

# 程式設計 (105-2)

## 作業五

作業設計：孔令傑  
國立臺灣大學資訊管理學系

繳交作業時，請至 PDOGS (<http://pdogs.ntu.im/judge/>) 為第一、二題上傳一個 PDF 檔，再為第三題上傳一份 C++ 原始碼 (以複製貼上原始碼的方式上傳)。每位學生都要上傳自己寫的解答。不接受紙本繳交；不接受遲交。請以英文或中文作答。

這份作業的截止時間是 **2017 年 3 月 27 日凌晨一點**。在你開始前，請閱讀課本的第 5.20–5.20 和第 19 章<sup>1</sup>。為這份作業設計測試資料並且提供解答的助教是林敬傑 (Jack Lin)。

### 第一題

(20 分，每小題 10 分) 「C 幾取幾」這個排列組合概念，大家應該都學過，讓我們精確地問：從  $n$  個不同的整數中任意取出  $m$  個，有幾種不同的組合 (combination) 呢？若我們用  $C(n, m)$  表示這個組合個數，則我們小時候學過公式

$$C(n, m) = \frac{n!}{m!(n - m)!},$$

前提是  $n \geq m$ 。

(a) 敬傑寫了一個函數來計算  $C(n, m)$ ：

```
int fact(int n)
{
    int prod = 1;
    for(int i = 2; i <= n; i++)
        prod *= i;
    return prod;
}

int combiBad(int n, int m)
{
    return fact(n) / (fact(m) * fact(n - m));
}
```

其中 `fact(n)` 會回傳  $n!$ ，`combiBad(n, m)` 則回傳  $C(n, m)$ 。

雖然概念完成正確，計算例如  $C(10, 5)$ 、 $C(12, 6)$  也會得到正確答案，但計算  $C(15, m)$  的時候就不對了，不論  $m$  是多少。請告訴敬傑為什麼會這樣。

(b) 佩蓉幫敬傑改寫了這兩個函數：

<sup>1</sup>課本是 Deitel and Deitel 著的 *C++ How to Program: Late Objects Version* 第七版。

```

int multi(int s, int t)
{
    int prod = 1;
    for(int i = s; i <= t; i++)
        prod *= i;
    return prod;
}

int combiRep(int n, int m)
{
    if(2 * m > n)
        return multi(      ,      ) / multi(      ,      );
    else
        return multi(      ,      ) / multi(      ,      );
}

```

但是她故意把 `combiRep()` 裡呼叫 `multi()` 的參數擦掉了<sup>2</sup>。請幫敬傑完成 `combiRep()`，並且說明為什麼 `combiRep()` 是正確的演算法，而且相較於 `combiBad()` 可以接受更大的輸入（例如  $C(15, 7)$ 、 $C(18, 8)$  等等）。

## 第二題

(20 分) 承第一題，昱賢覺得佩蓉寫的程式還可以再改進，畢竟  $C(18, 9)$  它就算不出來了。他說：「如果要從  $n$  個東西之中取出  $m$  個，那其實所有組合可以被歸納為兩大類。首先，我們先不要看第  $n$  個東西，先去前  $n - 1$  個東西中取出  $m$  個；接著我們強迫自己一定要取到第  $n$  個東西，所以我們在前面  $n - 1$  個東西中取出  $m - 1$  個。這兩大類組合的個數合計，就是  $C(n, m)$  了，也就是說

$$C(n, m) = C(n - 1, m) + C(n - 1, m - 1)。$$

(a) (10 分) 請根據昱賢的想法，寫一個遞迴函數，其 header 如下：

```
int combiRec(int n, int m)
```

而其行為是當依序傳入  $n$  跟  $m$ ，則若  $n < m$  則回傳  $-1$ ，若  $n \geq m$  則回傳  $C(n, m)$ 。請只使用 `int` 跟 `bool`，不要用其他基本資料型態。

(b) (5 分) 請試試看  $C(30, 15)$ ，你會發現只有昱賢的函數可以算出正確答案，佩蓉跟敬傑的都不行。  
請說明為什麼昱賢的演算法能克服佩蓉跟敬傑無法克服的 overflow（溢位）問題。

(c) (5 分) 昀賢的演算法當然也有其極限，例如  $C(35, 15)$  它就要算好幾秒，而且算出來的也不對。  
請解釋為什麼昱賢的演算法的時間複雜度高過敬傑的跟佩蓉的。

