Seminario de Modelos y Métodos Cuantitativos Tarea 2-3

Universidad Técnica Federico Santa María - Campus San Joaquín

6 de diciembre de 2015

Profesor Andrés Moreira

Juan Pablo Escalona G.

Alonso Lepe M.

juan.escalonag@alumnos.usm.cl201073515-k

alonso.lepe@alumnos.usm.cl201173593--5

1. Pregunta 1

Se tiene un grafo G(n=400,p=1) esto implica que hay 79800 aristas que conectan a los 400 nodos entre todos. i.e. $\frac{399 \cdot 400}{2} = 79800$

Para que una componente conexa sea gigante debe tener un k = np > 1, en este caso k = 400, como se necesita un k <= 1 para que deje de ser gigante, entonces p debería ser a lo mas $\frac{1}{400} = 0,0025$

Si se elimina una arista en el segundo 00:00:01 entonces aún quedan 79799 aristas, es decir, una probabilidad de $p=\frac{79799}{79800}=0,9999$. Pero se sabe que se necesita una probabilidad de 0.0025, por lo que la componente dejará de ser conexa cuando solo hayan $\frac{E}{79800}=0,0025 \implies E \sim 200$ aristas.

Luego si cada segundo se elimina 1 arista y es preciso eliminar 79600 aristas entonces se tendría que esperar hasta las 22:06:40 (10 de la noche, 6 minutos y 40 segundos)

2. Pregunta 2

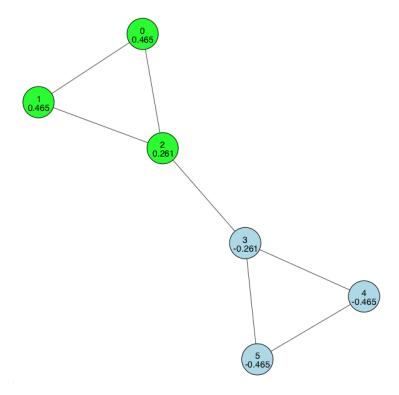


Figura 1: Red chica dirigida. B: Betweenness, PR: PageRank, InD: Grado de entrada.

UTFSM-CSJ Página 2 de 3

3. Pregunta 4

3.1. Grafico de la red

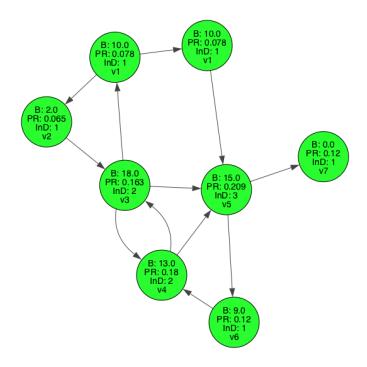


Figura 2: Red chica dirigida. B: Betweenness, PR: PageRank, InD: Grado de entrada.

GRADO ENTRADA			BETWEENNESS				PageRank		
Posición	Nodo	Valor	Posición	Nodo	Valor		Posición	Nodo	Valor
1	v5	3	1	v3	18		1	v5	0.209
2	v4	2	2	v5	15		2	v4	0.180
2	v3	2	3	v4	13		3	v3	0.163
3	v1	1	4	v1	10		4	v6	0.120
3	v2	1	5	v6	9		4	v7	0.120
3	v6	1	6	v8	3		5	v1	0.078
3	v7	1	7	v2	2		6	v2	0.065
3	v8	1	8	v7	0		6	v8	0.065

Cuadro 1: Ranking de cada índice para la red chica.

4. Referencias

5. Apéndice

UTFSM-CSJ Página 3 de 3