

# Ranking web

11 de octubre de 2014

 $\begin{array}{c} {\rm M\acute{e}todos~Num\acute{e}ricos} \\ {\rm Trabajo~Pr\'actico~Nro.~2} \end{array}$ 

Integrante	LU	Correo electrónico				
Martin Carreiro	45/10	martin301290@gmail.com				
Kevin Kujawski	459/10	kevinkuja@gmail.com				
Juan Manuel Ortíz de Zárate	403/10	jmanuoz@gmail.com				



# Facultad de Ciencias Exactas y Naturales

Universidad de Buenos Aires

Ciudad Universitaria - (Pabellón I/Planta Baja) Intendente Güiraldes 2160 - C1428EGA Ciudad Autónoma de Buenos Aires - Rep. Argentina

 $\label{eq:TelFax: (54 11) 4576-3359} $$ $$ http://www.fcen.uba.ar$ 

# Índice

1.	Res	eumen	3
2.	Intr	roducción teórica	4
	2.1.	Matriz Dispersa	4
	2.2.	DOK vs CRS vs CSC	4
3.	Des	arrollo	5
	3.1.	Page Rank	5
	3.2.	HITS	5
	3.3.	Indeg	6
4.	Exp	perimentación Y Resultados	7
	4.1.	Casos de prueba	7
	4.2.	Comparación de Normas	7
		4.2.1. PageRank	7
		4.2.2. HITS	10
	4.3.	Comparación de Tiempos	11
<b>5.</b>	Disc	cusión	12
	5.1.	PageRank	12
	5.2.	HITS	12
	5.3.	Ejemplos de comportamiento esperado	13
		5.3.1. PageRank	13
		5.3.2. HITS	13
		5.3.3. Indeg	14
	5.4.	Análisis cualitativo	15
		5.4.1. PageRank	15
		5.4.2. HITS	17
		5.4.3. Comparación	18

6.	Con	clusion	nes																		19
	6.1.	PageR	ank (								 	 			 						 19
	6.2.	HITS .									 	 			 						 20
	6.3.	INDE	G								 	 			 						 20
	6.4.	Mejor	esti	ateg	a pa	ra c	omp	orai	lir	ıks		 			 						 20
		6.4.1.	Pa	geRa	nk .						 	 			 						 20
		6.4.2.	HI	TS							 	 			 						 22

# 1. Resumen

Los sitios web a medida que fueron creciendo en cantidad en la época de los 90's, se complicó el acceso a ellos y ,a menos que alguien te comentara o a través de publicidades, era muy dificil acceder a la información deseada. Es por eso que se produjo el auge de los buscadores, que a partir de palabras claves, podrían devolverte sitios que puedan llegar a responder tu pregunta o decirte algo al respecto. Un primer problema de entrada, es que, como todo en la vida, la calidad de dicho contenido puede no ser el deseado y existan mejores. Durante este trabajo repasaremos 3 algoritmos conocidos de ranqueo de páginas web, veremos los resultados y los compararemos.

Una vez que sepamos cómo funcionan y cómo ordenan y ubican los resultados, intentaremos responder a la pregunta: cuáles son los pasos a seguir para poder mejorar tu sitio y que salga con mejor puntaje que la competencia.

# 2. Introducción teórica

# 2.1. Matriz Dispersa

Se define como matriz dispersa a aquella a la que la mayoría de sus elementos son cero. Ejemplo:

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & a_{04} \\ 0 & a_{11} & a_{12} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & a_{23} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & a_{33} & 0 \\ a_{40} & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

## 2.2. DOK vs CRS vs CSC

La matriz dispersa al tener la propiedad de tener muy pocos valores no—cero es conveniente solo guardar estos y asumir el resto como cero. Existen varias estructuras como Dictionary of Keys (dok), Compressed Sparse Row (CSR) o Compressed Sparse Column (CSC) pensadas para optimizar el espacio y las operaciones con estas estructuras de datos. En el desarrollo de este TP, utilizamos DOK por facilidad en el uso del mismo. Tanto CSR o CSC se basan en la estructura Yale y se diferencian en como guardan los mismos valores, uno priorizando las columnas y otro las filas respectivamente.

La estructura Yale consiste en a partir de la matriz original obtener tres vectores que contengan

- A = los elementos no—cero de arriba-abajo,izquierda-derecha
- IA = los indices para cada fila i del primer elemento no-cero de dicha fila
- JA = los indices de columna para cada valor de A

Si bien en caso de que haya en una fila con muchos números no-ceros es más beneficioso la utilización de esta estructura, la facilidad con DOK permite hacer pruebas más rápido. Y nos pareció poco práctico ponernos a implementar todas las lógicas requeridas para la eliminación o agregación de nuevos datos en estas estructuras ya que no hacían a la escencia del TP y complejizaban el código y el debagueo durante las pruebas y el desarrollo. Consideramos que la optimización otorgada por DOK es suficiente para el tipo de análisis que deseamos hacer sobre los algoritmos de rankeo solicitados.

