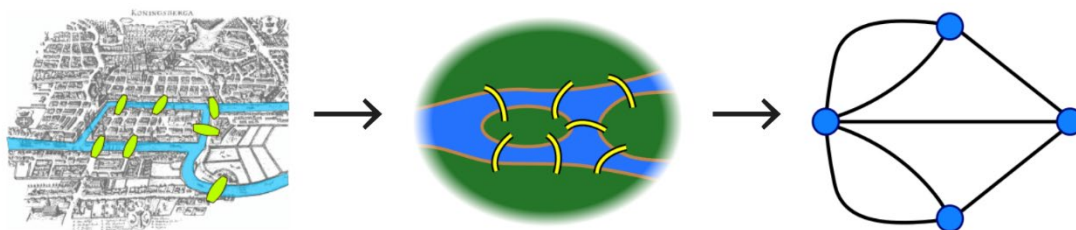


# Graph Basics

1. 當我們把問題先「圖像化」再「抽象化」之後，可以將問題以下圖方式呈現。



而在將問題抽象化後，所謂的「七橋問題」，其實就是「一筆畫」

我們是否能找到一個方式只使用一筆就走完所有的線，且不重複呢？

每條邊只訪問一次的情況下

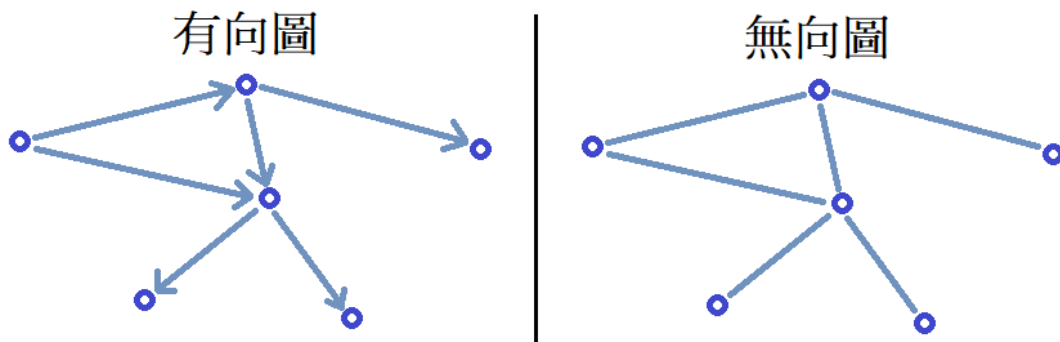
給定一個連通圖，if 超過兩個以上有奇數通路的頂點，此圖便無法一筆走完。

if 兩個奇數通路頂點，最少走完此圖的路徑為個數的一半。

圖是很多節點  $V$  和邊  $E$  的集合，即可以表示為有序對  $G=(V, E)$ 。

\*\*\* $V$  是節點 (vertex)  $E$  是邊 (edge)。\*\*\*\*\*

圖片分為有向圖與無向圖



「圖形」可以用來表達**物體之間的關係**，所以圖形還蠻常用在計算機網路上面。我們可以幫每一個 Vertex 取一個代號，然後也可以幫每一個 edge 加上一個權重 (weights) 用來表示連線的 Cost，如此一來就可以很清楚的表達一個網路拓樸

並且我們就可以應用圖形演算法來解決一些問題

例如 找 兩點間成本最低的路徑 。

## 遍尋圖形的演算法

I. 深度優先搜尋法 Depth-first Search

II. 廣度優先搜尋法 Breadth-first Search

兩個最經典的圖形搜尋演算法有兩種「深度優先搜尋法」跟「廣度優先搜尋法」。

## ● 深度優先搜尋法 Depth-first Search

- 深度優先搜尋法，是一種用來遍尋圖形的演算法。
- 資料結構常常使用到的「樹」其實是可以被視為是一種圖的。

以樹為例深度優先搜尋法的做法是：

由 root ( 或圖的某一點當成根 ) 開始探尋，先探尋邊 ( edge ) 上未搜尋的一節點 ( vertex or node )，並盡可能深的搜索，直到該節點的所有邊上節點都已探尋；就回 ( backtracking ) 到前一個節點，重覆探尋未搜尋的節點，直到找到目的節點或遍尋全部節點。

