

Graph

5.1 圖的基本概念

日常生活中,常常將複雜的觀念或是問題使用圖型來表達,相對於文字的敘述更容易傳達訊息,例如:化學結構圖、生態食物鏈、交通路網圖等。



5-1 台東市公路地圖

一、圖的基本定義

這裡談的「圖」並不是指圖片或者圖形,「圖」是一種用來記錄關聯、關係的東西。一張圖由有限個點與邊所組成。邊用來連接點和點,表示這兩點之間有關聯、關係。實際上,樹也是圖的一種,可以當作成任兩點間都相通,且沒有循環的圖,例如:圖 5-2,是一棵二元樹,同時也是一張有 7 個點和 6 條邊的圖。

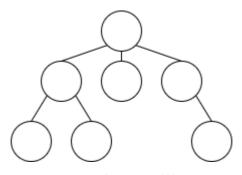
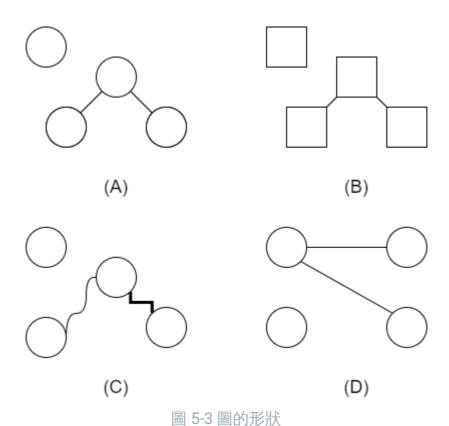


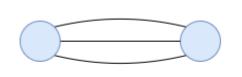
圖 5-2 同時為二元樹的圖

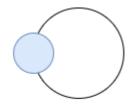
圖的重要觀念,就是如何表達點和點的關係,因此在圖中點的大小和形狀不拘,習慣上使用圓圈或是方形表示(圖 A、B);邊的粗細與長短也不限,可以是直的也可以是彎的(圖 C)。點的位置也能夠隨意改變,只要不改變點和點之間的關係,都是連接方式相同的圖,例如以下四張圖都是相同意義的圖。



二、邊的特性

圖的兩點之間可以有很多條邊,代表這兩點有很多項關聯;甚至在有向圖中有自己連到 自己的邊,表示自己和自己有項關聯。





(A)兩點間有多條邊

(B) 自己連到自己的邊

圖 5-4 邊的特性

邊可具有方向性。無方向性的邊稱為**無向邊**,表示這兩點的關係是雙向的,無向邊就像是雙向道,兩邊都可以通行,由無向邊組成的圖稱為**無向圖**;有方向性的邊稱為**有向邊**,表示這兩點的關係是單向的,有向邊就像是單行道,常用箭頭 → 表示方向性,只能依箭頭方向通行,由有向邊組成的圖稱為**有向圖**。(圖 5-5)

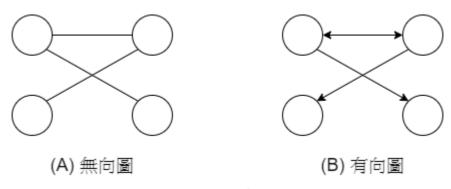


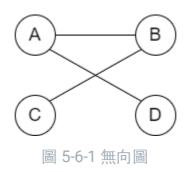
圖 5-5 無向圖與有向圖

三、圖的基本表示法

點和邊可以邊是名稱,如下圖 5-6-1,該圖形有 A、B、C、D 四個點及 AB、AD、BC 三條邊。習慣上會用大寫英文字母 G 表示圖、V 表示點集合、E 表示邊集合,因此下圖可以表示為:

- V(G) = {A, B, C, D}
- E(G) = {(A, B), (A, D), (B, C)}

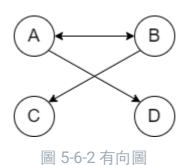
上述邊是使用小括號括起的兩個點,例如:(A,B)表示從點A到B之間存在一條邊。



若圖形為有向圖 (圖 5-6-2) 時,則可如下所示:

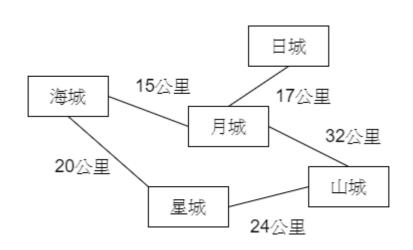
- V(G) = {A, B, C, D}
- E(G) = {<A, B>, <A, D>, <B, A>, <B, C>}

上述邊為有向邊,因此改採用尖括號括起的兩個點,例如:(A, B)表示可以從 A 通往到 B。



五、圖有權重

圖的邊可以標示權重,用來表示點和點之間的資訊,例如:關係的緊密程度,城市間的 距離等。



六、圖的路徑與路徑長

路徑是指由某一點到另外一點所經過的點集合,路徑可能有多條,如下圖所示, $A \to B$ 與 $A \to D \to B$ 兩條路徑都為 A 到 B 的路徑。**路徑長** 則是路徑上經過的邊數量,如 $A \to D \to B$ 的路徑長為 2 ,若是圖為有權重的圖,則路徑長為該路徑所經過邊的權重值總和,如 $A \to D \to B$ 的路徑長為 5 + 4 = 9。

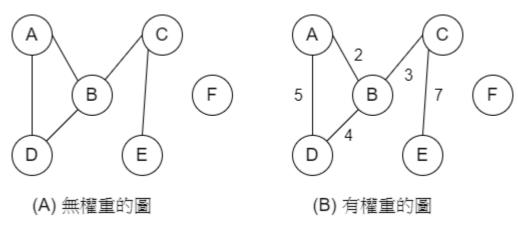
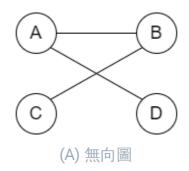
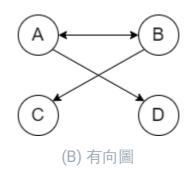


圖 5-8

七、分支度

點的**分支度**,在無向圖中是指某點有上多少條邊。而在有向圖可以區分成**出分支度**與**入 分支度**,出分支度為某點向外指向其他點的箭頭數量;入分支度則是相反,為指向自己的箭 頭數量,而有向圖的分支度為出分支度加入分支度。例如:下圖無向圖的 B 點分支度為 2; 有向圖的 B 點出分支度為 2、入分支度為 1,因此分支度為 2+1=3。





練習

1. 依據下列每個人所說的內容,用「圖」判斷有幾個班級數。

1. 甲:「我跟丙同班,但跟乙不同班」。

2. 丁:「我跟丙同班」。

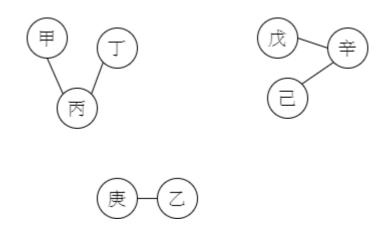
3. 戊:「我跟甲、乙都不同班」。

4. 庚:「我跟乙同班」。

5. 辛:「我跟戊、已同班」。

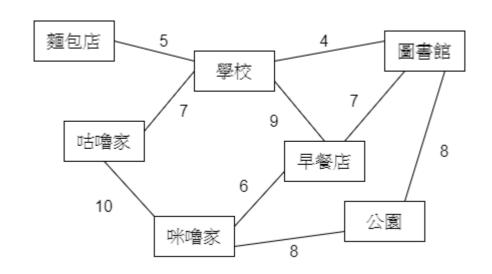
• 参考答案:

。 3個

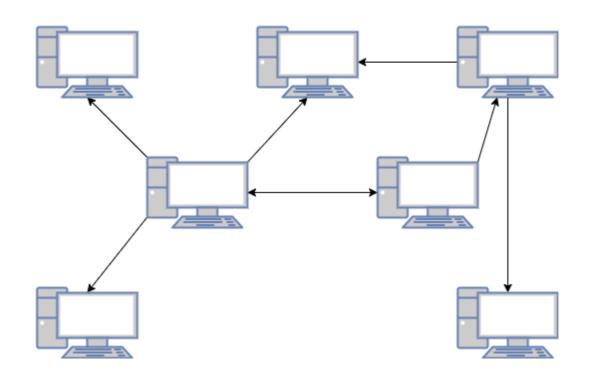


- 2. 下圖為咕嚕走路要花的時間,根據該圖回答下列問題。
 - 1. 咪嚕從家裡出發要去學校上課,打算先去早餐店買早餐,再從早餐店直接到學校。請問 他從家裡到學校一共要走多久?
 - 2. 放學下課了,咪嚕跟咕嚕打算先去麵包店買面包,再順路一起回家。請問他一共走了多久才到家?