## 3. Desarrollo

# 3.1. Page Rank

El algoritmo de PageRank lo dividimos en dos etapas, primero la inicialización en donde se crea la matriz estocástica y luego la corrida en donde se itera y calcula el pagerank hasta que la diferencia de norma entre los vectores sea menor que la tolerancia establecida.

Inicialización:

```
Genero un vector inicial.
Para cada nodo:

Si tiene salidas, inserto en cada celda de la columna correspondiente de los nodos de salida

Si no, guardo el nodo en el vector de desconectados.
```

Calculo del PageRank:

```
Hasta que converja:

Multiplico la matriz por el vector actual.

Aplico el algoritmo para tener en cuentas los nodos desconectados.

Aplico el algoritmo para tener en cuenta el navegante aleatorio.

Guardo el vector actual.
```

# 3.2. HITS

Este también lo dividimos en la etapa en la etapa de iniciaclización y de calculo de sus vectores. En la primera creamos la matriz estocástica e inicializamos los vectores y en la segunda calculamos los mismos hasta que iteremos k veces o la diferencia obtenida sea menor que la tolerancia.

Inicialización:

```
Creo el Dok vacio
Para cada arista:
defino en el dok el nodo desde y hasta

Inicio los vectores de hubs y autoridades con todos sus valores en 1 y normalizados
```

Cálculo de vectores Hubs y Autoridades

```
Itero de 1 a K

Para el vector de hubs multiplico el dok transpuesto por el vector de autoridades y normalizo

Para el vector de autoridades multiplicoel dok transpuesto por el vector de hubs y normalizo

Si la diferencia entre el nuevo vector de hubs o autoridades con su valor previo es menor a la tolerancia termino la iteracion
```

# 3.3. Indeg

Indeg utiliza plenamente la información de los links de las páginas que los apuntan y arma un promedio en la cantidad de estos sobre el total de links existentes en la red

```
Inicializo el vector de resultados con ceros.

Para cada conjunto de referencias de una pagina:

Para cada referencia:

Al vector resultados le sumo 1 / cantidad total de los links
```

# 4. Experimentación Y Resultados

# 4.1. Casos de prueba

A continuación se listarán los casos utilizados y después se compararán los resultados.

■ MOVIES: Este caso incluye 5797 páginas

■ ABORTION: Este caso incluye 2293 páginas

■ GENETIC: Este caso incluye 3468 páginas

STANFORD: Este caso incluye 281903 páginas

• GOOGLE: Este caso incluye 916428 páginas

# 4.2. Comparación de Normas

En esta sección vamos a mostrar como evoluciona la norma Manhattan (también conocida como distancia L1) entre dos vectores a medida que se suceden las iteraciones. La norma Manhattan es la distancia entre dos vectores, o en otras palabras, la suma de la diferencia coordenada a coordenada en modulo:

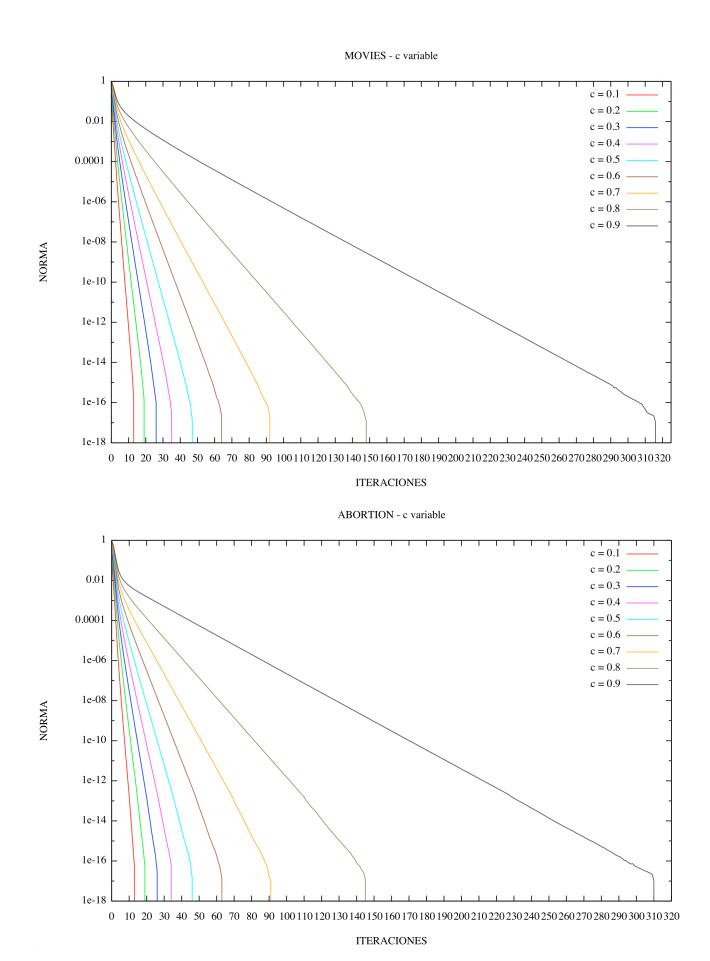
$$d_1(\mathbf{p}, \mathbf{q}) = \|\mathbf{p} - \mathbf{q}\|_1 = \sum_{i=1}^n |p_i - q_i|$$

