# 計算機程式設計 C語言 Recursive

郭忠義

jykuo@ntut.edu.tw

臺北科技大學資訊工程系

## 遞迴概念

- □ 遞迴(Recursive)是程式設計重要觀念
  - 〇遞迴函式是使用遞迴觀念建立的函式,可讓程式碼變簡潔。
  - ○設計遞迴函式需小心,否則易掉入無窮迴圈陷阱。
- □遞迴設計
  - ○問題要可拆解成規模較小但性質和原問題完全一樣的問題
  - ○範圍逐漸縮小到一個終止條件。
- □遞迴函式特性
  - ○每次呼叫時,都可使問題範圍逐漸縮小。
  - ○有一個終止條件,以便結束遞迴執行,否則會有無窮迴圈。

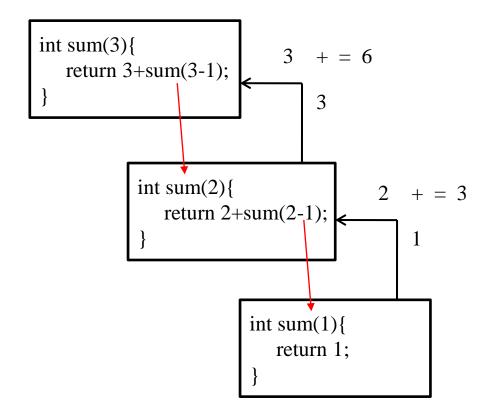
	優點	缺點
遞迴	程式簡潔,節省記憶體空間	參數的堆疊存取較費時
非遞迴	節省執行時間	程式較長,浪費記憶體空間

## 疊代(iterative)與遞迴(recursive)

#### □由1加到3

```
01 int sum(int n) {
02   int i;
03   int tmp=0;
04   for (i=0; i<n; i++)
05      tmp = tmp + (i+1);
06   return tmp;
07 }</pre>
```

```
01 int sum(int n) {
02   if (n==1)
03   return 1;
04   else
05   return n+sum(n-1);
06 }
```



### 階層

- □計算階層
  - ○計算4!,n>0,使用第2條計算
- n!  $\begin{cases} 1 & n=0 \\ n*(n-1)*(n-2)*....*1 & n>0 \end{cases}$

- **4!**=4\*3\*2\*1=24
- ○將4!的計算分解成子問題,4!=4\*(4-1)!=4\*3!
- ○將子問題3!繼續分解,

$$> 3! = 3*(3-1)! = 3*2!$$

$$> 2! = 2*(2-1)! = 2*1!$$

$$> 1! = 1*(1-1)! = 1*0! = 1*1 = 1$$

○最後知道1!值,可計算出2!~4!的值

$$> 2! = 2*(2-1)! = 2*1! = 2$$

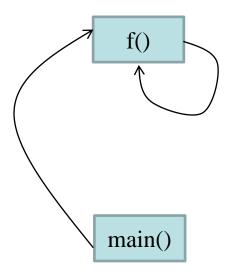
$$> 3! = 3*(3-1)! = 3*2! = 3*2 = 6$$

$$>$$
 4! = 4\*(4-1)! = 4\*3! = 24

## 遞迴種類

- □依呼叫遞迴函式位置,分為兩種:
  - ○直接遞迴(Direct Recursion):自己呼叫自己。

```
01
     #include <stdio.h>
02
     int f(int x) {
03
       if (x<0) return 1;
04
       return f(x-1)+1;
05
06
     int main() {
07
       printf("%d",f(5));
08
       return 0;
09
```

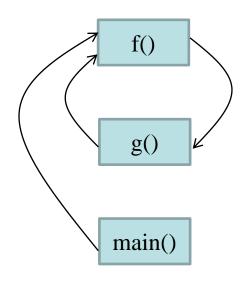


執行順序?執行結果?

