HITS、PageRank 和 SimRank 三者為鏈結分析中重要的演算法,常應用在網頁的評估,並能達到很好的效果。HITS,PageRank 利用網頁間的連結性質排名出適合的名次推薦給使用者。SimRank 相較於前兩者只能衡量每個節點的重要性,還可以比較任意兩個節點的相似度,提供使用者更多能用來判斷是否符合需求的依據。

本 Project 主要實作上述三個演算法,利用不同的測試資料觀察三者的優缺點以及差別。此外也會比較三者間的效能,看何者可以快速的提供使用者不錯的網頁排名。最後會探討應用在實際網路上的情況,並找出可能的缺失,希望能進一步找到有效的解決辦法。

# Implementation detail

## > HITS

HITS 演算法是 Link Analysis 中非常基礎且重要的算法, Graph 資料輸入後, 會經由 HITS 演算法利用迭代的方式不斷計算每個 node 的 Hub 和 Authority 分數, 直到兩者達到收斂, 才輸出結果, 去找到高質量的 Authority node。

## Algorithm 流程:

- 1. 初始化: 讀入資料後, 會將每個 node 的 Authority 和 Hub 初 始化成 1。
- 2. 計算 Authority: 此 iteration 的 Authority 為指向該 node 的所有 node 的 Hub 值總和除以最高 Authority。

$$a_t(\mathbf{v}) = \sum_{(w,v)\in E} h_{t-1}(w)$$
$$a_t = a_t/\|a_t\|$$

 計算 Hub:此 iteration 的 Hub 為該 node 指向的 node 的 Authority 值總和除以最高 Hub。

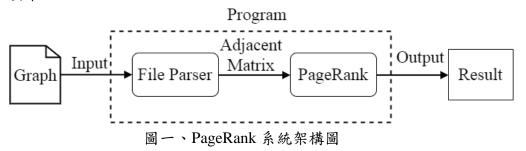
$$h(v) = \sum_{(v,w)\in E} a_{t-1}(w)$$
$$h_t = h_t / ||h_t||$$

判斷是否收斂:判斷前一 iteration 的 Authority、Hub 與當下的 Authority、Hub 差值和是否小於收斂門檻值,如果是則終止迭 代輸出結果,否則繼 續下一 iteration 的計算直到收斂。

# > PageRank

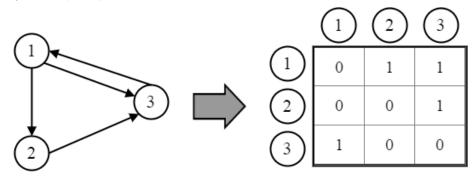
系統架構如圖一所示,首先,File Parser 會讀取 Graph 檔案,並計算出 Graph 的 Adjacent Matrix,然後 PageRank 會根據事先設定的 Damping Factor、收斂標準門檻 threshold 與先前計算出來的

Adjacent Matrix 計算出每個 node 的 Rank 值,最後將計算結果顯示出來。



## File Parser:

File Parser 負責將讀取的 Graph 轉換成 Adjacent Matrix, 假設 Graph 共有 n 個 node,則 File Parser 會產生一個n×n的 Adjacent Matrix,若 node a 指向 node b,則 Adjacent Matrix[a][b]=1,否則為零,如圖二所示。