# 4.2.1. PageRank

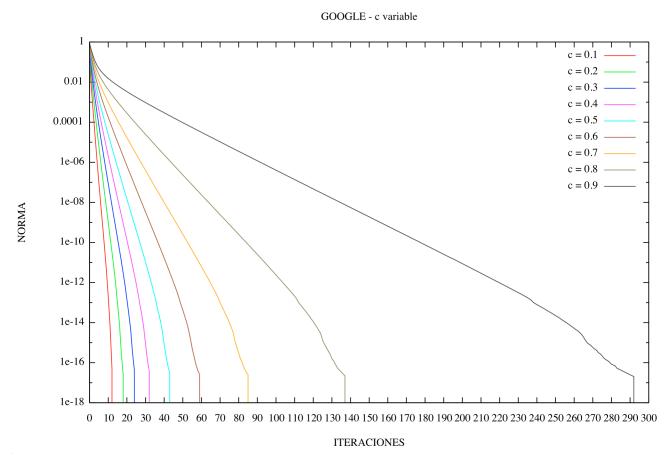
Para evaluar el comportamiento de la norma manhattan variando la probabilidad del navegante aleatorio, el cual de ahora en más lo denotaremos como el parámetro  $\bf c$ 

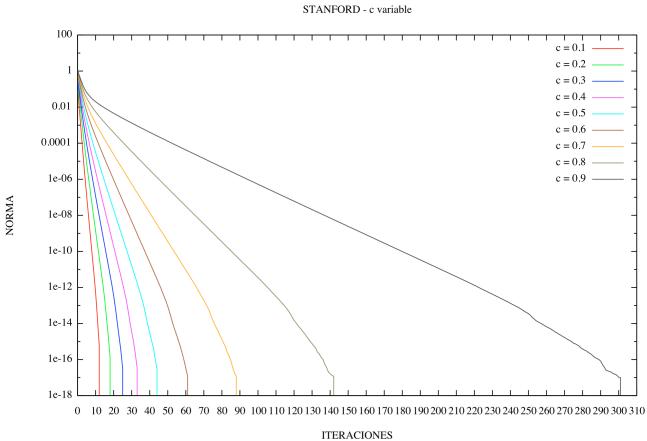
Los casos de prueba se corrieron sin un limite entre normas pero si con un limite de 1000 iteraciones, ya que, según lo que investigamos, con un c  $\approx 0.15$  la matriz suele converger en un máximo de 50 iteraciones, que por lo que se puede observar suele ser proporcional esta relación a medida que aumenta el c.

A continuación se muestran los resultados para cuatro tests de como evoluciona la norma a lo largo de las iteraciones y como varía la misma con distintos c, y que luego discutiremos más adelante. Cabe aclarar que expresamos los valores de la norma en escala logarítmica para una mejor visualización y para que se obtenga un mejor entendimiento de como disminuye de a varias magnitudes en cada iteración.



Página 8 de 22





Página 9 de 22

#### 4.2.2. HITS

Estas corridas se hicieron para k=100 ya que con esto alcanzaba para analizar los compartamientos deseados. La tolerancia en todos los casos fue de 0 ya que nos pareció mas interesante ver que tanto converge mas allá de que para nosotros una divergencia de 0.00001 ya es despreciable.

