色彩科學導論與應用

程式設計練習

組合數字系統

授課教師:王宗銘

2021/02/22

1.問題背景說明

欲由 n 個物件,選取 k 個,有 C_k^n 種選法。例如 n=5, k=3, $C_3^5 = 10$,代表由 5 個物件,取 3 個,有 10 種選法。我們將n個物件以 0,1,..., (n-1)索引(Index)代表。第 1 個物件索引為 0,第 2 個物件索引為 1,依此類推,第 n 個物件索引為 (n-1)。我們以**索引序列** element($e_0,e_1,...,e_{k-1}$)代表選取的 k 個物件之索引值。例如 element(1,3,4)代表選取物件之索引值分別為 $e_0=1$ 、 $e_1=3$ 、 $e_2=4$,物件為第 2、4、5 個。

何謂組合數字系統 ? 組合數字系統是一種計數系統。我們已知給定(n,k),利用組合公式可算出 C_k^n 之數值,故 $[0,C_k^n-1]$ 可代表數線上的一個封閉範圍。據此,對任意一個正整數 m,若其位於此範圍內, $0 \le m \le (C_k^n-1)$,組合系統以式(1)將m對應到唯一的表示方式,其中 $n > s_k > s_{k-1} > \cdots > s_1 \ge 0$ 。我們以cobidic (s_k,s_{k-1},\ldots,s_1) 代表數字m的**組合序列**(combinadics)。在組合數字系統中,若n < k,則我們定義 $C_k^n = 0$ 。例如 $C_3^2 = 0$, $C_1^0 = 0$ 。舉例而言,給定(n,k,m) = (5,3,4),則由於 $C_3^4 + C_2^1 + C_1^0 = 4 + 0 + 0 = 4$,故m = 4的組合序列為 cobidic(4,1,0)。表 1 列出(5,3,m)的組合序列與對應的索引序列(element)。我們後續會詳加說明索引序列。

$$m = C_k^{s_k} + C_{k-1}^{s_{k-1}} + \dots + C_1^{s_1}$$
 (1)

expression cobidic element 0 1 2 3 4 m $C_3^2 + C_2^1 + C_1^0$ (2, 1, 0)(0, 1, 2) $C_3^3 + C_2^1 + C_1^0$ (3, 1, 0)(0, 1, 3) $C_3^3 + C_2^2 + C_1^0$ (3, 2, 0)(0, 1, 4) $C_3^3 + C_2^2 + C_1^1$ (3, 2, 1)(0, 2, 3) $C_3^4 + C_2^1 + C_1^0$ (4, 1, 0)(0, 2, 4) $C_3^4 + C_2^2 + C_1^0$ (4, 2, 0)(0, 3, 4)6 | $C_3^4 + C_2^2 + C_1^1$ | (4, 2, 1)(1, 2, 3) $7 \mid C_3^4 + C_2^3 + C_1^0 \mid$ (4, 3, 0)(1, 2, 4)

表 $1 \cdot C_3^5$ 之組合序列與索引序列之關係

承上所述,n個物件選取 k 個之情況中,我們希望 m 的組合序列與選取的物件能有字典順序(lexicographic order)表示。以表 1 來說明之。例如:

(1, 3, 4)

(2, 3, 4)

(4, 3, 1)

(4, 3, 2)

 $8 \mid C_3^4 + C_2^3 + C_1^1 \mid$

 $C_3^4 + C_2^3 + C_1^2$

- (1). m=0,組合序列為 cobidic(2,1,0),此時我們由最小索引起始 0 開始,選取索引序列 element(0,1,2),代表我們選了第 1、2、3 個物件,如表 1 最右欄之顏色區塊所示。
- (2). m=1,組合序列為 cobidic(3,1,0),我們選取 element(0,1,3),意即第1、2、4個物件。以此類推到 m=2,3,4。
- (3). 當 m=5,組合序列為 cobidic(4, 2, 0),我們選取 element(0, 3, 4),意即第 1、4、5 個物件。
- (4). 當 m=6 時,組合序列為 cobidic(4, 2, 1), 但索引起始最小 0 已無法有其他可供選擇,故我們由次小的索引 1 開始,選取 element(1, 2, 3),意即第 2、3、4 個物件。由表 1 的最右欄,我們可以看出選取是依據字典順序,由索引 0 開始,若相同,則選索引 1,若又相同,則選索引 2。依此類推,此即為字典順序。