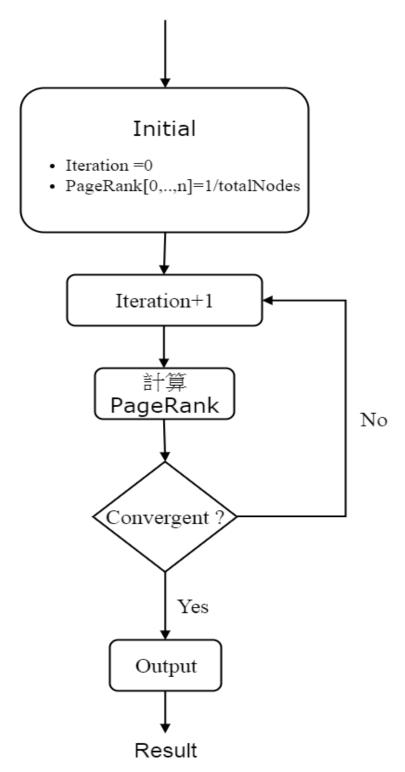


圖二、File Parser 範例

## PageRank:

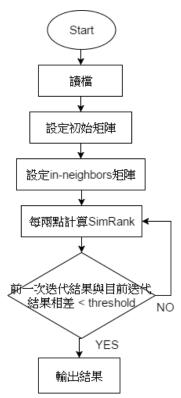
PageRank 流程圖如圖三所示。

Input
AdjacentMatrix, NumberOfNodes, Threshold, DampingFactor



圖三、PageRank 流程圖

## > SimRank



圖四、SimRank 流程圖

SimRank 流程如圖四,讀檔後會先初始化矩陣,如圖五左, [x,y]當 x、y 相等為 1,其餘為 0,並另用一矩陣紀錄指向此節點者 (in-neighbors),以 3->1 為例,在[1,3]的位置設為 1,即代表節點 1 有來自節點 3 的 in-link 指向它,我們稱節點 3 為節點 1 的 inneighbor,如圖五右,在獲得此兩陣列後,便可進入 SimRank 演算法。

	1	2	3	4	5
1	1	0	0	0	0
2	0	1	0	0	0
3	0	0	1	0	0
4	0	0	0	1	0
5	0	0	0	0	1

	1	2	3	4	5
1	0	0	1	0	0
2	0	0	0	0	0
3	0	0	0	0	0
4	0	0	0	0	0
5	0	0	0	0	0

圖五、SimRank 矩陣範例

#### SimRank 計算:

原理:若節點 a 和節點 b 依賴於相同的節點,也就是有一節點同時指向 a 與 b ,那麼我們認為 a 和 b 是相似的,用 s(a,b)表示兩個節點間的相似度, 用記號 I(a)表示所有指向節點 a 的節點集合 (即 in-neighbors 集合)。

# 二、Result analysis and discussion

# ▶ 開發環境與 Dataset

## 實驗環境:

CPU	Intel-i5-3570 3.4GHz
Memory	8GB
OS	Windows 10 x64

## 實作語言:

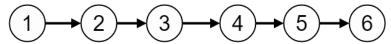
HITS	C++
PageRank	Java
SimRank	Java

下表為我們測試時所用的圖形資訊與測試方法,將分別針對每張圖 形的結果及三個方法的效能做分析與討論,最後,為我們額外探討的結 果。其中 Graph 7, Graph 8 為前兩次作業生成圖。

Graph	Node	Method
1	6	HITS, PageRank, SimRank
2	5	HITS, PageRank, SimRank
3	4	HITS, PageRank, SimRank
4	7	HITS, PageRank, SimRank
5	469	HITS, PageRank, SimRank
6	1228	HITS, PageRank
7		HITS, PageRank
8		HITS, PageRank

# > Analysis and discussion

## Graph 1:



#### • HITS

這是一條從1到6,方向為單向的路徑,可以發現因為節點1沒 有被任何節點指向,所以Authority分數為0,而結點6沒有指向 任何的節點,所以其 Hub分數為0。

Authority		
Node	Score	
1	0	
2	0.4472	
3	0.4472	
4	0.4472	
5	0.4472	
6	0.4472	

Hub		
Node	Score	
1	0.4472	
2	0.4472	
3	0.4472	
4	0.4472	
5	0.4472	
6	0	

## • PageRank 【以下實驗參數 d 皆使用 0.15】

此圖為一簡單直線的連結,依 PageRank 計算方式,前面的 node 會將本身的 PageRank 傳遞給後面的 Node,因此會產生分數遞增的現象。計算結果如下表所示,從結果來看便可驗證 PageRank 由起點 Node 1 到終點 Node 6 確實有逐漸上升的趨勢。

Node	PageRank
1	0.15
2	0.2775
3	0.385875
4	0.477994
5	0.556295
6	0.62285

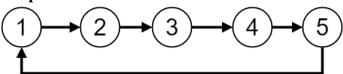
## • SimRank 【以下實驗參數 C 皆使用 0.85】

由於此圖各節點沒有相同的 in-link,即為相異的兩個點間不被同一個節點指向,因此只有在當 a=b 時,s(a,b)=1,其他任兩點間的 SimRank 皆為 0。