A continuación se muestran los resultados para cuatro instancias distintas, 3 medianas y una grande, de como evoluciona la norma a lo largo de las iteraciones en ambos vectores :

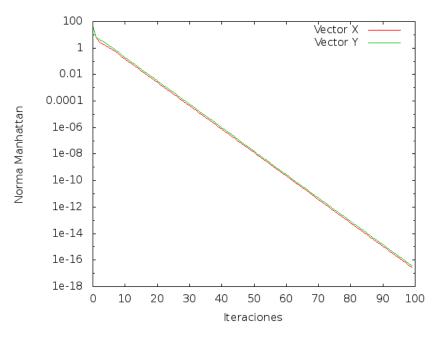


Figura 1: Abortion expanded

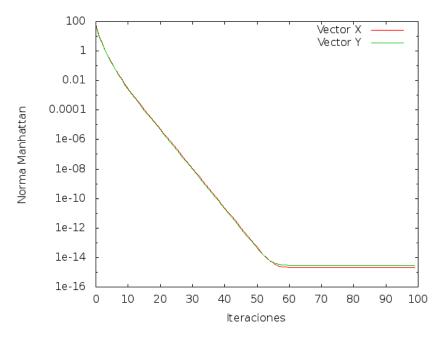


Figura 2: Genetic expanded

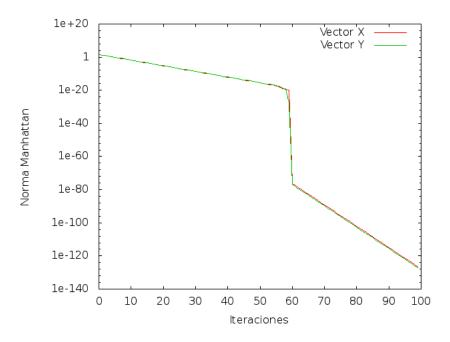


Figura 3: Movies expanded

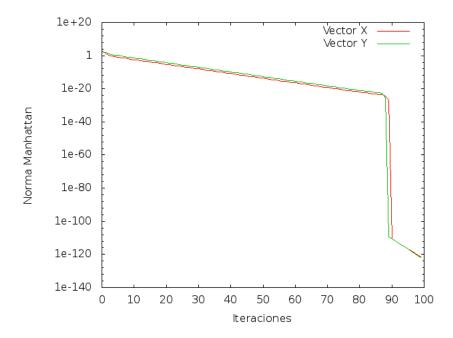


Figura 4: Standford

## 4.3. Comparación de Tiempos

El siguiente gráfico muestra la evolución del tiempo de computo en función del tamaño de la red para cada algoritmo. La red utilizada en todos los casos es una red estrella en la que todos los nodos (o sitios) apuntan al primero de ellos. Utilizamos este tipo de grafo ya que en c++ es el más rápido y simple de crear teniendo en cuenta además que la forma del grafo no tiene un impacto de eficiencia en los algoritmos sino su tamaño en nodos y aristas es el que cambia el tiempo de ejecución. Por esto no nos pareció pertinente probar distintos tipos de grafos (arboles, completos, bipartito, etc) sin más bien el tamaño de los mismos.

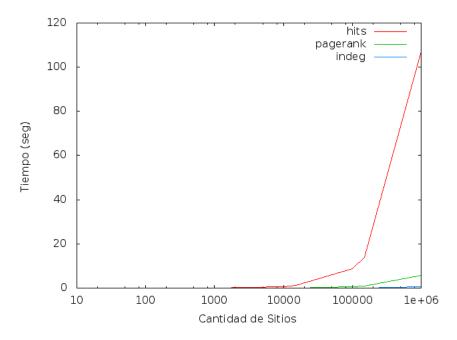


Figura 5: Tiempo de ejecución en función del tamaño de la red

# 5. Discusión

# 5.1. PageRank

Claramente podemos notar que a medida que el C crece, el algoritmo toma más iteraciones en achicar la norma. Esto se debe a que el grado de aleatoriedad elimina el peso de la unión entre los sitios e indica una uniformidad en el comportamiento, entonces la matriz si bien estocástica ahora se encuentra distribuida esa suma = 1 por columna en varias filas. Esto produce mayor cantidad de iteraciones en el método de la potencia ya que la mayor uniformidad de la matriz provoca que ninguna 'zona' de la matriz absorba más que las demás. [1]

También es bastante notorio que a pesar de que los distintos casos de prueba sean muy diferentes entre si y hasta cientos de veces más grandes, la evolución de la norma converge de formas casi idénticas y lo mismo sucede para las iteraciones requeridas hasta llegar a la norma variando el parámetro c.

#### 5.2. HITS

En todos los casos podemos observar que tanto el vector de hubs como el de autridades convergen de forma muy similar, sólo en la instancia grande hay una pequeña diferencia pero es bastante despreciable. Por otro lado podemos ver que los casos en los que mas drásitca es la convergencia (abortion y genetic) los valores inciales de la norma manhattan son muy altos (alrrededor de 100), provocando asi que se equiparen con las que comienzan en valores mas bajos pero convergen mas lentamente (movies y standford). En estos dos últimos casos además podemos notar grandes saltos de convergencia pasando en pocas iteracion de  $1e^{20}$  a menos de  $1e^{80}$ , entiendiendo, aca sí, que la diferencia es totalmente despreciable y el valor obtenido ya ha convergido. De todas formas consideramos que puede ser un punto de interés para analizar mas en profundidad ya que más allá de decir que entendemos de eso, no sabríamos explicar porque se produce ese salto.