## 遞迴種類

- □依呼叫遞迴函式位置,分為兩種:
  - ○間接遞迴(Indirect Recursion): 至少需2個函式a()和b(),函式a() 呼叫函式b();函式b()呼叫函數a()。

```
01
     #include <stdio.h>
02
     int f(int x) {
03
       if (x<0) return 1;
04
       return g(x-1)+1;
05
06
     int g(int y) {
07
       if (y<0) return 2;
       return f(y-1)+1;
08
09
10
     int main() {
11
        printf("%d",f(5));
12
       return 0;
13
```



執行順序?執行結果?

### 階層

#### □計算階層

```
01 int factorial(int n) {
02    if ( n == 1)
03        return 1;
04    else
05        return n * factorial(n-1);
06 }
```

```
int factorial(3){
    return 3*factorial (3-1);
}

int factorial(2){
    return 2*factorial (2-1);
}

int factorial(1){
    return 1;
}
```

## 最大公因數

- □最大公因數(Greatest Common Divisor, GCD)
  - ○某幾個整數共有因數中最大的一個。
  - 〇求兩個整數最大公因數:各自列出因數,找出最大公因數。
- □39,27的最大公因數 =>3
  - o 39: 1, 3, 13, 39
  - o27: 1, 3, 9, 27
- □輾轉相除法

- $\circ$  27 % 12 => 3
- 012 % 3 => 0

h	m
39	21
15	3
12	
0	

## 最大公因數

#### □輾轉相除法

```
○ 39 % 27 => 12
```

- $\circ$  27 % 12 => 3
- 012 % 3 => 0

```
01 int gcd(int m, int n) {
02    if(n == 0) {
03        return m;
04    }
05    else {
06        return gcd(n, m % n);
07    }
08 }
```

```
int gcd(39, 27){
  return gcd(27, 39%27));
                                     3
             int gcd(27, 12){
               return gcd(12, 27%12));
                            int gcd(12, 3){
                               return gcd(3, 12%3));
                                              int gcd(3, 0){
                                                 return 3;
```

#### Exercise

 $f(x) = \begin{cases} 1, & x = 1 \\ f(3 * x + 1), & x \text{ is odd} \\ f(\frac{x}{2}), & x \text{ is even} \end{cases}$ 

- □輸入K,算出
  - ▶若不是整數,輸出must be integer
  - ▶若不在範圍,輸出out of range
  - ▶若在合法範圍,輸出結果數值X、X的所有數字總和

### Exercise 登山

- □小英要為登玉山準備,練習爬101大樓的樓梯。
  - ○可以一步踏一階、二階、最長跨三階。因此有很多種爬階方法。
  - ○要爬到第一階,有一種爬法: f(1)=1
    - ▶(1)一次一階。
  - ○要爬到第二階,有二種爬法: f(2)=2
    - ▶(1)一次一階,爬二次。
    - ▶(2)一次爬二階
  - ○要爬到第三階,有四種爬法: f(3) =24
    - ▶(1)一次一階,爬三次。
    - ▶(2) 先爬一階,再爬二階
    - ▶(3)先爬二階,再爬一階
    - >(4)一次三階。

### Exercise 登山

- □小英要為登玉山準備,練習爬101大樓的樓梯。
  - ○要爬到第四階,有七種爬法。
    - ▶(1) 爬到第三階後,再一次爬一階,f(3)=4
    - ▶(2) 爬到第二階後,再一次爬二階,f(2)=2
    - ▶(3) 爬到第一階後,再一次爬三階,f(1)=1
    - >以上三種皆不重複
  - ○一次可跨 1~n 階時(n>=1),從第 n+1 階開始,其全部方法為前 n 階方法數總和。
    - $\rightarrow$  若 n>=4, f(n) = f(n-1) + f(n-2) + f(n-3)
  - ○請考慮使用遞迴與非遞迴方法,或配合指標使用。
  - ○請使用 unsigned long long int x; printf("%lld", x);

