

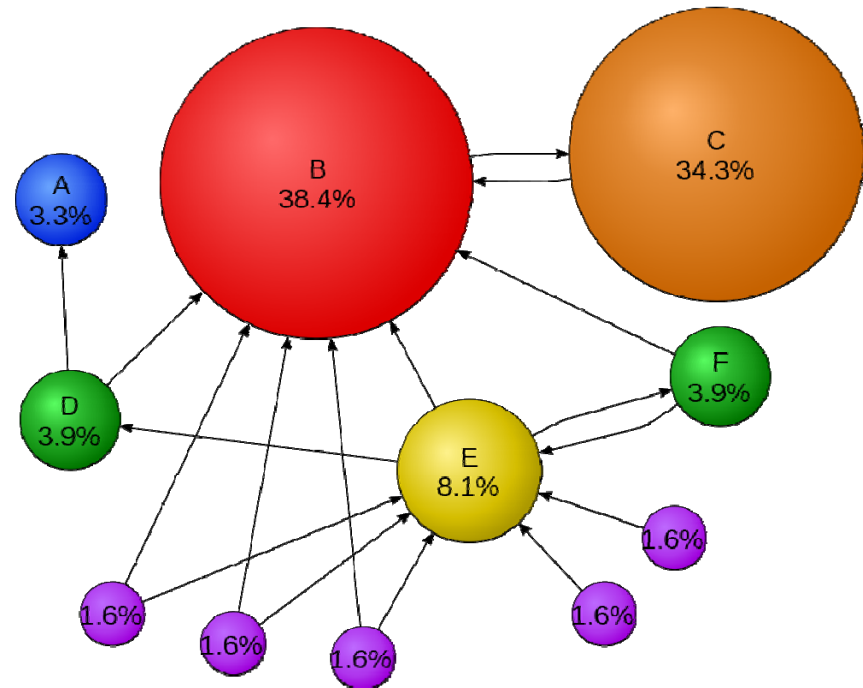
# Practicas P1 y P2

Modelado y Simulación. Prof. Juan José Alcaraz Espín

# Práctica 1: El Algoritmo PageRank

PageRank: Introducción  
Ecuaciones de balance  
Redefinición de PageRank  
Ecuaciones finales  
Objetivos de la práctica

# El Algoritmo PageRank

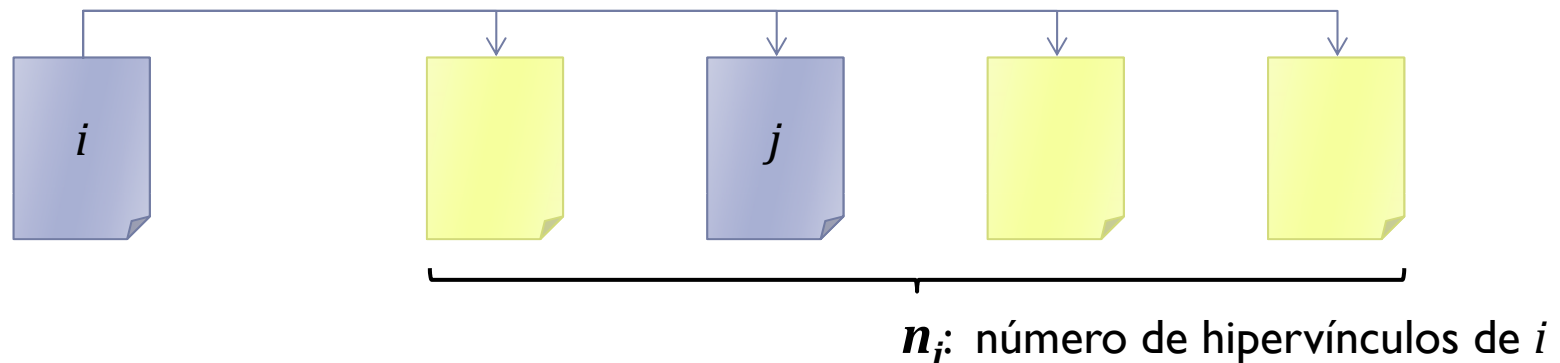


- ▶ Sergey Brin y Larry Page
- ▶ PageRank se presentó en un artículo de 1998: *The Anatomy of a Large-Scale Hypertextual Web Search Engine*.
- ▶ U.S. Patent 6,285,999: “Method for node ranking in a linked database”