# 5.3. Ejemplos de comportamiento esperado

A continuación veremos en redes pequeñas como se comporta cada algoritmo para ver si su comportamiento es el esperado.

#### 5.3.1. PageRank

Para mostrar un ejemplo del comportamiento del PageRank generamos una red de 11 nodos y lo corrimos con un c=0.85.

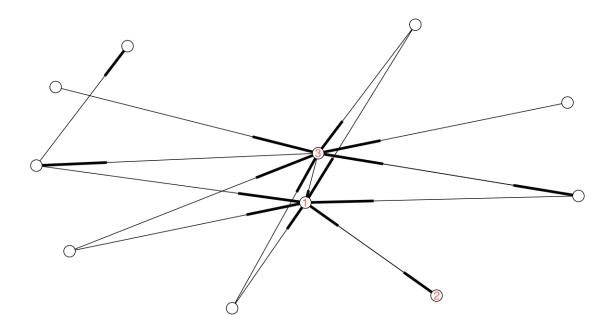


Figura 6: Red de 11 nodos, c=0.85

Lo particular de esta red es que uno *ingenuamente* podría pensar que los dos sitios centrales 1 y 3 van a ser los que mas PageRank obtengan, pero esa suposición se basaría en que el algoritmo solo tiene en cuenta los grados de entrada de cada nodo. El resultado real que se obtiene de esta red es que el orden de PageRank se da por el 1, 2 y 3 (los demás nodos no son importantes para ilustrar el comportamiento). El nodo 2 le gana al 3 ya que la diferencia sustancial es que el 1 que tiene un alto valor lo apunta únicamente al 2, es decir, le da todo el peso que él tiene, mientras que el nodo 3 a pesar de tener muchos sitios que lo apuntan estos son sitios de muy bajo valor de los cuales solo tiene nodos de salida.

## 5.3.2. HITS

Dada la siguiente red, veamos que nos devuelve HITS:

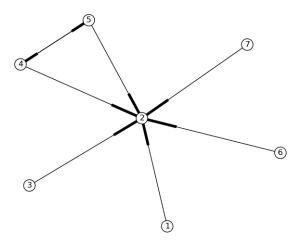


Figura 7: Red de 7 nodos

Resultado obtenido:

Γ	Autoridad	Hub
Nodo1	0,000000	0,383092
Nodo2	0,967054	0,000000
Nodo3	0,000000	0,383092
Nodo4	0,180008	0,454401
Nodo5	0,180008	0,454401
Nodo6	0,000000	0,383092
Nodo7	0,000000	0,383092

Efectivamente podemos observar que en la columna de autoridades el nodo 2 es el mayor ya que es el que mas apuntado esta y todos aquellos que tienen 0 es porque no son apuntados por ninguno. Por otro lado en la columna de hubs podemos ver que los nodos 4 y 5 son los que mayor valor tienen ya que son los que mas apuntan a otros nodos con 2 salidas.

## 5.3.3. Indeg

Veamos el comportamiento dada esa pequeña red.

Resultado obtenido:

Γ	Puntaje
Nodo1	0,000000
Nodo2	0,714285
Nodo3	0,000000
Nodo4	0,142857
Nodo5	0,142857
Nodo6	0,000000
$\lfloor Nodo7 \rfloor$	0,000000

Este algoritmo naive es bastante claro de interpretar, y el resultado es claramente el esperado. El nodo 2 posee mucha más calidad de sitio ya que es el más apuntado, y en el segundo puesto empatando el nodo 4

y 5, por ser aquellos con más sitios apuntándolos, exceptuando el nodo 2. El resto de los nodos no reciben ningún tipo de link hacia ellos, por lo que su puntaje es de cero.

#### 5.4. Análisis cualitativo

En esta sección procederemos a discutir sobre la calidad de resultados que obtenemos de cada algoritmo y luego los compararemos entre si.

Como el objetivo de este trabajo práctico esta enfocado al ranking web que se le asigna a los distintos sitios de internet, consideramos como buenos resultados aquellos que aparecerían en la primer página de los buscadores, es decir, los primero 10 resultados serán los que consideraremos para el análisis.

