

GRABACIÓN DE CLASE

Sistema estructurado

PASTRY

en forma de anillo

la idea del leafset es la tolerancia a fallas

leafset $\rightarrow N = B$



formas de abandonar el anillo:

Voluntaria

(puede avisar que se va, Apagar el pc)

- Transmite el msg "leave" a su leafset, para informar a los vecinos que se va.
- todos los nodos informados deben actualizar su leafset.

- si vuelve el nodo que se fue, hay que reincorporarlo y sacar al que habíamos ingresado.

Abrupta

(se desconecta cable de red, etc)

- se detecta con un pulling "keep-alive" preguntado ¿estás aquí? si...
- si dsp de un Δt no responde, entonces se fue.

Δt más pequeño

+

mayor precisión para saber cuando se fue

-

mayor congestión de msgs

$N \cdot L \cdot 2$

(nodos) (msg) (ida y vuelta)

costo global de mantención

Δt en minutos o horas es suficiente

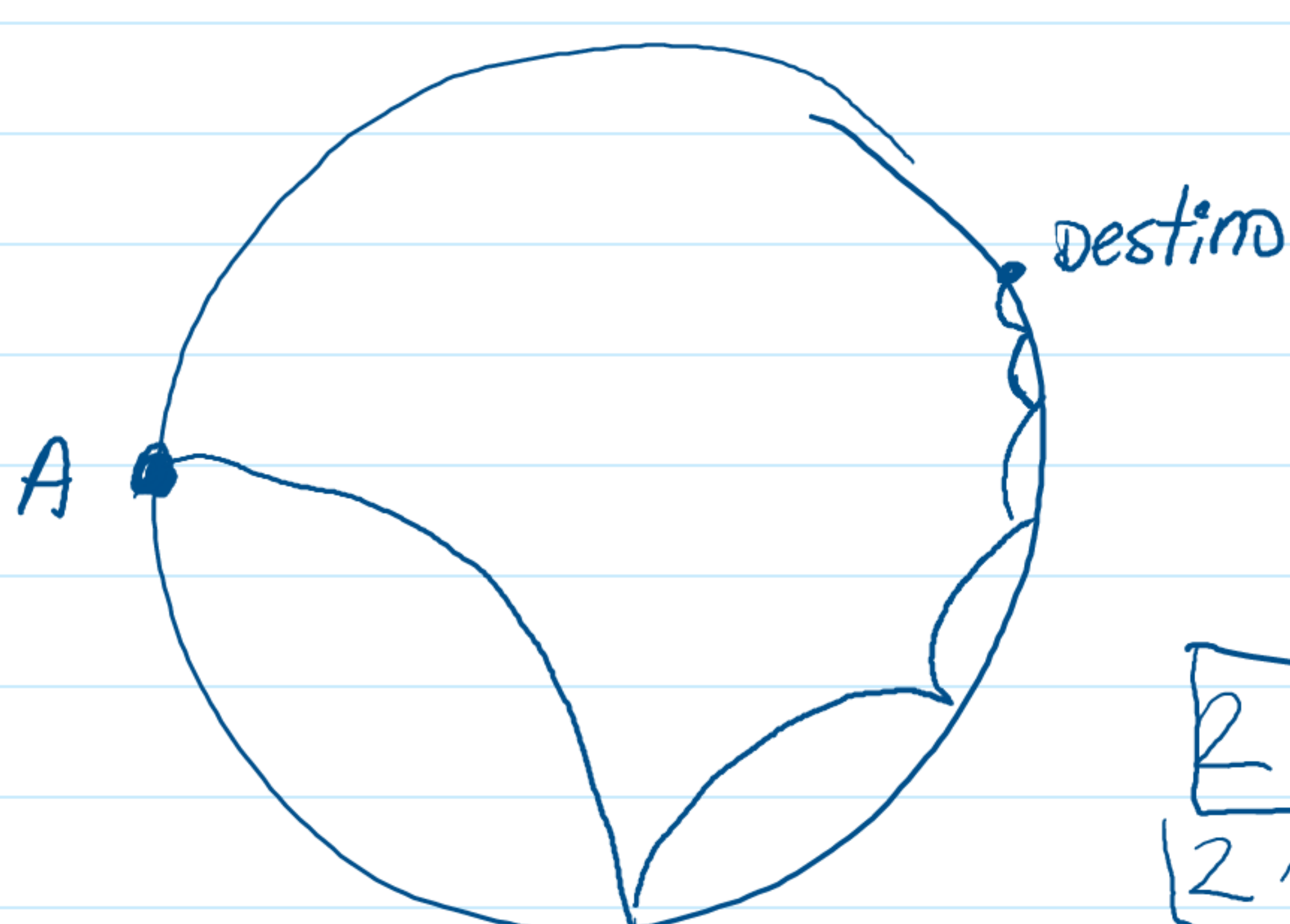
Y si el nodo vuelve?

necesitamos el Algoritmo de ruteo...

Route (Destino, msg)

valor de hash \downarrow texto

retorna el nodo (@IP) cuyo node id es numericamente más cercano al valor de hash



realizan un salto super grande al principio y de a poco va disminuyendo la distancia de los saltos.

$$N^{\circ} \text{ saltos} = O(\log(N))$$

característica **Escalable**

$$\log(10000) \\ \log(10000000)$$

la diferencia es de 3. y para rutear con millones de pc más, no influye en el costo del ruteo.

primera vez que un nodo entra a la red p2p

Debe conocer necesariamente a un nodo que ya exista dentro de la red p2p.

por 2ª o ... vez

ya conocerá a su antiguo leafset.