# El Algoritmo PageRank: Introducción

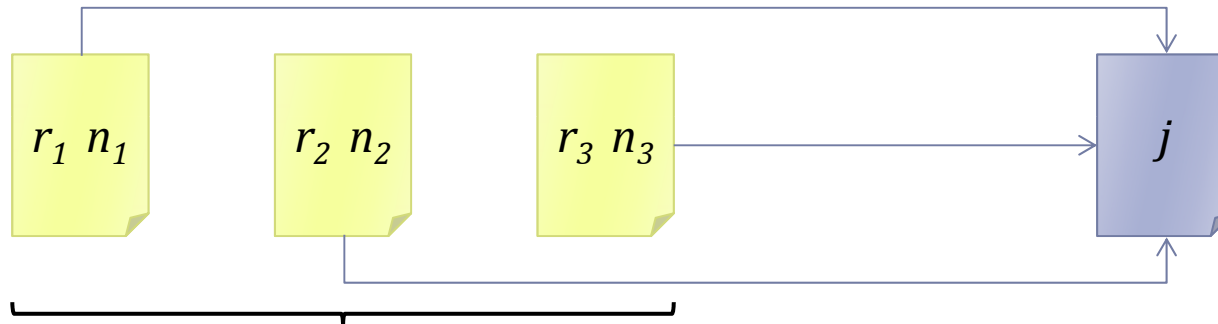
---

- ▶ Objetivo: ordenar por importancia las direcciones web.
- ▶ Consideremos que una página  $i$  referencia a  $j$ .



- ▶ La contribución de  $i$  en la importancia de  $j$  es proporcional a la importancia de  $i$  ( $r_i$ ) e inversamente proporcional al número total de hipervínculos de  $i$  ( $n_i$ ).

# El Algoritmo PageRank: Introducción



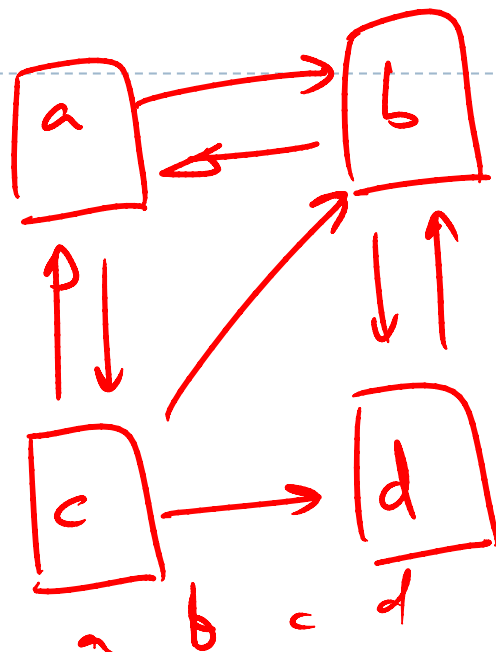
$H(j)$ : conjunto de páginas que hipervinculan a  $j$

- ▶ La importancia (Rank) de  $j$  se define inicialmente como:

$$r_j = \sum_{k \in H(j)} r_k \frac{1}{n_k}$$

- ▶ La definición es similar a las ecuaciones de balance:

$$\pi_j = \sum_{k=1}^m \pi_k p_{kj}$$



$$\begin{matrix} & a & b & c & d \\ \begin{matrix} a \\ b \\ c \\ d \end{matrix} & \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \end{matrix} = A \equiv \text{matriz de incidencia}$$

$$r = rQ \quad r \cdot e = 1$$

$$Q = \begin{bmatrix} 0 & 1/2 & 1/2 & 0 \\ 1/2 & 0 & 0 & 1/2 \\ 1/3 & 1/3 & 0 & 1/3 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{matrix} a \\ b \\ c \\ d \end{matrix}$$

# Ecuaciones de balance

---

- Definimos la matriz  $Q$ :

$$Q(i, j) = \begin{cases} \frac{1}{n_i} & \text{si } i \text{ contiene un hipervínculo a } j \\ 0 & \text{en caso contrario} \end{cases}$$

- $Q$  es una matriz de transición y los *ranks* se obtienen de:

$$r = rQ \text{ con } re = 1$$

donde  $e = [1, 1, \dots, 1]^T$

- Sin embargo nada nos garantiza que  $Q$  sea ergódica. De hecho en la realidad no lo es.