2. 問題

2.1 組合序列

給定(n,k,m),請寫一個程式 program_1,可求出**組合序列** cobidic $(s_k,s_{k-1},...,s_1)$ 。

1. 注意事項:

- (1) 由於給定(n, k, m),故組合序列 $cobidic(s_k, s_{k-1}, ..., s_1)$ 有 k 個元素,其下標由 k 遞減到 1 。
- (2) 組合序列必須滿足 $n > s_k > s_{k-1} > \cdots > s_1 \ge \mathbf{0}$ 。注意 s_1 之數值可以為 0。

2. 方法:

我們可利用貪婪演算法一(Greedy Algorithm),求出**組合序列** cobidic(s_k , s_{k-1} , ..., s_1)。

貪婪演算法一:求出組合序列

輸入: (n, k, m)

輸出: $cobidic(s_k, s_{k-1}, ..., s_1)$

Step 1: Let 餘數 R=m。Then, 變數 i 由 i=n-1,n-2, ..., (k-1)遞減順序,找出滿足 $C_k^i \le R \, \Box \, C_k^i \, \Box \, R \, \Box \, i$,let $s_k = i$ 。

Step 2: 此時 s_k 已知,故計算剩餘之餘數 $R=m-C_k^{s_k}$ 。Then,變數 i 由 $i=(s_k-1)$, (s_k-2) ,…,(k-2)遞減順序,找出滿足 $C_{k-1}^i \le R$ 且 C_{k-1}^i 最接近 R 之變數 i,令 $s_{k-1}=i$ 。

Step 3: 此時 s_{k-1} 已知,故計算剩餘之餘 $R=R-C_{k-1}^{s_{k-1}}$ 。Then,變數 i 由 $i=(s_{k-1}-1)$, $(s_{k-1}-2)$,…,(k-3)遞減順序,找出满足 $C_{k-2}^{i} \le R$ 且 C_{k-2}^{i} 最接近 R 之變數 i,令 $s_{k-2}=i$ 。

依此類推,經過k個 steps,我們可以找到 s_1 。

. . .

Step (k+1): 當 $R=R-C_1^{s_1}=0$ 時,我們終止演算法。 輸出**組合序列** $cobidic(s_k,\ s_{k-1},...,\ s_1)$ 。

3. 演算法一範例:

給定(n,k,m)=(5,3,6)

Step 1: R=6. i=4, 3, 2。 C_3^4 、 C_3^3 、 C_3^2 中, C_3^4 = 4 ≤6 且最接近 R=6,let s_3 =4。

Step 2: R=6- C_3^4 =2. i=3, 2, 1。 C_2^3 、 C_2^2 、 C_2^1 中, C_2^2 =1 ≤2 且最接近 R=2,let S_2 =2。

Step 3: R=2- C_2^2 =1. i=2, 1, $0 \circ C_1^2 \circ C_1^1 \circ C_1^0$ 中, C_1^1 =1 ≤1 且最接近 R=1,let s_1 =1。

Step 4: $R=1-C_1^1=0$ 我們終止計算。

輸出組合序列 cobidic(s_3 , s_2 , s_1)= cobidic (4, 2, 1)。

4. 程式輸出與數入範例

輸入

5 3 6

輸出

421

2.2 索引序列(Element)

我們已說明 n 個物件選取 k 個,有 C_k^n 種選法與組合序列之關係。由 n 個物件選取 k 個時,我們除了求出正整數 m 的組合序列外,選取的物件與之有字典順序外,也希望能瞭解被選取的物件為何,這就需要藉助索引序列。我們以範例討論之。

