

資結作業

姓名：楊耀寧

班級：資訊三丙

學號：D0745765

作業一說明

要用一個陣列做出多項式相乘，結果全部都要傳進去 那個陣列。排序也要在那裏做。

用類似以下的方法寫出來。

coef	startA	finishA	startB	finishB	
exp					

作業二說明

用 $M \times N$ 的矩陣來限定螳螂走的範圍，初始要把矩陣 所有值歸零，每走一格記一次，直到所有格數都走過即結束。而我們要用隨機亂數來決定他要往哪個方位走。

作業一程式碼

```
1  #include<stdio.h>
2  #include<stdlib.h>
3
4  struct data{
5      int nth;    //係數
6      int fac;    //次方
7  }A[1000],temp;
8
9  int main(){
10     int i,j,cot=0,cot1=0,cot2=0;
11     // , , A的記數,B的記數,C的記數
12     int startA=0,finishA,startB,finishB,startall,finishall;
13     printf("輸入多項式A: \n");
14     while(1){
15         printf("輸入係數和次方: ");
16         scanf("%d %d",&A[cot].nth,&A[cot].fac);
17         if(A[cot].nth==0&&A[cot].fac==0){
18             break;
19         }
20         else{
21             cot++;    //A的記數來記A有幾項
22         }
23     }
24     finishA=cot;
25     startB=cot+1;
```

```
26     cot1=cot+1;
27     printf("輸入多項式B: \n");
28     while(1){
29
30         printf("輸入係數和次方: ");
31         scanf("%d %d",&A[cot1].nth,&A[cot1].fac);
32         if(A[cot1].nth==0&&A[cot1].fac==0){
33             break;
34         }
35         else{
36             cot1++;    //用B的記數來記B有幾項
37         }
38     }
39
40     finishB=cot1;
41     startall=cot1+1;
42     cot2=cot1+1;
43     for(i=0;i<finishA;i++){
44         for(j=startB;j<finishB;j++){
45             A[cot2].fac=A[i].fac+A[j].fac;
46             A[cot2].nth=A[i].nth*A[j].nth;
47             cot2++;    ///用ALL的記數來記ALL有幾項
48         }
49     }
50 }
```

```

51 finishall=cot2;
52 for(i=startall;i<finishall;i++){ //判斷次方是不是一樣
53     for(j=i+1;j<finishall;j++){
54         if(A[i].fac==A[j].fac){ //要是是一樣把下一位的數值加到上一個，在把下一個值歸零避免被記到
55             A[i].nth=A[i].nth+A[j].nth;
56             A[j].nth=0; //係數歸零
57             A[j].fac=0; //次方歸零
58         }
59     }
60 }

```

```

61 for(i=startall;i<finishall;i++){ //排序
62     for(j=startall;j<finishall-1;j++){
63         if(A[j].fac<A[j+1].fac){
64             temp.fac=A[j].fac;
65             A[j].fac=A[j+1].fac;
66             A[j+1].fac=temp.fac;
67
68             temp.nth=A[j].nth;
69             A[j].nth=A[j+1].nth;
70             A[j+1].nth=temp.nth;
71         }
72     }
73 }
74 printf("相乘結果:");
75 for(j=startall;j<finishall;j++){

```

```

76     if(A[j].fac!=0){
77         if(A[j].nth!=0)
78             printf("%dx^%d",A[j].nth,A[j].fac);
79         if(j+1<finishall&&A[j+1].nth>0)
80             printf("+");
81     }
82     else if(A[j].fac==0&&A[j].nth!=0)
83         printf("%d",A[j].nth);
84
85 }
86 printf("\n");
87 return 0;
88
89 }

```

作業二程式碼

```
1  #include<stdio.h>
2  #include<stdlib.h>
3  #include<time.h>
4
5
6  int main(){
7      srand(time(NULL));
8      int a,b,c,d,e,i,j;
9      //n,m,row,column,
10
11     printf("m,n,row,column: ");
12     scanf("%d %d %d %d",&a,&b,&c,&d);
13     int A[a][b];
14     //矩陣大小
15     for(i=0;i<a;i++){
16         for(j=0;j<b;j++){
17             A[i][j]=0;
18         }
19     }
20     A[c][d]=1;
21     //哪裡為起始
22
23     if(a<=2 || a>40 || b<2 || b>20){
24         printf("ERROR\n");
25     }
26
27     else{
28         int con=0,temp=0;
29         while(1){
30
31
32
33
34             e=rand()%8;
35
36             if(e==0&&(c-1>=0&&d-1>=0)){ //左上
37                 c--;
38                 d--;
39                 A[c][d]++;
40                 temp++;
41
42             }
43             else if(e==1&&d-1>=0){ //左
44                 d--;
45                 A[c][d]++;
46                 temp++;
47
48             }
49             else if(e==2&&(c+1<b&&d-1>=0)){ //左下
50                 c++;
```

```

51         d--;
52         A[c][d]++;
53         temp++;
54
55     }
56     else if(e==3&&c+1<b){ //下
57         c++;
58         A[c][d]++;
59         temp++;
60
61     }
62     else if(e==4&&(c+1<b&&d+1<a)){ //右下
63         c++;
64         d++;
65         A[c][d]++;
66         temp++;
67     }
68 }
69 else if(e==5&&d+1<a){ //右
70     d++;
71     A[c][d]++;
72     temp++;
73
74 }
75 else if(e==6&&(c-1>=0&&d+1<a)){ //右上