---

<sup>2</sup>人怎麼這麼壞？! XD

## 第三題

(60 分) 關於資料探勘 (data mining)，有一種說法是它有三大類型的任務：關聯性 (association)、分類 (classification)、分群 (clustering)。今天讓我們來學點關聯性分析。一個常見的例子發生在零售領域：當某個消費者買了若干品項並結帳，一個零售商能不能根據歷史交易記錄來猜，推薦哪個商品給消費者會得到最高的購買機率？這也是一個推薦系統 (recommender system) 問題。

讓我們具體地描述這個問題。假設我們有在銷售的品項 (item) 集合為  $I = \{1, 2, \dots, n\}$ ，而歷史上發生過的交易 (transaction) 集合為  $T = \{1, 2, \dots, m\}$ 。在交易  $j$  中，某消費者買了  $T_j \subset I$ ，亦即他從品項集合  $I$  中挑了一些東西買，這些東西的集合  $T_j$  是  $I$  的子集合<sup>3</sup>。為了簡單起見，讓我們假設每個品項都最多被買一個。現在一個新的消費者買了品項集合  $S \subset I$  並且結帳了，我們想要在他付錢閃人之前（或是在網站上按下「結帳」之前），從他沒有買的品項集合  $I \setminus S$  中挑一個商品推薦給他，而我們的任務是在  $I \setminus S$  中找出他購買機率最大的那個商品。

讓我們來舉個例子。假設我的店裡賣五種 A、B、C、D、E 開店至今一共有 10 個人來買過，交易記錄如表 1 所示，也就是第一個人買了 D 和 E、第二個人買了 A 和 C 和 D，依此類推。若是用我們剛剛定義的參數來描述，我們有  $n = 5$ 、 $m = 10$ 、 $I = \{A, B, C, D, E\}$ 、 $T_1 = \{D, E\}$ 、 $T_2 = \{A, C, D\}$ ，依此類推。

A	B	C	D	E
0	0	0	1	1
1	0	1	1	0
1	0	0	1	0
1	0	0	1	0
0	0	0	1	1
0	1	1	1	0
1	1	0	0	1
1	0	0	1	0
0	0	1	1	1
0	0	1	1	0

表 1: 歷史交易記錄範例

所謂的「購買機率最大」，需要考慮幾件事。

- 首先，我們會考慮消費者一起購買某些商品的機率，畢竟如果某人已經買了義美牛奶，你應該不想要推薦他林鳳營牛奶，應該會想推薦他麵包（如果他沒有買麵包）。給定任何一個品項集合 (itemset)  $S$ ，我們可以計算其出現過的次數  $f(S)$ ，再除以總交易數  $m$ ，就是該品項一起被購買的機率，在關聯性分析的領域中我們將之稱為 *support* (支持度)。舉例來說，我們有  $f(C) = 4$ 、 $f(D) = 9$ 、 $f(\{C, D\}) = 4$ ，以及  $f(\{C, D, E\}) = 1$ ，因此他們各自的 support 就是  $\text{supp}(C) = 0.4$ 、 $\text{supp}(\{C, D, E\}) = 0.1$ ，依此類推。
- 我們另外也要考慮已知消費者購買一些商品後，也購買另一些商品的條件機率。以我們的例子來說，買了  $C$  的人也買  $D$  的機率是 100%，但買了  $D$  的人也買  $C$  的機率只有 44.4%，因此對買  $C$

<sup>3</sup>理論上， $T_j$  是有可能等於  $I$ ，但這表示此消費者買了店裡所有的商品。由於這未免太不切實際，讓我們假設  $T_j$  不會等於  $I$ 。

的人推薦 D 成功率較高，對買 D 的人推薦 C 成功率就比較低了。給定前提品項集合（antecedent itemset） $X$  跟結果品項集合（consequent itemset） $Y$ ，我們用  $f(Y|X)$  表示買  $X$  的人也買  $Y$  的次數，再除以有購買  $X$  的交易次數  $f(X)$ ，就得到被稱為 confidence（信賴度）的條件機率  $\text{conf}(Y|X)$ 。在我們的例子中， $\text{conf}(D|C) = 1$ 、 $\text{conf}(C|D) = \frac{4}{9}$ ，以及  $\text{conf}(D|\{C, E\}) = 1$ 。

有了 support 和 confidence 的觀念後，要根據某消費者的購買品項集合  $S$  來做推薦，就不是那麼沒有頭緒了。為了簡單起見，讓我們假設我們只想推銷一個單品（而不是一個集合），那麼我們要做的就是兩件事：