### Exercise 登山

□最大要爬70層。

輸入說明 ------整數 K, K<70, 代表共爬 K 階。

輸出說明

整數 M,代表共有幾種爬法。

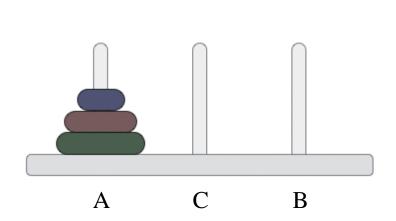
Sample Input Sample Output Sample Input 12 Sample Output 927 Sample Input 67 Sample Output 33326997224634006 8

### 河內塔

#### □問題

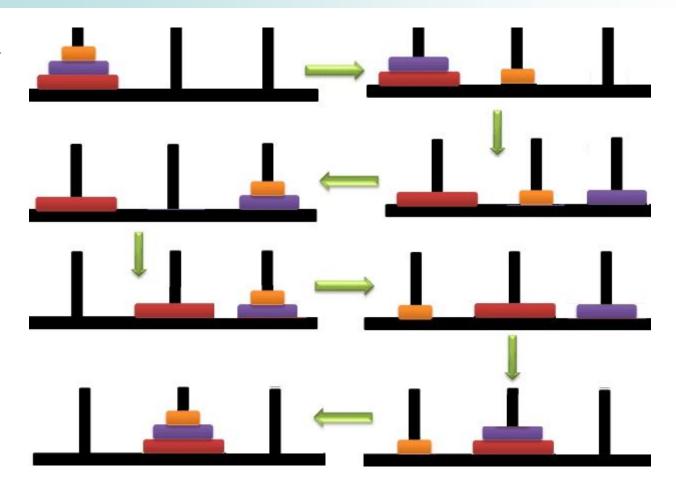
- ○有三根竿子A,B,C。A竿上有N個(N>1)穿孔圓盤,尺寸由下到上依次變小。按下列規則將所有圓盤移至C杆:
  - >每次只能移動一個圓盤。
  - ▶大盤不能疊在小盤上面。
  - > 圓盤可以在任意一個竿子上。
- ○可將圓盤臨時置於 B竿,也可將從 A竿移出的圓盤重新移回 A 竿,但都須遵循上述規則。

Step: 0



## 河內塔

□問題



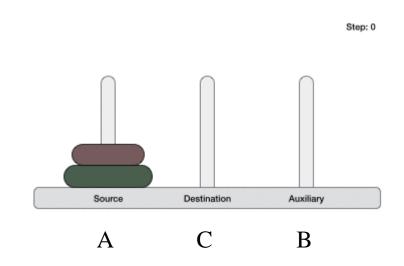
A C B

### 河內塔

#### □解決

- 〇將較小的(頂部)圓盤移動到輔助竿子B。
- 〇將較大的(底部)圓盤移動到目標竿子C。
- 〇將較小的圓盤從輔助竿子B移動到目標竿子C。

```
void move(int i , char x , char y) {
  staticint c = 1;
  printf("%d: %d from %c > %c\n", c++, i, x, y);
void hanoi(int i, char A, char C, char B) {
  if(i == 1) move(i, A, C);
  else
     hanoi(i-1, A, B, C);
     move(i, A, C);
     hanoi(i-1, B, C, A);
// Hanoi(n, 'A', 'C', 'B');
```



## Exercise 葛雷碼 (Gray code)

- □反射二進位編碼-葛雷碼 (Gray code),是編碼成兩個連續的不同位元。
  - ○輸入n,編碼範圍 0<=i<=2^n-1。
  - ○n = 3,編碼 0~7為 000,001,011,010,110,111,101,100。
  - ○其編碼規則

```
G_1 = {0, 1}

G_1_r = {1, 0}

G_n = {0G_(n-1), 1G_(n-1)_r }

if G_n = {g1, g2, g3, ..., gn}

G_n_r = {g_n, g_(n-1), g_(n-2), ..., g_1}

[G_n_r 是 G_n 的逆向順序]

G_(n+1) = {0G_n, 1G_n_r}
```

