:

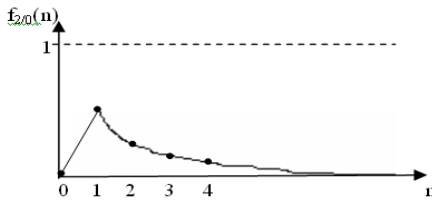


$$f_{j/i}^{(n)} = p_{j/i}^{(n)} - \sum_{m=1}^{n-1} f_{j/i}^{(m)} \cdot p_{j/j}^{(n-m)}$$

$$n=1: f_{2/0}^{(1)} = p_{2/0}^{(1)} = 1/2$$

$$n=2: f_{2/0}^{(2)} = p_{2/0}^{(2)} - f_{2/0}^{(1)} \cdot p_{2/2}^{(1)} \\ = 1/4 - 1/2 \cdot 0 = 1/4$$

$$n=3: f_{2/0}^{(3)} = p_{2/0}^{(3)} - f_{2/0}^{(1)} \cdot p_{2/2}^{(2)} - f_{2/0}^{(2)} \cdot p_{2/2}^{(1)} \\ = 3/8 - 1/2 \cdot 1/2 - 1/4 \cdot 0 = 1/8$$



Ya calculados:

$$p_{2/0}^{(2)} = 1/4$$

$$p_{2/0}^{(3)} = 3/8$$

$$p_{2/2}^{(2)} = 1/2$$

## MEDIA DE PRIMERA TRANSICIÓN

**TRANSICIÓN EVENTUAL:** Probabilidad de que eventualmente se produzca la transición de  $s_j$  a  $s_i$  durante la emisión de símbolos de la fuente:

$$F_{j/i} = \sum_{n=1}^{\infty} f_{j/i}^{(n)}$$

$F_{j/i} = 1 \rightarrow$  siempre se da la transición de  $s_j$  a  $s_i$

$F_{j/i} < 1 \rightarrow$  puede no darse la transición de  $s_j$  a  $s_i$

Si  $F_{j/i} = 1 \rightarrow$  media de la distribución:

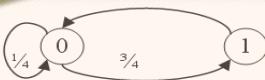
$$\mu_{j/i} = \sum_{n=1}^{\infty} n \cdot f_{j/i}^{(n)}$$

$\rightarrow$  tiempo medio de espera para pasar de  $s_j$  a  $s_i$

Si  $i=j$ :

$F_{i/i} = 1$  (probabilidad de retorno eventual a  $s_i$ )  $\rightarrow$  **media de 1º recurrencia**

Ejemplo



$$n=1: f_{0/0}^{(1)} = 1/4$$

$$n=2: f_{0/0}^{(2)} = 3/4 \cdot 1 = 3/4$$

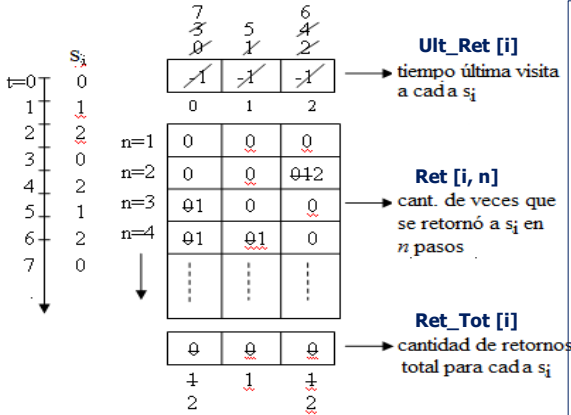
$$n=3: f_{0/0}^{(3)} = 0$$

$$F_{0/0} = 1/4 + 3/4 = 1$$

$$\rightarrow \mu_{0/0} = 7/4 = 1.75$$

## MUESTREO COMPUTACIONAL - $f_{i/i}^{(n)}$

En estado estacionario  $\rightarrow$  generar una única trayectoria (mensaje) y detectar los pasos entre transiciones sucesivas de  $s_i$



```

inicializar...
i = primer_simbolo
Mientras no converja (fi/i, fi/i_ant)
{
  i = generar_sig_símbolo (i)
  si (Ult_Ret [i] > -1)
  {
    n = t_actual - Ult_Ret [i]
    Ret [i, n] ++
    Ret_Tot [i] ++
    fi/i_ant  $\leftarrow$  fi/i (todo la matriz)
    fi/i  $\leftarrow$  Ret / Ret_Tot (todo el vector)
  }
  Ult_Ret [i] = t_actual
}
return fi/i
    
```

## MUESTREO COMPUTACIONAL - $\mu_{i/i}$

En estado estacionario  $\rightarrow$  generar una única trayectoria (mensaje) y detectar los pasos entre transiciones sucesivas de  $s_i$

**Ejemplo  $\mu_{0/0}$**