# Redefinición de PageRank

---

- ▶ Para asegurar que la cadena es ergódica redefinimos *rank*:

$$r_j = \alpha \sum_{k \in H(j)} r_k \frac{1}{n_k} + \frac{(1 - \alpha)}{N}$$

- ▶ Donde  $N$  es el número total de páginas y  $\alpha$  es un factor positivo menor que 1 (generalmente 0.85).
- ▶ El factor de la derecha se denomina *damping factor*.
- ▶ El *rank* de  $j$  es una media ponderada entre una importancia homogénea entre todas las páginas y el *rank* definido anteriormente.

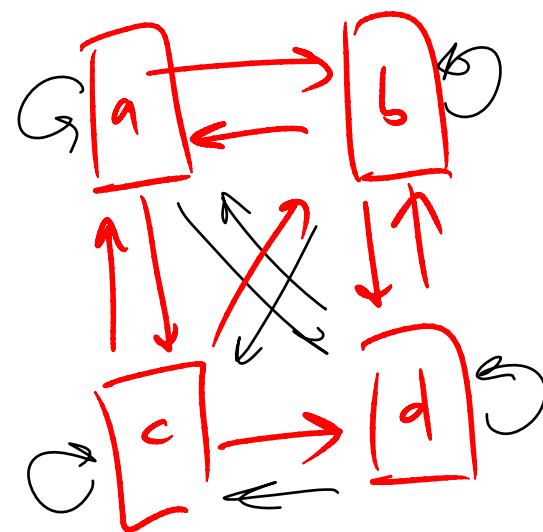


$$Q = \begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{2} & 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 0 & \frac{1}{3} \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\alpha = 0.85 \text{ (ejemplo)}$$

$$M = 0.85 * \begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{2} & 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 0 & \frac{1}{3} \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} + 0.15 * \frac{1}{4} * \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\underline{M} = \alpha \cdot Q + (1-\alpha) \frac{1}{N} \mathbb{I}_{N \times N}$$



## Ecuaciones de balance finales

---

- ▶ Para obtener la expresión matricial de *PageRank* definimos la matriz **M**:

$$\mathbf{M} = \alpha \mathbf{Q} + \frac{(1 - \alpha)}{N} \mathbf{1}_{N \times N}$$

- ▶ Donde  $\mathbf{1}_{N \times N}$  es una matriz de  $N \times N$  con todos sus elementos iguales a 1.
- ▶ Las ecuaciones quedan así:

$$\mathbf{r} = \mathbf{rM} \text{ con } \mathbf{r}\mathbf{e} = 1$$

donde  $\mathbf{e} = [1, 1, \dots, 1]^T$

# Objetivos de la Práctica

---

- ▶ Programar la función:  **$\mathbf{v} = \text{SolveErgodicDTMC}(\mathbf{P})$** .
  - ▶ El argumento (P) es una matriz de transición ergódica
  - ▶ El resultado (v) es el vector de estado estacionario de P.
- ▶ Programar la función  **$[\mathbf{r} \ \mathbf{i}] = \text{PageRank}(\mathbf{A}, \alpha)$** .
  - ▶ **r** *ranks* de las páginas (de mayor a menor)
  - ▶ **i** identificadores de las páginas, de mayor a menor *rank*.
  - ▶  $\alpha \leq 1$  es un escalar positivo
  - ▶ A es la matriz de incidencias definida así:

$$A(i, j) = \begin{cases} 1 & \text{si } i \text{ contiene un hipervínculo a } j \\ 0 & \text{en caso contrario} \end{cases}$$