1. 對一個在集合  $I \setminus S$  中的商品  $i$ ，計算其與  $S$  一起被購買的 support  $\text{supp}(\{i\} \cup S)$ 。根據一個給定的目標值  $s$ ，如果  $\text{supp}(\{i\} \cup S) \geq s$  就保留  $i$ ，反之則不考慮推薦  $i$ 。
2. 對於通過第一步驟篩選的品項，一一考慮購買  $S$  後也購買該品項的機率，也就是  $\text{conf}(i|S)$ ，然後挑出 confidence 最大的那個品項做推薦。

請想想我們為什麼要同時考慮 support 和 confidence。考慮 confidence 是直觀的：如果某人買了  $S$ ，而且以往有一堆買了  $S$  的人也買  $i$ ，那推薦他買  $i$  的成功率自然不低。但於此同時  $S$  和  $i$  的 support 也是需要注意的。如果 support 太低，那麼這個高 confidence 很可能就是個巧合，只有在某個組合有高 support 的情況下，我們才真的相信它們的 confidence 是有用的。

在本題中，你將會被給定品項與歷史交易資訊。接著你會被給定一筆交易中購買的品項集合，以及 support 必須夠高的門檻值。你的任務是根據上述規則，找出應該推薦的品項。如果有複數個品項都通過 support 的要求並且同樣有最高的 confidence，就推薦編號最小的那個。如果沒有任何品項可以推薦（因為都不滿足 support 門檻），就不要推薦任何東西。

## 輸入輸出格式

系統會提供許多筆測試資料，每筆測試資料裝在一個檔案裡。在每個檔案中，第一列存放兩個整數  $n$ 、 $m$  和一個三位小數  $s$ ，分別代表總品項數、總交易數和 support 門檻。品項編號為 1、2、3 一直到  $n$ ，而交易編號為 1、2、3 一直到  $m$ 。在第二列至第  $m + 1$  列中，第  $j + 1$  列存放  $k_j + 1$  個介於 1 到  $n$  的不重複整數，其中第一個數字  $k_j$  代表歷史上第  $j$  筆交易所購買的品項數，後面  $k_j$  個數字則是品項集合  $T_{j-1}$  中的品項編號。第  $m + 2$  列中也有  $k_{m+1} + 1$  個介於 1 到  $n$  的不重複整數，代表現在要被推薦的消費者購買的品項數以及品項集合  $S$  中的品項編號。我們已知  $1 \leq n \leq 20$  以及  $1 \leq m \leq 500$ 。每一列中的兩個數字都用一個空白鍵隔開。

根據規則找出應該推薦的品項後，請依序輸入該品項的編號、該品項與  $S$  共同出現的交易次數（亦即 support 乘以  $m$ ），以及  $S$  出現的交易次數（亦即給定  $S$  會購買該品項的 confidence 的分母）。各數字用一個空白鍵隔開。如果沒有任何品項可以推薦（因為都不滿足 support 門檻），就不要印出任何東西。

舉例來說，如果輸入是

```
5 10 0.100
2 4 5
3 1 3 4
2 1 4
2 1 4
```

```
2 4 5  
3 2 3 4  
3 1 2 5  
2 1 4  
3 3 4 5  
2 3 4  
1 4
```

則輸出應該是

```
1 4 9
```

請注意雖然品項 3 的 support 也達到門檻、confidence 也並列最高，但此時我們推薦編號最小的商品 1。

### 你上傳的原始碼裡應該包含什麼

你的.cpp 原始碼檔案裡面應該包含讀取測試資料、做運算，以及輸出答案的 C++ 程式碼。當然，你應該寫適當的註解。針對這個題目，你不可以使用上課沒有教過的方法。

### 評分原則

- 這一題的其中 40 分會根據程式運算的正確性給分。PDOGS 會編譯並執行你的程式、輸入測試資料，並檢查輸出的答案的正確性。前 30 分由 15 筆測試資料判定分數，一筆測試資料佔 2 分；後 10 分由 5 「組」測試資料判定分數，每一組裡面有若干筆測試資料，全對的話才能得到 2 分。
- 這一題的其中 20 分會根據你所寫的程式的品質來給分。助教會打開你的程式碼並檢閱你的程式的運算邏輯、可讀性，以及可擴充性（順便檢查你有沒有使用上課沒教過的語法，並且抓抓抄襲）。請寫一個「好」的程式吧！