	1	2	3	4	5	6
1	1	0	0	0	0	0
2	0	1	0	0	0	0
3	0	0	1	0	0	0

4	0	0	0	1	0	0
5	0	0	0	0	1	0
6	0	0	0	0	0	1

## Graph 2:



#### • HITS

這是一條從1到6,再從6回到1,方向為單向的 cycle,可以發現每個節點都被一個節點指向,也各自指向一個節點,所以Authority和 Hub 數值都相同。

Authority		
Node	Score	
1	0.4472	
2	0.4472	
3	0.4472	
4	0.4472	
5	0.4472	
6	0.4472	

Hub		
Node	Score	
1	0.4472	
2	0.4472	
3	0.4472	
4	0.4472	
5	0.4472	
6	0.4472	

## • PageRank

此圖為一單向的環狀圖形,所有 Node 都將自己的分數完整傳遞給下一個 Node,因為沒有 Node 得到較多的 PageRank,故所有 Node 的 PageRank 值皆相同,代表著所有 Node 擁有同等的重要性。

Node	PageRank
1	0.999467
2	0.999467
3	0.999467
4	0.999467
5	0.999467
6	0.999467

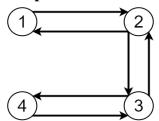
#### • SimRank

此圖為單向循環,基本上因為與 Graph 1 同樣狀況,在相異的兩個點間不被同一個節點指向,因此也是只有當 a=b 時,s(a,b)=1,其他任兩點間的 SimRank 皆為 0。

	1	2	3	4	5	6
1	1	0	0	0	0	0

2	0	1	0	0	0	0
3	0	0	1	0	0	0
4	0	0	0	1	0	0
5	0	0	0	0	1	0
6	0	0	0	0	0	1

## Graph 3:



#### • HITS

這是一條從1到4,方向為雙向的路徑,節點2、3同時指向兩個節點,也同時被兩個節點指向。而節點1、4只有指向一個節點,也只有被一個節點指向。所以可以看出2和3分數一樣,1和4分數一樣,而2、3分數又高於1、4。

Authority		
Node	Score	
1	0.3717	
2	0.6015	
3	0.6015	
4	0.3717	

Hub		
Node	Score	
1	0.3717	
2	0.6015	
3	0.6015	
4	0.3717	

## • PageRank

此圖中,節點 2、3 除了可以分得節點 1、3 的完整 PageRank,還可以互相傳遞一半的 PageRank 給對方,故此兩個節點的分數相同且最高,而節點 1、4 由於只能分別從節點 2、3 分到 PageRank,所以分數較低,由結果顯示節點 2、3 有較高的重要性。

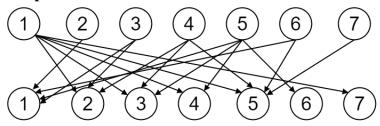
Node	PageRank
1	0.701471
2	1.297679
3	1.297679
4	0.701471

#### SimRank

此圖可發現兩點若中間有一節點間隔,此兩點的相似度為 0.739130,原因為此兩點都有來自中間節點的 in-link,以節點  $1 \cdot 2 \cdot 3$  來說,節點 1 和 3 ,同時有來自節點 2 的邊,若沒有則 SimRank 為 0

	1	2	3	4
1	1	0	0.739126	0
2	0	1	0	0.739126
3	0.739126	0	1	0
4	0	0.739126	0	1

# Graph 4:



## • HITS

可以發現節點 1 和節點 5 同樣被 4 個節點指向,但節點 5 的 Authority 明顯高於節點 1,可能是因為指向節點 1 的節點不是好 的 Hub。

Authority		
Node	Score	
1	0.3467	
2	0.4221	
3	0.4991	
4	0.3484	
5	0.5006	
6	0.1394	
7	0.2089	

I	Hub		
Node	Score		
1	0.6464		
2	0.1120		
3	0.2550		
4	0.4662		
5	0.4311		
6	0.2739		
7	0.1618		

