CH2 \ Array

陣列

目錄:

特質

計算

1~n 維

多項式表示法

Array \ Linked List(CH4)

以系數存、只存非 0 項元素

特殊矩陣

稀疏矩陣

3-Tuple

上、下三角矩陣

對稱矩陣

寬帶矩陣

陣列

Def: Array 是用來表示 Order List(有序串列)的一種資料結構,可稱為"Dense List"或"Sequential List"

例: Data: 3, 2, 9

3 2 9

相鄰區塊連續往下存放



特色:

- 1. 佔用連續的 Memory Space
- 2. Array 中存放"相同型别"的元素: int A[n]
- 3. 需事先宣告 Array 大小(彈性不佳, vs Linked List)
- 4. Support Sequential/Random Access(隨機存取):速度非常快

Array 位址之計算(所在地 Loaction)

一維陣列

宣告一:A[1:n],求A[i]之Location?

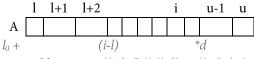


 $l_0 + (i-1)$

^a

start address 欲跳過的格數 格子大小

宣告二:A[l:u],求A[i]之Location?



Note: C語言、C++、Java,都是從0開始編號

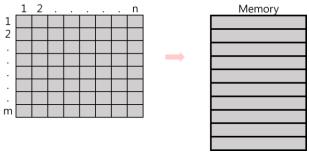
例:A 陣列 (-3:9),又 l₀=100, d=4,問 A[5]之 Location 為何?

 $100 + [5 - (-3)] *4 = 132 \Longrightarrow O(1)$

二維陣列

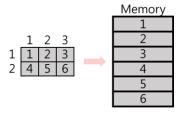
位址計算方式:

宣告一:二維陣列 m 列,n 行 \Longrightarrow A[1:m,1:n]

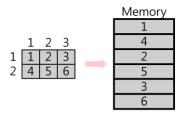


存放方式:

1. Row-Major(RM)



2. Column-Major(CM)



Note: C語言、C++、Java,都是採"Row-Major"方式來處理二維陣列存放到 Memory 的順序

例: In C Language,則 A[8][8]圖形為何?

	0	1			7
0					
1					
7					

宣告一:二維陣列 m 列, n 行 \Rightarrow A[1: m, 1: n]

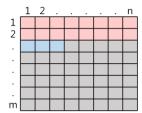
1. 採 Raw-Major, 求 A[i, j]位址為何?

$$=l_0+[(i-1)*n+(j-1)]$$

*d

格數

元素大小



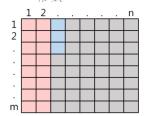
2. 採 Column-Major, 求 A[i, j]位址為何?

$$=l_0 + [(i-1)*n + (i-1)]$$

格數

元素大小

*d



- 宣告二:二維陣列 u_1 - l_1 +1 列, u_2 - l_2 +1 行 \Rightarrow A[l_1 : u_1 , l_2 : u_2]
- 1. 採 Raw-Major,求 A[i,j]位址為何?

$$=l_0 + [(i-l_1)^*(u_2-l_2+1) + (j-l_2)] *d$$

格數

元素大小

2. 採 Column-Major, 求 A[i, j]位址為何?

$$=l_0 + [(j-1_2)^*(u_1-l_1+1) + (i-1_1)] *d$$

格數

元素大小

[考型]

1. 全部已知量皆給,求 A[i,j]之 Location?

例 1:A[-3: 8, -5: 14],l0=100, d=2,問 A[3, 8]的 Row-Major 之 Location?

 $= l_0 + [(i-l_1)^*(u_2-l_2+1) + (j-l_2)] * d = 100 + [(3-(-3))^*(14-(-5)+1) + (8-(-5))]^*2 = 366$

例 2: A[-3: 8, -5: 14], l0=100, d=2, 問 A[3, 8]的 Column-Major 之 Location $?=l_0+[(j-l_2)^*(u_1-l_1+1)+(i-l_1)]*d=100+[(8-(-5))^*(8-(-3)+1)+(3-(-3))]*2=424$

- 2. 給 2 個已知量,自行判別 Row-Major 或 Column-Major, 不給 lo(d 沒給,則 Default 帶 1 即可),則:
 - (1) Row-Major: 由左往右看

 $A[i_2, j_2] = A[i, j] + [(i_2 \text{-} i_1)^* n + (j_2 \text{-} j_1)]^* d$

(可得行數,但列數不得而知)

(2) Column-Major: 由右往左看

 $A[i_2, j_2] = A[i, j] + [(j_2-j_1) *m + (i_2-i_1)]*d$

(可得列數,但行數不得而知)

例: A[4, 2]之 address=1978, A[2, 3]之 address=1986, 問 A[3,8]之 Location?