#### 5.4.1. PageRank

Según el paper de Bryan y Leise, quienes proponen el algoritmo, lo más común es que el valor del navegante aleatorio sea de 0.15. Por lo tanto creemos que con este valor es donde aparecerán los mejores resultados, pero también veremos que sucede con valores de 0.5 y 0.85, ya que estos valores indican por un lado que la probabilidad del navegante entre quedarse e irse es equiprobable y por otro lado es el inverso de lo que ellos consideran como el valor más común. En valores de 0 y 1 no tendrían sentido el análisis ya que por un lado daría la matriz original y por el otro una matriz equiprobable.

El caso de prueba que utilizaremos es el dado por la cátedra, **Abortion**, y lo elegimos ya que es un tema bastante discutido donde se pueden encontrar resultados interesantes.

#### Resultados con un c=0.15

#### 1. No relacionado con el tema

 $\label{lem:http://www.allexperts.com/about.asp} $$\operatorname{AllExperts.com}$$ and $\operatorname{AllExperts.com}$$$ 

2. http://www.nrlc.org National Right to Life Organization

#### 3. No relacionado con el tema

http://www.phone-soft.com/at/cyber-world/international/o1480i.htm PHONE-SOFT INTERNET DIRECTORY INTERNATIONAL:HERB THERAPY LINKS

4. http://www.lm.com/ jdehullu Ariadne's Thread: On abortion, affirmative action, hate speech

5. http://www.plannedparenthood.org Planned Parenthood Federation of America

6. http://www.gynpages.com Abortion Clinics OnLine

7. http://www.care-net.org/link.htm CareNet Links

8. http://www.naral.org

NARAL: Abortion and Reproductive Rights: Choice For Women

9. http://www.crosswalk.com/ftr/1,,17,00.htm Crosswalk.com Forums - Welcome 10. http://www.cais.com/agm/main
The Abortion Rights Activist Home Page

#### Resultados con un c=0.5

- $1. \ \, http://www.allexperts.com/about.asp \\ \ \, All Experts.com$
- 2. http://www.nrlc.org National Right to Life Organization
- 3. No relacionado con el tema

http://home.about.com About - The Human Internet

4. No relacionado con el tema

 $http://www.phone-soft.com/at/cyber-world/international/o1480 i.htm \\ PHONE-SOFT INTERNET DIRECTORY INTERNATIONAL: HERB THERAPY LINKS$ 

- 5. http://www.lm.com/ jdehullu Ariadne's Thread: On abortion, affirmative action, hate speech
- 6. http://www.plannedparenthood.org Planned Parenthood Federation of America
- 7. http://www.care-net.org/link.htm CareNet Links
- 8. http://www.gynpages.com Abortion Clinics OnLine
- 9. http://www.marchforlife.org
  The March For Life Fund Home Page
- 10. No relacionado con el tema

http://www.jbs.org The John Birch Society

#### Resultados con un c=0.85

1. No relacionado con el tema

http://www.jbs.org The John Birch Society

2. No relacionado con el tema

http://home.about.com About - The Human Internet

3. No relacionado con el tema

 $\label{lem:http://www.allexperts.com/about.asp} $$ AllExperts.com $$ (AllExperts.com) $$ (AllExperts.com$ 

4. No relacionado con el tema

http://www.aobs-store.com American Opinion Book Services Online Store 5. http://www.nrlc.org National Right to Life Organization

#### 6. No relacionado con el tema

http://www.trimonline.org TRIMonline - Lower Taxes Through Less Government

7. http://www.marchforlife.org
The March For Life Fund Home Page

#### 8. No relacionado con el tema

http://www.phone-soft.com/at/cyber-world/international/o1480i.htm PHONE-SOFT INTERNET DIRECTORY INTERNATIONAL:HERB THERAPY LINKS

#### 9. No relacionado con el tema

http://www.reagan.com The Reagan Information Interchange

#### 10. No relacionado con el tema

http://www.pregnancycenters.org Pregnancy Centers Online

En base a los resultados se puede ver como a medida que aumenta el c empiezan a aparecer resultados que poco tienen que ver con el tema directamente, ya que puede estar relacionado de alguna forma o no diferenciarse tanto del eje temático.

Nos pareció extraño que aparece siempre muy bien posicionado el sitio web All Experts, que nada tiene que ver con el tema de los abortos, por lo tanto decidimos hacer un foco especial en este para ver porque sucedía esto y llegamos a la conclusión que es debido a que el factor mas determinante es que gran cantidad de sitios referidos al tema y a su vez bien posicionados (aunque fuera del top 10) apuntaban al mismo, y por lo tanto le daban bastante peso a All Experts.

Sucede algo parecido con otro sitio de venta de software que aparece pero no nos pareció importante su análisis ya que es un claro caso de publicidad paga en anuncios de los sitios que hablan sobre el tema.