平均時間複雜度  $O(b^m)$

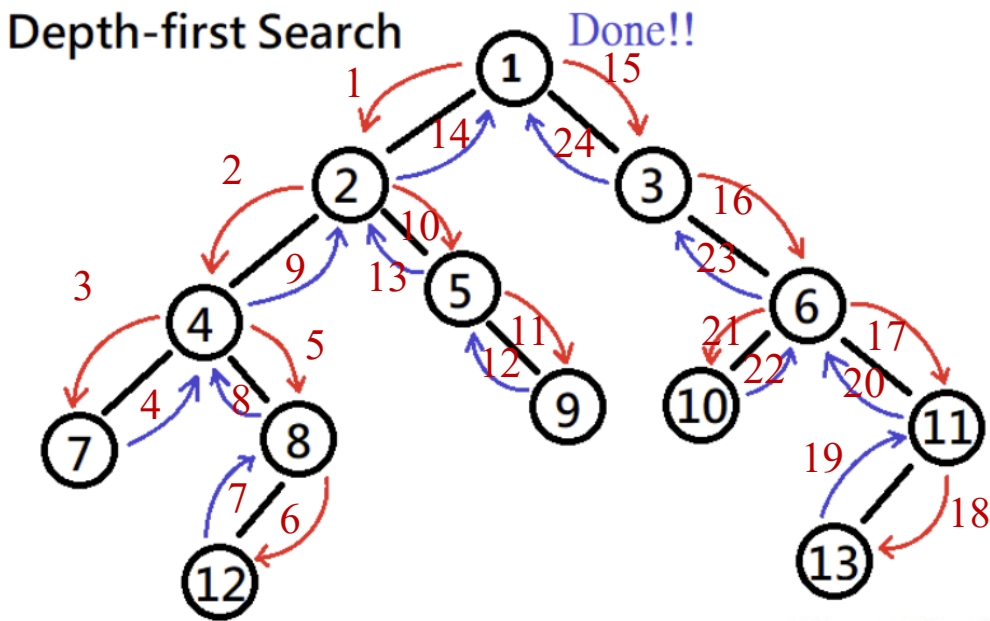
空間複雜度  $O(bm)$

$b \gg$  分支係數

$m \gg$  圖的最大深度

最佳解  $\gg$  NO

完全性  $\gg$  YES



\*\*\*\*\*節點的選擇是使用 **LIFO** 的方式管理，所以可以用 **Stack** 結構\*\*\*\*\*

- 廣度優先搜尋法 Breadth-first Search

- 廣度優先搜尋法，也是一種用來遍尋圖形的演算法。
- 也可用資料結構常常使用到的「樹」來解釋。

基本上這個演算法在實作的時候，就是靠 Queue 來完成。

看圖解釋的話 >>>

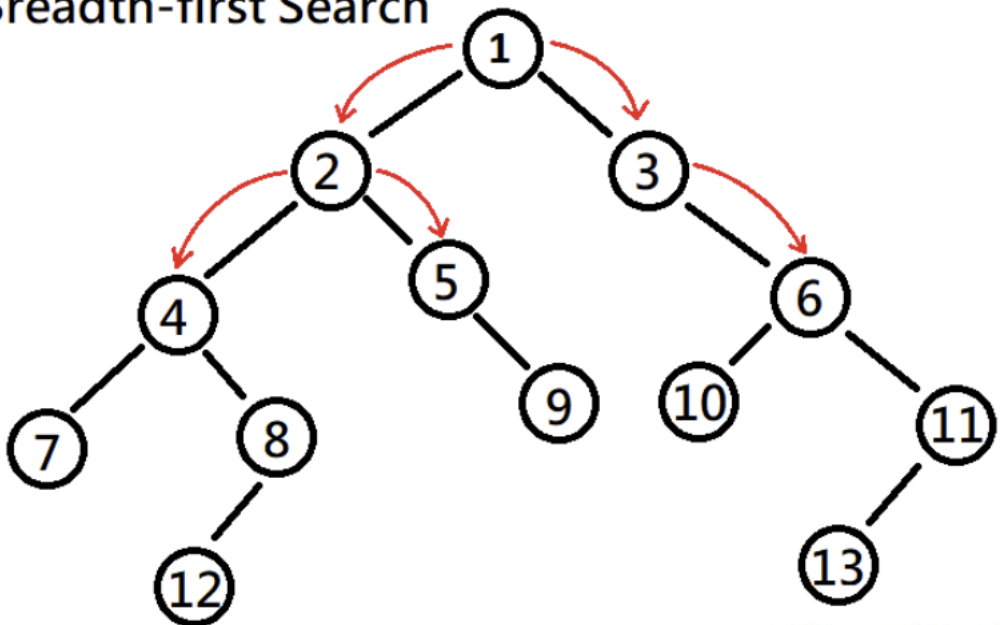
當 (1) 走訪到 (2) 的時候會先將 (2) 存在 queue 裡面，然後看看 (1) 還有沒有子節點；發現還有子節點 (3) 然後走訪到 (3)，接著一樣將 (3) 存到 queue 