步驟:

1. check Row-Major 還是 Column-Major

$$A[4, 2] = 1978$$

$$\nu \wedge \qquad \wedge$$

$$A[2, 3] = 1986$$

看開口,一樣者可決定何種 Major

2. 求行(Row-Major)或列數

$$A[2, 3] = A[4, 2] + [(3-2)*n + (2-4)]*1 \implies 1986 = 1978 + n-2 \implies n=10$$

3. 求*A[i, i]*

$$A[3, 8] = A[4, 2] + [(8, 2)*10 + (3-4)]*1 = 1978 + 59 = 2037$$

3. 同題型 2, 但判別不出是 Row-Major 或 Column-Major

例: A[3,3]之 address = 121, A[6,4]之 address = 159, 問 A[4,9]之 Location?

步驟:

1. check Row-Major 或 Column-Major

無法確認,故都要求出

2. 求行和列數

$$A[i_2, j_2] = A[i_1, j_1] + [(i_2-i_1)*n + (j_2-j_1)]*d \Rightarrow 159 = 121 + [(6-3)*n + (4-3)]*1 \Rightarrow n=37/3 \ (\text{ π } \triangle)$$

$$A[i_2, j_2] = A[i_1, j_1] + [(j_2-j_1)*m + (i_2-i_1)]*d \Rightarrow 159 = 121 + [(4-3)*n + (6-3)]*1 \Rightarrow n=35 ($$

3. $\cancel{\pi} A[i,j]$

$$A[i_3, j_3] = A[i_1, j_1] + [(j_3-j_1)*m + (i_3-i_1)]*d \Longrightarrow 159 = 121 + [(9-3)*35 + (4-3)]*1 = 332$$

4.

例:已知 A[1,1]之 address=2,A[2,3]之 address=18,A[3,2]之 address=28,求 A[5,4]之 Location?

1. check Row-Major 或 Column-Major

$$A[2,3] \gtrsim address=18 \cdot A[3,2] \gtrsim address=28 \Longrightarrow Row-Major$$

2. 求行 or 列" 及 d(元素)"

$$A[2, 3] = A[1, 1] + [(2-1)*n + (3-1)]*d \Longrightarrow 18 = 2 + nd + 2d$$

$$A[3, 2] = A[1, 1] + [(33-1)*n + (2-1)]*d \Longrightarrow 28 = 2 + 2nd + d$$

$$\Rightarrow$$
 d=2, n=6

3. 求 *A[i,j]*

$$A[5, 4] = A[1, 1] + [(5-1)*6 + (4-1)]*2 = 2 + 54 = 56$$

三維陣列

宣告一: A[1: u₁, 1: u₂, 1: u₃]

1. 以 Row-Major 求 A[i, j, k]之 Location:

$$l_0 + [(i-1)^*u_2^*u_3 + (j-1)^*u_3 + (k-1)] *d$$

2. 以 Column-Major 求 A[i, j, k]之 location:

$$l_0 + [(k-1)^* u_2^* u_1 + (j-1)^* u_1 + (i-1)] *d$$

例: A[-2: 5, -3: 2, -1: 9, 3: 7], d=2, l_0 =100,採 Column-Major,求 A[1, 0, 1, 5]之 Location ?

100 + [(5-3)*11*6*8 + (1-(-1))*6*8 + (0-(-1))*8 + (1-(-2))]*2 = 2458

n 維陣列

- 一樣分成 Row-Major 與 Column-Major: A[1: u₁, 1: u₂, 1: u₃, ...]

$$l_0 + [(i_1-1)^*u_2^*u_3...^*u_n]$$

+
$$(i_2-1)^*u_3^*u_4...^*u_n$$

+
$$(i_3-1)^*u_4^*u_5...^*u_n$$

...

+
$$(i_n-1)$$
] *d = $\sum [(i_j-1)^*\pi^n u_{j+1}]^*d$

2. \lor Column-Major \not A[i_1 , i_2 , i_3 , ..., i_n] \not location :

$$l_0 \quad + [\ (i_1\text{-}1)^{\star}u_{n\text{-}1}^{}u_{n\text{-}2}...^{}u_1$$

+
$$(i_2-1)^*u_{n-2}^*u_{n-3}...^*u_1$$

+
$$(i_3-1)^*u_{n-3}^*u_{n-4}...^*u_1$$

...

+
$$(i_n-1)$$
] *d= $\sum [(i_j-1)^*\pi^n u_{j+1}]^*d$

多項式表式法

- Array(連續性):分2種
- 二、Linked List(不連續性): 亦分 2 種(CH4 再談)
- 1. 依指數由高到低,依序存放對應的係數 令最高指數為 n ⇒ 須準備 n+2 格

例 : f(x) = 3x5+4x3+9x+2

Note: 若0項次很多,則不適用: f(x)=3100+9

2. 只存非 0 項元素的指數、係數

若一多項式有 n 個非 0 項 ⇒ 須準備 A[1:2n+1]格

例: $f(x)=3^{100}+9$

A[1:5]的一維陣列

或

Note:當非0項很多,則不適用

特殊矩陣

- 1. 稀疏
- 2. 上、下三角
- 3. 對稱
- 4. 寬帶

Sparse Matrix(稀疏矩陣)

Def: 指非 0 項元素很少的矩陣

3-Tuple(較省空間的方式)