## Ejemplo de cálculo del estado estacionario

- ▶ Modelo de dos estados del funcionamiento de un equipo

$$\mathbf{P} = \begin{bmatrix} 0.8 & 0.2 \\ 0.6 & 0.4 \end{bmatrix}$$

$(\pi_1, \pi_2) = (\pi_1, \pi_2) \begin{pmatrix} 0.8 & 0.2 \\ 0.6 & 0.4 \end{pmatrix}$  2 ec. linealmente dependientes

- ▶ La ecuación  $\pi = \pi \mathbf{P}$  (ecuación de balance) es

$$\begin{aligned} \pi_1 &= 0.8\pi_1 + 0.6\pi_2 \rightarrow 0.2\pi_1 - 0.6\pi_2 = 0 \\ \pi_2 &= 0.2\pi_1 + 0.4\pi_2 \rightarrow -0.2\pi_1 + 0.6\pi_2 = 0 \end{aligned}$$

- ▶ Ambas ecuaciones son equivalentes a  $\pi_1 = 3\pi_2$
- ▶ La condición de normalización es  $\pi_1 + \pi_2 = 1$
- ▶ La solución al sistema es

$$\pi_1 = 0.75$$

$$\pi_2 = 0.25$$

$$\pi = \pi P \rightarrow \pi - \pi P = 0 \rightarrow$$

$$\rightarrow \pi(I - P) = 0$$

$$(\pi_1, \pi_2) \left( \overbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 0.8 & 0.2 \\ 0.6 & 0.4 \end{pmatrix}}^{I - P} \right) = (0 \ 0)$$

$$\rightarrow (\pi_1, \pi_2) \begin{pmatrix} 0.2 & -0.2 \\ -0.6 & 0.6 \end{pmatrix} = (0 \ 0)$$

$$\begin{cases} (\pi_1, \pi_2) \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} = 1 \end{cases}$$

$$\rightarrow (\pi_1, \pi_2) \underbrace{\begin{pmatrix} 0.2 & 1 \\ -0.6 & 1 \end{pmatrix}}_M = \underbrace{(0, 1)}_g$$

$$(\pi_1, \pi_2) = g \cdot M^{-1}$$

En MATLAB

$$m = \text{length}(P);$$

$$\underline{M} = \text{eye}(m) - P;$$

$$M(:, \text{end}) = \text{ones}(m, 1)$$

$$g = \text{zeros}(1, m);$$

$$g(\text{end}) = 1;$$

---


$$1) \ v = g \cdot \text{inv}(M);$$

$$2) \ v = M' \backslash g';$$

$$3) \ v = \text{lsolve}(M', g');$$

matriz de incidencia  $A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$

$$a = \text{sum}(A, 2) \rightarrow \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$b = 1./a$$

$$b = \begin{pmatrix} 0.5 \\ 0.5 \\ 0.33 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} | & | & \dots & | \\ b & b & \dots & b \\ | & | & \dots & | \end{pmatrix} \quad (m \text{ columns})$$