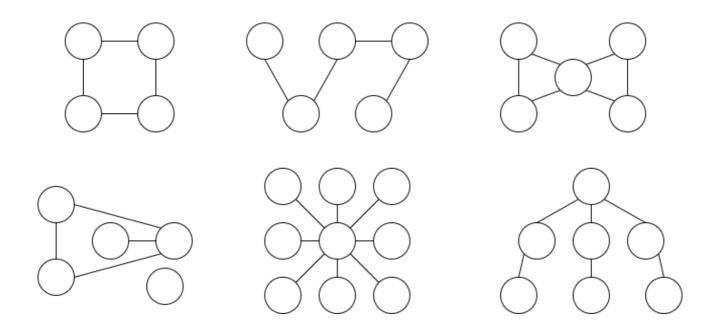
3. 咪嚕打算要去圖書館借書,他應該要怎麼走,才能夠花最少的時間到達圖書館?請寫出路徑與花費時間。



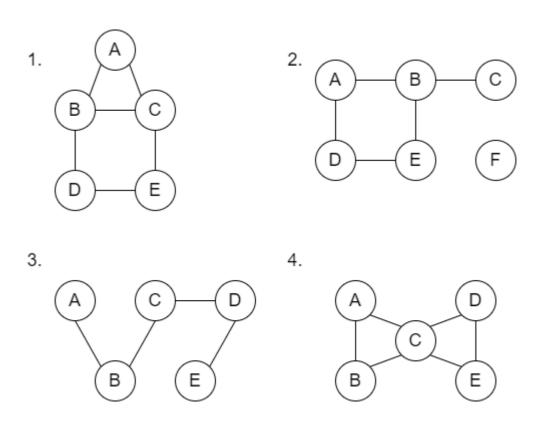
3. 因為網路科技的普及,讓資訊安全重要性也隨之提高,在新聞上常常看到有公司因為員工操作不當,而讓駭客入侵,造成巨大損失。現在這裡有一張圖,該圖簡單的表示出某公司內部網路電腦間的通訊關係。想想看,如果要選擇兩台電腦提升安全防護,應該要選擇哪兩台電腦,請圈選起來並說明原因。



- 4. 一筆畫問題,是要判斷能不能一次一筆畫畫完某個圖,且每一條邊只能畫一次,不能重複。
 - 1. 下列哪些圖可以用一筆畫完成,請圈選出來。



2. 依據下圖判斷,有哪些點可以一筆畫完成,且起點與終點相同,請寫出一條路徑來說明。



5.2 圖的表示

相鄰矩陣是圖常用的表示法,將圖上的點依序標示編號,用一個**二維陣列**來記錄點與點間連接的資訊。例如:要表示有 n 個點的圖時,可用一個 n×n 的二維陣列 A 做為相鄰矩

陣,元素 A[i][j] 表示 i 點與 j 點間的資訊。

以圖 5-9-1 為例子,有 5 個點,可用一個 5×5 的二維陣列表示。因為 (A, B) 邊存在,所以第 A 列第 B 行之值為 1; (A, C) 邊不存在,第 A 列第 C 行之值為 0。依此類推,可以得到表示圖的相鄰矩陣。

在無向圖中,(i, j) 邊和 (j, i) 邊相同,即 A[i][j] = A[j][i],因此其相鄰矩陣為對稱矩陣。且無向圖的點都一定不會有指向自己的邊,因此其相鄰對角線元素值都為 0。(圖 5-9-1)

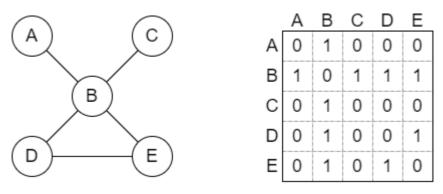


圖 5-9-1 無向圖的相鄰矩陣

在有向圖中,(i, j) 邊和 (j, i) 邊不相同,可能 $A[i][i] \neq A[j][i]$,因此其相鄰矩陣不一定為對稱矩陣。且有向圖的點可以有指向自己的邊,因此其相鄰對角線元素值不一定都為 0。(圖 5-9-2)