Def: 準備一二維陣列 A[0: k, 1: 3], 其中 k 為非 0 項

承上例: k=3, 因此 A[0:3,1:3]

	1	2	3	
0	4	3	3	列數、行數、k 值
1	1	2	7	所在列、所在行、數值
2	3	1	-5	
3	4	3	6	

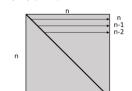
上、下三角矩陣

Def:

1. 上三角:即對角線以下(不含對角線)元素均為 0, a_{ij} =0, i>j 2. 下三角:即對角線以上(不含對角線)元素均為 0, a_{ij} =0, i<j

分析:

1. 以二維陣列存放 ⇒ 耗 Space 說明: (以上三角為例)



. 總元素: n²

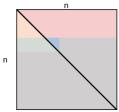
有用的元素(最多): n(n+1)/2

浪費了: n^2 -n(n+1)/2

2. 上三角對應到一個一維陣列 B(i: n(n+1)/2)

⇒ 此時 a_{ij} 存到 B(k) ⇒ 求 k ?

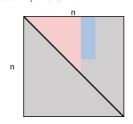
(若採 Row-Major 對應)



則 a_{ij} : n(i-1) - i(i-1)/2 + j = k, 存到 B(k)

(若採 Column-Major 對應)

則 a_{ij} : j(j-1)/2 + i = k, 存到 B(k)

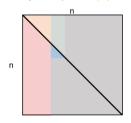


3. 下三角對應到一個一維陣列 B(i...n(n+1)/2

 \Rightarrow 此時 Aij 存到 B(k) \Rightarrow 求 k

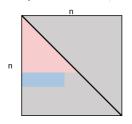
(若採 Column-Major 對應)

則 a_{ij} : n(j-1) - j(j-1)/2 + i = k, 存到 B(k)



(若採 Row-Major 對應)

則 a_{ij} : i(i-1)/2 + j = k, 存到 B(k)



例: A 為一 100*100 的下三角矩陣,以 Row-Major 方式存入 B[1: size]中,則:

- 1. size=?
- 2. A[70,60]之元素會存在於 B(k), k=?
- 3. A[i, j] 存於 B(150),問 ij=?

- 1. 100(100+1)/2 = 5050
- 2. 70(70-1)/2 + 60 = (4900-70)/2 + 60 = 2475
- 3. 16*15/2=120, 17*16/2=136, $18*17/2=153 \implies i=17$, j=150-136=14

對稱矩陣(Symmetric Matrix)

Def: 於 A_{n×n} 短陣, 若 A_{ij}=A_{ji} 謂之

例:

- 1 2 4 7
- 2 3 5 8
- 4 5 6 9
- 7 8 9 0
- ➡ 較省 space 的存放方式,只存上或下三角即可
- 1. 上三角(Column-Major)

$$a^{ij} = j(j-1)/2 + i = k$$
, 存到 B(k)

2. 下三角(Row-Major):

$$a^{ij} = i(i-1)/2 + j = k$$
, 存到 B(k)

3. 單一公式:

$$a_{ij} = \max(i, j)^*(\max(i, j)-1)/2 + \min(i, j) = k \Longrightarrow a^{ij}$$
 存於 B(k)中

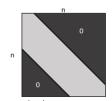
寬帶矩陣(Band Matrix)

Def: A_{n,a,b} 是 Band Matrix 表示一個 n×n 的矩陣中

- 1. 對角線(含)左下a條斜線是元素
- 2. 對角線(含)右上b條斜線是元素
- 3. 其餘為 0
- 1 2 0 0
- 3 4 5 0
- 6 7 8 9
- 0 10 11 12

例 $1: A_{n,2,2}$ 為 Band Matrix 以 Row-Major 存放,放入 B[1: size]之中,問:

- 1. A[i,j]=0 if(條件為何?)
- 2. size=?
- 3. A[i, j]元素存在 B(k), 公式?



- 1. |i-j| > 1
- 2. 3n-2(每排都為3個,唯最前與最末排少一元素)
- 3. (i-1)*3 -1 + (j-i+2) = k

例 2: A4,3,2 之 Band Matrix

1	-1	0	0
2	4	-4	0
-3	8	7	0 2 9
0	6	5	9

→ <u>存入</u>

-3	6	1 2	l Q	5	1	1 4	7	9	-1	_4	2
9	0		U	9	1	1	,	_		1	

例 2:含有 A_{100, 20, 30}之 Band Matrix 存放跟上述相同,存到 B[1: size],問:

- 1. size=?
- 2. A[60,65]存在 B(k), k=?
- 3. A[i,j]存入 B(150), i, j=?
- 1. 100+99+98+...+81 +100+99+...+71 -100 = 4275

A 排元素

B 排元素 重覆之對角線

 $2. \quad 100+99+98+...+81+99+98+97+96+60 = 2260$

A 排元素 B 排元素 第65 排從上到下

3. $150-81=69 \cdot i=19+69-1=87 \cdot j=69 \Longrightarrow A[87, 69]$

先扣第一排 第二排,再扣掉自身 直接算