## • PageRank

此圖因為節點 1 和節點 5 有最多的 In-degree ,故分數較高,節點 6 和節點 7 的 In-degree 最少,所以分數最低。

Node	PageRank
1	1.961476
2	1.111057
3	0.971923
4	0.75735
5	1.289069
6	0.423915
7	0.483435

## • SimRank

此圖比前述3個圖的節點與邊數都較多一些,經過SimRank 迭代過程兩兩排列組合後,得出的結果可以看出即便節點間 皆互有

影響力,然而卻有高低之分。

	1	2	3	4	5	6	7
1	1	0.446005	0.435005	0.438759	0.424222	0.494996	0.382522
2	0.446005	1	0.487587	0.453016	0.494343	0.375157	0.530874
3	0.435005	0.487587	1	0.526210	0.472583	0.524608	0.527827
4	0.438759	0.453016	0.52621	1	0.427394	0.605294	0.605284
5	0.424222	0.494343	0.472583	0.427394	1	0.362602	0.492207
6	0.494996	0.375157	0.524608	0.605294	0.362602	1	0.360612
7	0.382522	0.530874	0.527827	0.605284	0.492207	0.360612	1

## Graph 5:

#### • HITS

下列是列出 Authority 分數最高的五個節點,可以明顯發現 Authority 高的節點 Hub 不一定會高。

Authority		
Node	Score	
6	0.4914	
12	0.4826	
21	0.2951	
10	0.2867	
282	0.2548	

Hub	
Node	Score
6	0
12	0
21	0.1411
10	0
282	0

## • PageRank

由於此圖 Node 數較多,於是我們只找 Top-5 高分的 Node,下表為結果,根據分數排名與 Node 的 in-degree 可發現,越高的 in-degree 通常 PageRank 值也越高。

Top-5 PageRank		
Node	PageRank	in-degree
61	1.342841	48
122	1.321657	43
10	0.961491	27
21	0.730684	25
282	0.693078	25

#### • SimRank

此圖是 SimRank 的測試中,節點數最多的一張,但經過 SimRank 得到的結果,可以看出多數的點與點間相似度並不高,甚至為 0,由此猜測這張圖的節點數雖多,但互連的邊數卻相對較少,也可說是兩點來自同一節點的 in-link 的狀況較少,因此結果呈現 兩極化,當節點間有關聯 SimRank 就會偏高分。

#### Graph 6:

#### • HITS

最高的 5 個節點分數都很靠近,而且都不高於 0.3,可能是因為 迭代比較多次,而且指向這幾個節點的節點 Hub 分數差不多的關 係。

Authority	
Node	Score
76	0.2751
1151	0.2751
62	0.2730
78	0.2717
394	0.2653

Hub	
Node	Score
76	0
1151	0
62	0.0872
78	0.0968
394	0

## • PageRank

由於此圖 Node 數較多,於是我們也只找 Top-5 高分的 Node,下表為結果,仍然可以根據分數排名與 Node 的 in-degree 可發現,越高的 in-degree 通常 PageRank 值也越高。

Top-5 PageRank		
Node	PageRank	in-degree
105	0.849990	89
76	0.686826	68
115	0.686826	68
62	0.682696	68
394	0.666627	65

## Graph 7:

#### • HITS

下列數據取 Authority 和 Hub 分數最高的前五個節點。圖形的特性和實驗結果可以看出,Authority 和 Hub 剛好以數值相似排序相反的方式呈現,因為被指向和指向的數目隨著編號呈規律的遞增和遞減。

Authority	
Node	Score
1	0.3285
2	0.3261
3	0.3214
4	0.3143
5	0.3050

Hub	
Node	Score
1	0.3284
2	0.3261
3	0.3214
4	0.3143
5	0.3050

## • PageRank

由於此圖的規律是編號越低的 Node 會指向編號高的 Node,也因此 in-degree 會與根據編號遞增,下表為執行結果,Node 19 有最

大的 in-degree, 所以分數最高,之後慢慢遞減。

Top-5 PageRank		
Node	PageRank	in-degree
19	1.931389	19
18	1.043997	18
17	0.732300	17
16	0.570880	16
15	0.470829	15