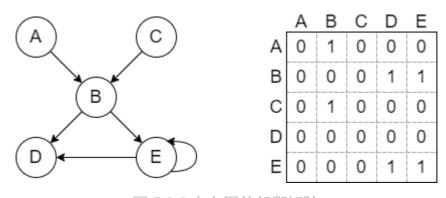


圖 5-9-2 有向圖的相鄰矩陣

如果圖的邊有標記權重,對應的元素值就為權重值;若無權重值,則可以使用 0 來表示。(圖 5-9-3)

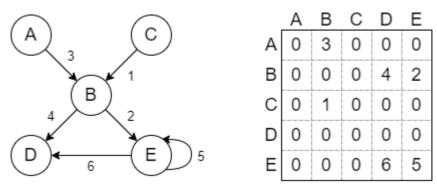


圖 5-9-3 有權重之有向圖的相鄰矩陣

練習

5.3 圖的搜尋

圖的搜尋是指循著圖的邊,拜訪某一個點,且每一個點只拜訪一次。圖的搜尋演算法有 **深度優先搜尋法、廣度優先搜尋法**兩種。

一、不撞南牆不回頭-深度優先搜尋法

深度優先搜尋法是從圖的某一個點開始拜訪,接著拜訪與此點相鄰,且尚未拜訪的其中 一個點(習慣上會先從序號小的優先拜訪),再從該點繼續深度優先搜尋下去。

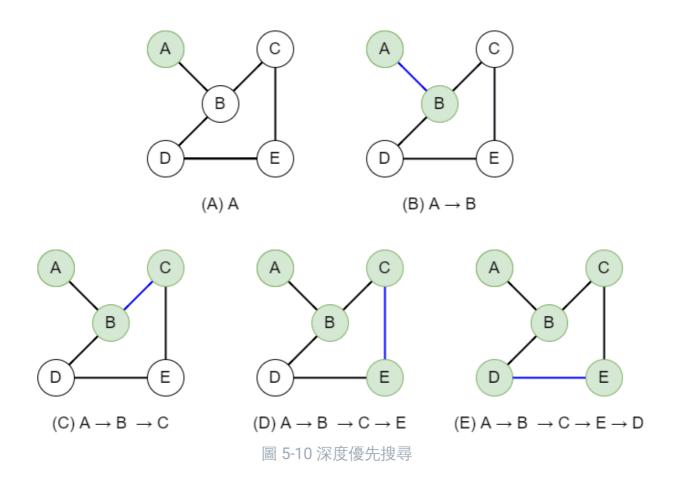
演算法:

- 1. 先從 s 點開始拜訪。
- 2. 拜訪與 s 相鄰,且尚未拜訪的其中一個點 t。
- 3. 從 t 點繼續進行深度優先搜尋,直到所有的點都被拜訪過。

例如圖 5-10. 進行深度優先搜尋的過程如下:

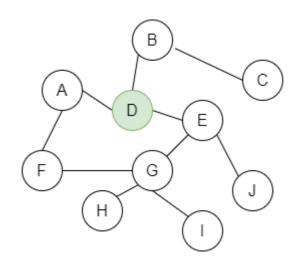
- 1. 先從 A 點開始拜訪。(圖 A)
- 2. 拜訪與 A 相鄰, 且尚未拜訪的點中序號最小的點 B。(圖 B)
- 3. 從 B 點繼續深度優先搜尋。拜訪與 B 相鄰,且尚未拜訪的點中序號最小的點 C。(圖 C)

- 4. 從 C 點繼續深度優先搜尋。拜訪與 C 相鄰,且尚未拜訪的點中序號最小的點 E。(圖 D)
- 5. 從 E 點繼續深度優先搜尋。拜訪與 E 相鄰,且尚未拜訪的點中序號最小的點 D。(圖 E)
- 6. 所有點都被拜訪過,深度優先搜尋搜尋結束,其搜尋結果順序為 A → B → C → E → D。