再回頭看看 (1) 有沒有子節點；發現沒有了，於是就從 queue 裡面提取一個節點出來當作起點周而復始，直到 queue 裡面完全都沒有節點後結束。

平均時間複雜度  $O(|V| + |E|) = O(b^d)$

空間複雜度  $O(|V|) = O(b^d)$

最佳解 >> YES      完全性 >> YES

## Breadth-first Search



\*\*\*\*\*節點的選擇是使用 FIFO 的方式管理，所以可以用 Queue 結構\*\*\*\*\*

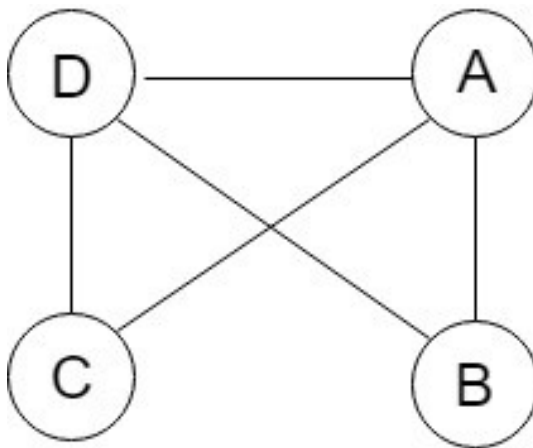
# 圖形的表示法

- 鄰接矩陣 Adjacency matrix
- 鄰接串列 Adjacency list

## 鄰接矩陣 Adjacency matrix

- 含有  $n$  個頂點的圖形，其 Adjacency matrix 的大小就會是  $n$  列  $\times$   $n$  行。
- matrix 中的元素只會是 0 或 1