$$M = \text{repmat}(b, 1, m)$$

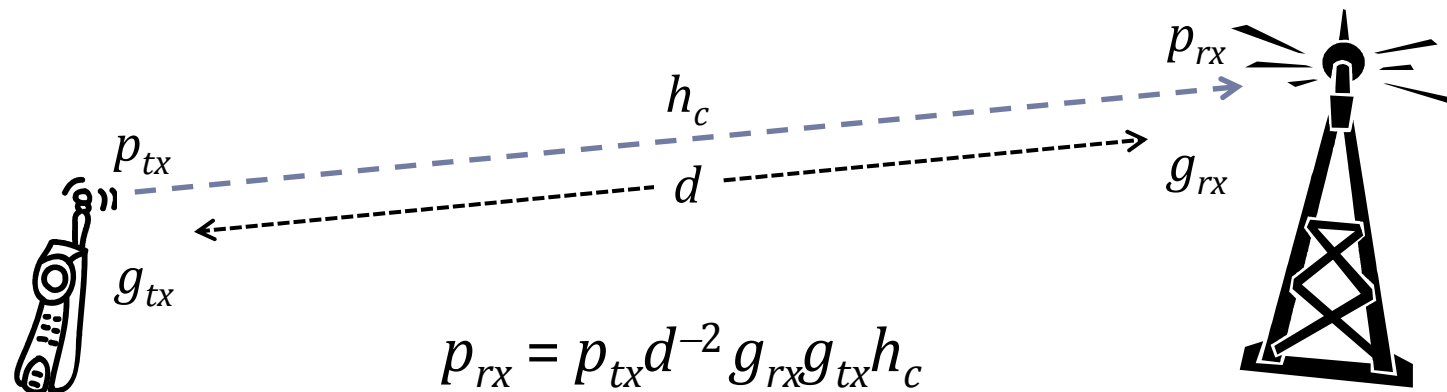
$$A.*M$$

# Practica 2: ARQ con control de potencia

Introducción  
Objetivos del protocolo  
Formulación como SSP  
Matriz de Transición y Vector de Coste  
Objetivos de la práctica

# Introducción

- ▶ Nodo inalámbrico transmitiendo en un canal con fading



- ▶ Ganancia del canal:  $h_c \in \{h_1, h_2, \dots, h_C\}$ .
- ▶ Se transmite un paquete en cada intervalo de tiempo.
- ▶ La ganancia del canal cambia de  $h_i$  a  $h_j$  en cada intervalo con probabilidades  $p_{ij}$  conocidas ( $i, j \in \{1, 2, \dots, C\}$ ).



# Objetivo del protocolo

---

- ▶ Si el paquete transmitido llega con errores se vuelve a transmitir en el intervalo siguiente.
- ▶ El transmisor conoce el estado  $h_i$  del canal.
- ▶ En cada intervalo se elige una potencia de transmisión:

$$p_{tx} \in \{p_1, p_2, \dots, p_M\}$$

- ▶ Se desea transmitir un paquete de  $L$  bits consumiendo la **mínima energía posible**.
- ▶ Hay que encontrar la política que asigna la potencia de transmisión a cada estado del canal.

# Formulación como SSP

---

- ▶ Estados del sistema: estado del canal,  $i$ , más estado de terminación,  $t$  (paquete recibido).
- ▶ Control: nivel de potencia seleccionada,  $u \in \{1, 2, \dots, M\}$
- ▶ Potencia recibida:

$$p_{rx}(i, u) = d^{-2} g_{tx} g_{rx} p_u h_i = K p_u h_i$$

- ▶ Probabilidad de error de bit:

$$P_e(i, u) = \frac{1}{2} e^{-\frac{p_{rx}(i, u)}{W N_0}} \left( \pi \frac{p_{rx}(i, u)}{W N_0} \right)^{-\frac{1}{2}}$$

- ▶ Donde  $W$  es la tasa de transmisión en bits por segundo
- ▶  $N_0$  es la densidad espectral de ruido

# Matriz de Transición y Vector de Coste

---

- Probabilidad de recibir correctamente una trama:

$$P_R(i, u) = (1 - P_e(i, u))^L$$

- La matriz de transición controlada se define así

$$p_{ij}(u) = \begin{cases} p_{ij}(1 - P_R(i, u)) & \text{si } i \neq t \text{ y } j \neq t \\ P_R(i, u) & \text{si } i \neq t \text{ y } j = t \\ 0 & \text{si } i = t \text{ y } j \neq t \\ 1 & \text{si } i = t \text{ y } j = t \end{cases}$$

- El vector de coste es

$$g(i, u) = \frac{Lp_u}{W} \quad \text{para todo } i \neq t$$

# Objetivos de la práctica

---

- ▶ Resolver la ecuación de Bellman mediante *policy iteration*

1. Definir una política inicial
2. Determinar su coste resolviendo

$$(I - P_{\mu^0})J_{\mu^0} = g_{\mu^0}$$

3. Obtener una política que mejore el coste .
  4. Si la política no cambia, terminar el bucle y si no, evaluar el coste de la nueva política y volver al punto 3.
- ▶ Recuerde que en la ecuación de Bellman se excluye el estado  $t$ , y por tanto también estará excluido de  $P_{\mu}$  y  $g_{\mu}$ .