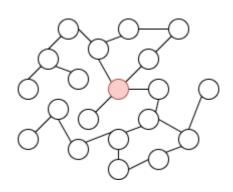


練習

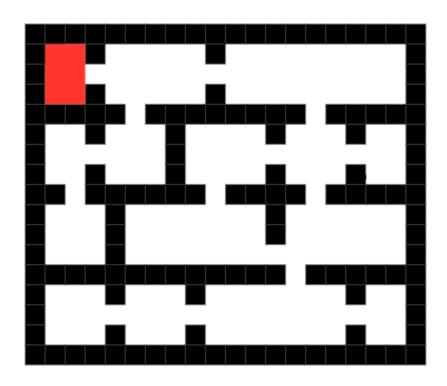
1. 根據下圖,與D點關係最遠的點為哪些點?



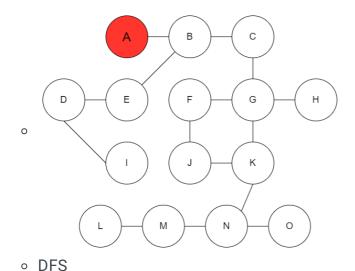
2. 下圖為某班級學生間的朋友關係圖,每個人收到訊息就會傳遞給自己的朋友,傳遞的過程 平均要過 10 分鐘。若有一則消息,要從紅色的成員開始傳遞消息,請問要過多久全班的人 才會知道這個消息?



- 3. 倉太是一隻可愛的花栗鼠,倉太的主人是一個很厲害的科學家,因此做了一個會隨機重製的迷宮盒子給倉太玩,在迷宮裡面會撒上一些堅果,倉太很聰明但是又非常懶惰又愛吃,所以他每次都想要以最快速度,把迷宮的路段走過一次,把全部的堅果吃掉。現在迷宮重製成如下圖,倉太從紅色的地方開始走訪迷宮,依照此圖回答下列問題。
 - 1. 若要用「圖」來描述此迷宮,圖的點和邊要如何定義?
 - 2. 請描繪出此迷宮的圖形。
 - 3. 想想看, 倉太可以使用哪種演算法?



- ans:
 - 。 每一個房間設為一個點,每個房間可以相通則用邊表示。



二、層層深入一廣度優先搜尋法

廣度優先搜尋法是從圖的某一個點開始拜訪,接著拜訪與此點相鄰,且尚未拜訪的所有的點(習慣上會先從序號小的優先拜訪),再從這些相鄰點依序繼續廣度優先搜尋下去。

演算法:

- 1. 先從 s 點開始拜訪。
- 2. 依序拜訪與 s 點相鄰,且尚未拜訪的所有的點 t1、t2、t3、......,
- 3. 依序從 t1、t2、t3、...... 繼續進行廣度優先搜尋,直到所有節點都被拜訪過。

例如圖 5-11,進行廣度優先搜尋的過程如下:

- 1. 先從 A 點開始拜訪。(圖 A)
- 2. 依序拜訪與 A 相鄰,且尚未拜訪過的所有點 B。(圖 B)
- 3. 從 B 繼續進行廣度優先搜尋,依序拜訪未被拜訪過的所有點相鄰 C、D。(圖 C)
- 4. 從 C 繼續進行廣度優先搜尋,依序拜訪未被拜訪過的所有點相鄰 E。(圖 D)
- 5. 所有點都被拜訪過,廣度優先搜尋搜尋結束,其搜尋結果順序為 A → B → C → D → E。

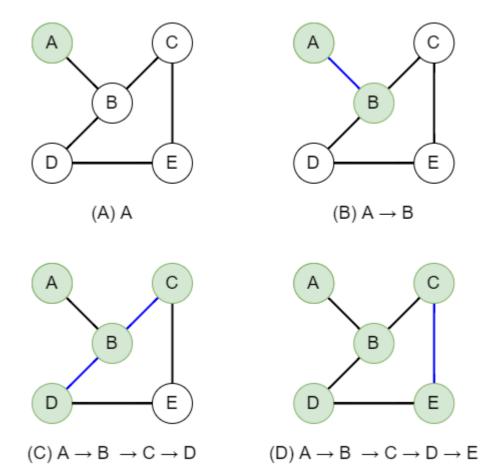


圖 5-11 廣度優先搜尋