Aunque se pueda ver que con un c menor los resultados tienen relación con el tema nos pareció que no son lo suficiente buenos como para considerarlos excelente resultados cuando se busca sobre un tema tan discutido como el aborto, esperando quizás más definiciones sobre el tema y luchas por su legalización/penalización.

#### 5.4.2. HITS

Este analásis de calidad lo haremos sobre el tema death penalty. Veremos cuales son los primeros 5 resultados que devuelve HITS en cuanto a autoridades y hubs.

#### Resultados Hubs

- 1. http://www.clarkprosecutor.org/html/links/dplinks.htm Death Penalty Links
- 2. http://faculty.etsu.edu/blankenm/deathlinks.htm Death Penalty Links
- 3. http://coramnobis.com/portal/deathpen.html A Capital Defender's Toolbox: criminal defense death penalty litigation online resource center

- 4. http://info-s.com/deathpenalty.html
  The Info Service
- 5. http://members.xoom.com/ccadp/links.htm Canadian Coalition Against the Death Penalty - Collection of Links

#### Resultados Autoridades

- 1. http://sun.soci.niu.edu/critcrim/dp/dp.html Death Penalty Information
- 2. http://www.aclu.org/issues/death/hmdp.html Death Penalty and the ACLU
- 3. http://www.ncadp.org National Coalition To Abolish the Death Penalty
- 4. http://www.smu.edu/ deathpen Death Penalty News and Updates
- 5. http://www.deathpenalty.org Death Penalty Focus

Aquí podemos observar claramente que la calidad además de ser, a priori, buena y correcta, además tiene mucho sentido que la mayoría de los hubs sobre el tema sean links sobre pena de muerta, o servicios de información o central de recursos sobre litigios en penas de muerte. Y que, por otro lado, las autoridades sean diarios con noticias y novedades, organizaciones enfocadas a eso o paginas institucionales (.edu). También es de destacar que ningún link pareciera ser spam, o sobre algo no relacionado.

#### 5.4.3. Comparación

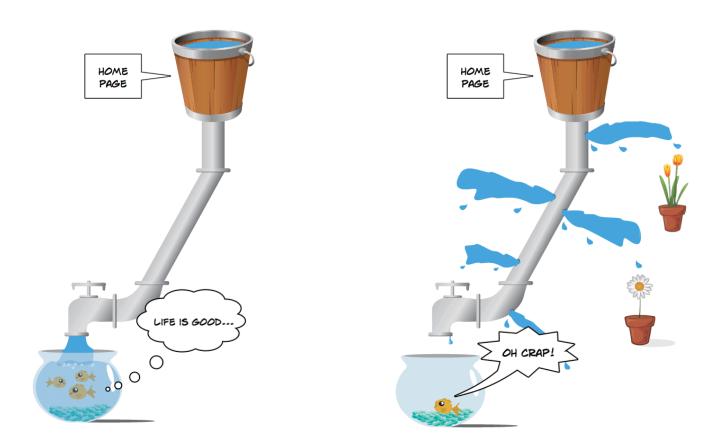
Si comparamos los resultados del PageRank con un C alto claramente da mejores respuestas el HITS. Sin embargo en el paper de Bryan y Leise[3] se recomienda un C de 0.15, con este valor los resultados mejoran notoriamente aunque sigue habiendo algunos que no corresponden o son SPAM. Teniendo en cuenta estas pruebas HITS parecería ser el mejor, aunque no podemos asegurarlo ya que no hicimos las suficientes pruebas y tenemos la cuestión de que PageRank esta pensado para grandes escalas en constante crecimiento, por lo que tendríamos que tener en cuenta eso también a la hora de probarlo rigurosamente.

Métodos Numéricos 2<sup>do.</sup> cuatrimestre de 2014

## 6. Conclusiones

# 6.1. PageRank

A medida que fuimos investigando y probando el algoritmo del PageRank nos fue quedando cada vez más claro como es que funciona y que se necesita para obtener un buen resultado para un sitio en particular. Lo que nos pareció interesante es explicar el algoritmo con la siguiente interpretación metafórica:



Tomando como al sitio a analizar en cuestión como la pecera, y a otro sitio que tiene un link a nuestro sitio como el balde se puede observar que cuando el recurso, en este caso el agua, se reparte equitativamente a todos los destinatarios, por lo tanto, si mi pecera es la única que recibe agua voy a obtener más que si tiene otras bocas la canilla con la cual compartir. Esto es lo mismo que sucede en la web y tiene el cuenta el PageRank, cada sitio le distribuye equitativamente una probabilidad a cada salida, cuya suma total es 1. Por lo tanto, me conviene más que me linkee un sitio con pocas salidas que uno con gran cantidad, pero suponiendo que sus respectivos PageRank son similares, ya que mi PageRank también va a depende del de mis entradas, por lo tanto también hay que tener esto en cuenta, ya que es un factor bastante influyente. Por consiguiente, no solo depende la cantidad de sitios que apuntan a si no también el PageRank de cada uno (la calidad)