## Graph 8:

## • HITS

可以發現節點 2、8、17 被指向和指向別節點的情況很類似,他們同時是最好的 Authority 也是最好的 Hub。

Authority	
Node	Score
2	0.4180
8	0.4180
17	0.4180
5	0.3941
1	0.3158

Hub	
Node	Score
2	0.4108
8	0.4108
17	0.4108
5	0.3470
1	0.2732

## • PageRank

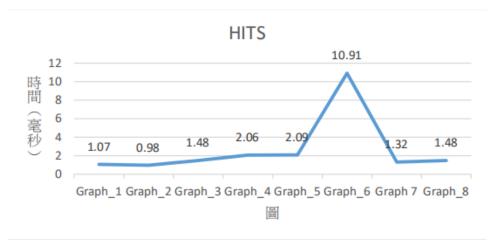
下表為此圖的結果,仍然可以根據分數排名與 Node 的 in-degree 發現,越高的 in-degree 通常 PageRank 值也越高,但兩者之間並沒有比例關係,就如同 Node 2 的 in-degree 為 Node 1 的 4 倍,但 PageRank 上並沒有四倍的關係。

Top-5 PageRank		
Node	PageRank	in-degree
2	1.393720	8
8	1.393720	8
17	1.393720	8
5	1.203025	7
1	0.894612	2

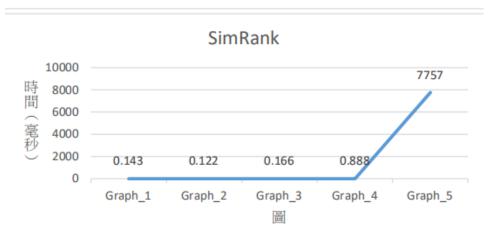
# 三、Computation performance analysis

針對各個 Graph 在不同演算法下的 runtime 如下圖,可以明顯發現 Graph 5 與 Graph 6 在此三個方法下皆花最多時間,原因是大量的Node 與複雜的 Link,導致大量的迭代,使執行時間增加。

HITS 與 PageRank 效能上的差異可能主要來自於實作語言的不同,其他可能影響的因素還有運算方式的不同,以致於迭代需求數不一致,即便針對同一張圖,兩個方法執行下來會有不同的迭代次數,而次數高者需要越多的執行時間。







# 四、Discussion

• Can link analysis algorithms really find the "important" pages from Web?

我們認為這些方法在某些情況下沒辦法找到那些真正重要的網頁,例如:某一個網站只要大量的在其他重要的網站買廣告來產生連結,就可以在不需要考慮到網站的內容品質的情況下,提升本身的分數,使得有更高的機會被搜尋到,但網站內容不一定是重要的。

• What are practical issues when implement these algorithms in a real Web?

實際上 Web 數量非常多且網頁內容更新非常快,一台電腦無法負荷這麼大的計算量,因此需要在分散式的架構下,去實做這些方法,才能提升效能。

• What is the effect of "C" parameter in SimRank?

下圖分別為針對 Graph 5 做 SimRank 計算時,調整不同大小的數 C 所得到的 runtime 及迭代次數結果。

C 值越小,迭代所產生的前後次結果差異也就越小,而 SimRank 值便能越快收斂,也因此隨著迭代次數的下降,執行時間會變快。





### • 心得

在這次 Project 中,我了解到 Link Analysis 常見方法的運作原理以及優缺點,也藉此了解早期搜尋引擎是如何找出重要的網站的,雖然原理很簡單,但實際上仍有許多問題存在。

使用的圖結構並不複雜,但我發現計算過程中,仍有機會產生大量的迭代計算,這讓我更無法想像,當初 Google 是如何實作這個方法,並且用於數百萬筆網站資料上是非常困難和具挑戰的。

除此之外,這些方法仍然有一些缺點,例如:新的網站分數通常都會非常低,而高分的網站可能培養出自己其它高分的網站,導致最後搜尋的結果並不是最適合使用者的,可能需要搭配一些針對網路內容的過濾機制,或者混合多種演算法,才能解決這些問題,就如同 Google 目前搜尋引擎的運作一般。