若以下列無向邊為例的話



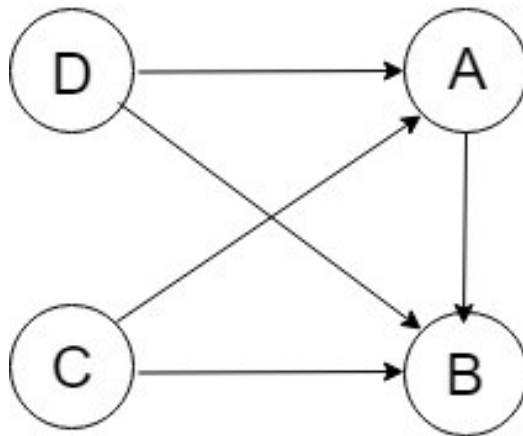
它的 Adjacency matrix 就會是下圖

	A(0)	B(1)	C(2)	D(3)	
A(0)	0	1	1	1	
B(1)	1	0	0	1	
C(2)	1	0	0	1	
D(3)	1	1	1	0	4x4

上圖可整理出幾個重點！

- ✧ 矩陣的 1，可代表兩個頂點間有連線。
- ✧ 因自己不可能自成迴路，所以主對角線上的元素都會是 0。
- ✧ 無向圖的 Adjacency matrix 一定會是對稱矩陣。
- ✧ 將每一列的數值相加就是該頂點的分支度。  
EX：第 0 列數值相加為  $0+1+1+1 = 3$ ，所以 A 點分支度為 3。

若以下列有向邊為例的話



它的 Adjacency matrix 就會是下圖

	A(0)	B(1)	C(2)	D(3)
A(0)	0	1	0	0
B(1)	0	0	0	0
C(2)	1	1	0	0
D(3)	1	1	0	0

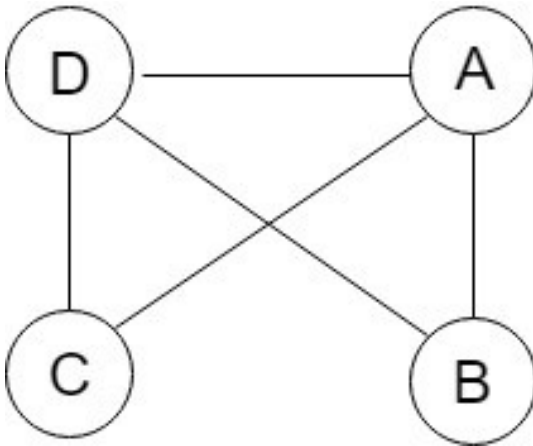
上圖可整理出幾個重點！

- ✧ 矩陣中，第 0 列有 1 個非零數，表示 A 點出分支度為 1。
- ✧ 矩陣中，第 0 行有 2 個非零數，表示 A 點入分支度為 2。
- ✧ 有向圖的 Adjacency matrix 不一定為對稱矩陣。

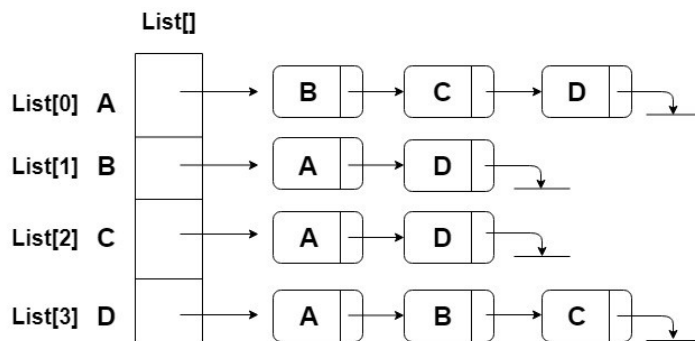
### 鄰接串列 Adjacency list

- 利用串列的方式將相鄰的頂點串起來。
- 可以節省記憶體空間。

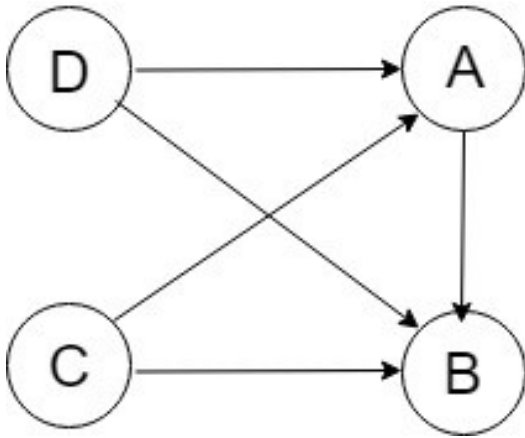
若以下列無向邊為例的話



它的 Adjacency List 就會是下圖



若以下列有向邊為例的話



它的 Adjacency List 就會是下圖