給定(n,k,m)=(5,3,6),參照表 2,由於 m=6,我們可根據貪婪演算法一求出組合序列 cobidic(4,2,0)。但我們希望也能求出其索引序列 element(1,2,3),意即

選取為第2、3、4個物件。

由表 2,我們觀察 m=6 與 d=3 相加得到之數值為 $C_3^5-1=9$ 。同理,m=4 與 d=5 相加也是 9。我們稱 d 為 m 的雙數(Dual Number)。若給定(n, k, d)=(5, 3, 3),則由貪婪演算法一可求出組合序列為 cobidic(3, 2, 1),如表 2 所示。接著,如果以(n-1)=4 減去上述組合序列內的每個元素 3, 2, 1,則可得到 4-3=1, 4-2=2, 4-1=3,恰巧是 m=6 的索引序列 element(1, 2, 3)。

再舉另個範例,欲求 m=4 的索引序列 element(0,2,4)。我們可以使用以下三個步驟來完成。**首先**,求出 m=4 的**雙數 d**,根據 m+d= C_3^5-1 之關係,我們可得 $d=C_3^5-1-m=10$ -1-4=5。接著,我們利用貪婪演算法一求出雙數 d=5 之的組合 序列 cobidic(4,2,0)。最後,我們以 n-1=4 減去每個元素,即可得到 m=4 的索引序列 element(0,2,4)。

expression cobidic element 0 1 2 3 m $2 \left| C_3^3 + C_2^2 + C_1^0 \right| (3, 2, 0)$ (0, 1, 4) $3 \mid C_3^3 + C_2^2 + C_1^1 \mid (3, 2, 1) \mid (0, 2, 3)$ $4 \mid C_3^4 + \overline{C_2^1 + C_1^0} \mid (4, 1, 0) \mid (0, 2, 4)$ (0, 3, 4) $6 | C_3^4 + C_2^2 + C_1^1 | (4, 2, 1) | (1, 2, 3)$ 7 $C_3^4 + C_2^3 + C_1^0$ (4, 3, 0) (1, 2, 4) 8 $C_3^4 + C_2^3 + C_1^1$ (4, 3, 1) (1, 3, 4) 9 $C_3^4 + C_2^3 + C_1^2$ (4, 3, 2) (2, 3, 4)

表 $2 \cdot C_3^5$ 之在組合系統 m 與其對應的雙數 d

根據上述說明,給定(n, k, m),請寫一個程式 program_2,求出**索引序列** element $(e_0, e_1, ..., e_{k-1})$ 。

1. 注意事項:

由於給定(n,k,m),故索引序列 element $(e_0,e_1,...,e_{k-1})$ 也有 k 個,但下標由 0

增加到 k-1, 且索引序列必須滿足 $e_0 < e_1 < \dots < e_{k-1} < n$ 。

2. 方法:

我們可利用原有的組合序列演算法、考慮 m 的雙數 d,利用減法來求索引序列。

演算法二:索引序列

輸入: (n, k, m)

輸出:element($e_0, e_1, ..., e_{k-1}$)

Step 1: 求出 m 的雙數 $d=C_k^n-1-m$ 。

Step 2: 使用貪婪演算法一來求出 d 的**組合序列** cobidic(s_k , s_{k-1} , ..., s_1)。

Step 3: 將 n-1 減去每個組合序列內之元,即可得索引序列,意即 element(e_0 , e_1 , ..., e_{k-1})=(n-1, n-1, ..., n-1)-(s_k , s_{k-1} , ..., s_1)。

3. 演算法二範例:

給定(n,k,m)=(5,3,7)

Step 1: m=7, $d=C_3^5 - 1 - m = 2$

Step 2: 使用貪婪演算法一,並帶入參數(n,k,d)=(5,3,2),求出**組合序列** cobidic $(s_k,s_{k-1},...,s_1)=(3,2,0)$ 。

Step 3: 將 5-1=4 減去每個組合序列元素,即得 element(e_0 , e_1 , e_2)=(5-1, 5-1, 5-1)-(3,2,0)=(1,2,4)。

4. 程式輸出與數入

輸入

5 3 7

輸出

1 2 4