#### 6.2. HITS

En el gráfico que nos muestra el tiempo de computo en función del tamaño de los grafos podemos observar que para grafos grandes este algoritmo se vuelve bastante ineficiente. Sin embargo no debemos olvidar que en su paper[2] Kleinberg habla de que este algoritmo debe ser aplicado no sobre toda la red sin sobre un subconjunto de la misma (root set) obtenido de una busqueda incial. Por lo tanto si acotamos el análisis a los grafos mas acotados podemos ver que el tiempo de computo es aceptable y hasta muy parecido al de page rank.

# 6.3. INDEG

Este algoritmo es bastante simple y en una red chica y confiable puede llegar a valer. Igualmente tiene mucho peso la confiabilidad, ya que es muy simple de crecer tu puntaje, simplemente comprando un lugar mínimo en la mayor cantidad de páginas posibles. Volviendo al ejemplo anterior, notar que al tener todas las páginas el mismo peso, el nodo dos gana más puntaje simplemente por comprar espacio en las páginas 1, 3, 6 y 7, sin importar qué importancia tengan estas en el resto de la red.

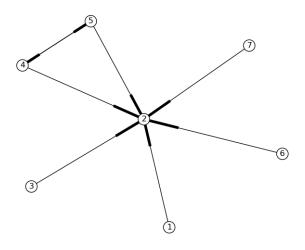


Figura 8: Red de 7 nodos

## 6.4. Mejor estrategia para comprar links

#### 6.4.1. PageRank

Como explicamos anteriormente, el algoritmo de PageRank prioriza la calidad del sitio de entrada antes que la cantidad. Por lo tanto supongamos que tenemos el siguiente escenario:

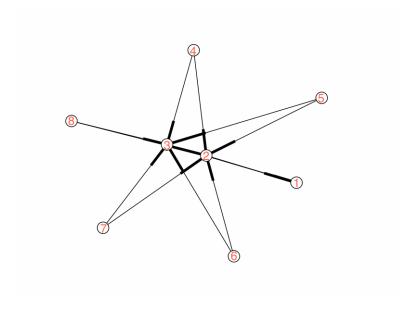


Figura 9: Red de 8 nodos, c=0.85

Cuyos pesos son:

$\lceil Nodo1 \rceil$	0,32079
Nodo2	$0,\!15762$
Nodo3	$0,\!15762$
Nodo4	0,05283
Nodo5	0,05283
Nodo6	0,05283
Nodo7	0,05283
Nodo8	0,05283

Ahora, suponiendo que el costo de cada nodo es mas caro a medida que aumenta su peso, vamos a ver que es más conveniente, si comprar el derecho a que el nodo 1 nos apunte o en vez de eso comprar el linkeo de los nodos 2 y 3. Entonces vamos a testear como se comporta el algoritmo mediante estas dos alternativas lineando al sitio de los Wachiturros.

Γ	Nodo1	Nodo2y3
Wachiturros	$0,\!24557$	0,05018
Nodo1	0,24201	0,30469
Nodo2	0,11891	0,14971
Nodo3	$0,\!11891$	0,14971
Nodo4	$0,\!03986$	0,05018
Nodo5	0,03986	0,05018
Nodo6	0,03986	0,05018
Nodo7	$0,\!03986$	0,05018
Nodo8	$0,\!03986$	$0,05018$ $\rfloor$

Por lo tanto se puede ver que conviene que el Nodo 1 nos apunte antes que el 2 y 3. Conviene porque nos asigna un mayor peso y porque nos deja a su vez mejor posicionado en la tabla final. Además de significar una optimización en el costo total.

#### 6.4.2. HITS

Si el algoritmo aplicado en la red fuese HITS lo recomendable al cliente sería que neogice con los principales HUBS para que apunten a su sitio. Logrando así rankear mejor en la sección de Autoridades sobre el tema. No le recomendaríamos que negocie con las páginas autoridades ya que dificilmente estas accediesen ya que de esta manera se estarían restando puntos en el ranking de autoridades.

# Referencias

- [1] http://personales.upv.es/pedroche/inv/ $_docs/fpedrochev4(sema).pdf$
- [2] JonM.Kleinberg.Authoritativesourcesinahyperlinkedenvironment.J.ACM, 46(5) 604, 632, September 1999.
- $[3] \ Kurt Bryan and Tanya Leise. The linear algebra behind google. SIAM Review, 48 (3): 569581, 2006.$