```

```

76     c--;
77     d++;
78     A[c][d]++;
79     temp++;
80
81 }
82 else if(e==7&&c-1>=0){ //上
83     c--;
84     A[c][d]++;
85     temp++;
86
87 }
88
89
90 for(i=0;i<a;i++){ //記總數
91     for(j=0;j<b;j++){
92         if(A[i][j]!=0){
93             con++;
94         }
95     }
96 }
97 //printf("%d %d\n",con,a*b);
98
99 if(con==a*b){
100     printf("總步數: %d\n",temp);

```

```
101  for(i=0;i<a;i++){
102      for(j=0;j<b;j++){
103          printf("%5d ",A[i][j]);
104      }
105      printf("\n");
106  }
107  break;
108  }
109  con=0;
110  if(temp>50000){
111      printf("超過上限\n");
112      break;
113  }
114  }
115  }
116  }
117
118  return 0;
119 }
```

作業一輸出結果

```
C:\Users\User\AppData\Local\Temp\Temp3_第二次.zip\D0745765_1.exe
輸入多項式A:
輸入係數和次方: 2 2
輸入係數和次方: 2 1
輸入係數和次方: 2 0
輸入係數和次方: 0 0
輸入多項式B:
輸入係數和次方: 2 2
輸入係數和次方: 2 1
輸入係數和次方: 2 0
輸入係數和次方: 0 0
相乘結果: 4x^4+8x^3+12x^2+8x^1+4

-----
Process exited after 17.19 seconds with return value 0
請按任意鍵繼續 . . .
```


作業二輸出結果

```
C:\Users\User\AppData\Local\Temp\Temp2_第二次.zip\D0745765_2.exe
m,n,row,column: 15 15 10 10
總步數: 2879
2 4 2 3 2 4 2 8 10 19 15 13 12 11 10
5 3 3 4 8 6 9 9 13 14 18 22 23 26 12
4 3 3 3 6 9 11 14 11 14 16 30 27 23 12
1 6 5 6 5 13 15 12 18 18 19 18 21 26 10
2 9 11 3 8 15 16 17 15 18 19 15 27 15 16
4 8 3 6 6 4 11 21 17 10 19 19 20 21 11
4 7 13 13 5 6 12 12 16 11 16 20 20 22 8
5 8 12 11 18 9 7 15 14 18 17 16 17 14 7
4 9 15 12 17 7 7 6 12 19 24 20 13 12 9
1 13 16 16 14 11 8 5 16 20 24 19 13 23 11
6 8 17 20 17 11 10 9 17 22 25 16 27 23 7
6 11 12 16 25 15 12 16 21 22 23 22 21 18 8
3 8 9 11 14 9 9 9 18 23 28 23 17 20 11
2 6 10 12 10 9 9 17 14 25 18 20 28 26 15
4 4 4 7 4 8 15 14 15 11 8 10 9 15 10

-----
Process exited after 13.76 seconds with return value 0
請按任意鍵繼續 . . .
```

```
C:\Users\User\AppData\Local\Temp\Temp2_第二次.zip\D0745765_2.exe
m,n,row,column: 39 19 1 1
超過上限

-----
Process exited after 4.421 seconds with return value 0
請按任意鍵繼續 . . .
```

作業一時間複雜度

程式中有兩個時間複雜度明顯較高的演算法：

設多項式 A 大小為 n ，多項式 B 大小為 m

1. 相乘計算時，巢狀迴圈所帶來的時間複雜度為 $O(n*m)$ 。
2. 進行泡沫排序法時，最壞情況為「全部的項次都無法進行相加合併」，也就是說在「結果多項式」中會有 $n*m$ 項，並且在最壞情況下為由小到大排列，因此在排序的部分會有最壞時間複雜度 $O((n*m)^2) = O(n^2*m^2)$ 。

上述的時間複雜度相加： $O(n*m) + O(n^2*m^2)$
 $= O(n^2*m^2)$

因此，我們可以得到，此程式的時間複雜度為： $O(n^2*m^2)$

作業二時間複雜度

設使用者輸入的地圖大小長寬為 n 、 m 有三個時間複雜度相對較高的地方：

1. 生成地圖邊界的迴圈 $\Rightarrow O((n+2)*(m+2))$
2. 生成地圖可走區域迴圈 $\Rightarrow O(n*m)$
3. 列印出完整地圖結果 $\Rightarrow O(n*m)$ 由上面三個複雜度相加，我們可以得到：

$$O((n+2)*(m+2)) + O(n*m) + O(n*m) = O(n*m)$$

因此，本程式的時間複雜度為： $O(n*m)$

心得

在一開始做多項式乘法時我原本以為很簡單，後來才發現 要用一個陣列做完就變得非常複雜，因為在記數時很容易 亂掉，也因為這樣浪費了許多時間在想如何記數，以及如 何相乘排序，所以才會遲交，因為很多東丟還沒有釐清，整個超困難的。但在蟑螂走迷宮那題就相對容易多了，因 為那題想法蠻直觀的，在解決上也沒遇到甚麼困難，唯一 遇到的麻煩是，我把 `d++`打成 `d=d++`時就會跑爆，我覺得這 兩個是一樣的怎麼會有差，後來聽老師講解後才知道可能 是先後順序出了問題。也因此正確地完成了程式。