## 葛雷碼 (Gray code)

□反射二進位編碼-葛雷碼 (Gray code)

```
例如
 G_2 = \{0G_1, 1G_1_r\} = \{00, 01, 11, 10\}
G 2 r = \{10, 11, 01, 00\}
G_3 = \{0G_2, 1G_2, r\} = \{000, 001, 011, 010, 110, 111, 101, 100\}
 G_3_r = \{100, 101, 111, 110, 010, 011, 001, 000\}
 其遞迴公式為,
G(n, k) = k if n=1
G(n, k) = 0G(n-1, k) if k < 2^{(n-1)}
G(n, k) = 1G(n-1, 2^n-1-k) if k \ge 2^n(n-1)
  當 G(4,7) = 0G(4-1,7) = 0G(3,7) = 01G(3-1,2^3-1-7) = 01G(2,0) = 01G(3-1,2^3-1-7) = 01G(
 010G(2-1, 0) = 010G(1, 0) = 0100
 依此撰寫遞迴程式,輸入n,k,輸出 Gray code。
```

## 葛雷碼 (Gray code)

□反射二進位編碼-葛雷碼 (Gray code)

#### 輸入說明:

第一行是一個測試案例資料,整數nk 接著是一行0分隔測試資料 第三行是第二個測試案例資料 最後-1結束

-----

#### 輸出說明:

二進位 Gray code

每一行是一個測試案例資料的結果

#### Sample Input:

1 1

0

23

 $\mathbf{0}$ 

36

0

4 12

-1

#### Sample Output:

1

10

101

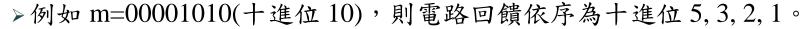
1010

### Exercise 數位電路模擬

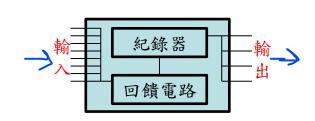
- □模擬一個數位電路。
  - ○輸入 n 是二進位 8 位元,輸出是二進位 4 位元。
  - ○輸入範圍從 00000000 到 11111111 (十進位 0~255).
  - ○此數位電路內具有回饋迴路,其功能如下:
    - > C(m) = m if m = 0 or m = 1
    - > C(m) = C(m/2) if m is even 偶數
    - > C(m) = C((m+1)/2) if m is odd 奇數
  - 此電路有一個紀錄器,會記錄跑過幾次回饋迴路,最後輸出為 回饋電路跑過的次數。
    - 》例如 m=00001010(十進位 10), 則電路內部運算回饋電路輸入依序 為十進位 5, 3, 2, 1。
    - > C(10) = C(5) = C(3) = C(2) = C(1) = 1
    - ▶共跑過4次。則此電路輸出為0100(十進位4)。

### Exercise 數位電路模擬I

- □模擬一個數位IC,內有回饋電路與紀錄器電路。
  - ○輸入m 是二進位 8 位元,輸出是二進位 4 位元。
  - ○輸入範圍從 00000000 到 11111111 (十進位 0~255).
  - ○數位IC內有一個回饋電路,回饋方式:
  - ightharpoonup C(m) = m if m = 0 or m = 1 (十進位)
    - ▶ C(m) = C(m/2) if m 偶數(十進位)
  - **\** ► C(m) = C((m+1)/2) if m 奇數(十進位)



- ➤ C(10)= C(5)=C(3)=C(2)=C(1)=1, 共回饋 4次。
- ○數位IC內有一個紀錄器,會記錄回饋電路的回饋次數。
  - ▶ R(m) = [C(m) 的回饋次數],例如 R(10) = 4。
- 〇數位IC的輸出為紀錄器所記錄之回饋電路的回饋次數。
  - ▶若數位IC的輸入為m=00001010(十進位 10),因回饋電路的回饋次數為4,則此數位IC輸出為 0100 (十進位 4)。



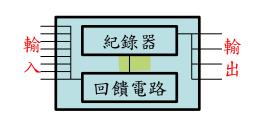
### Exercise 數位電路模擬I

□模擬一個數位IC,內有回饋電路與紀錄器電路。

#### 輸入說明: 二進位 8 bit 位元 第一行是第一個測試案例資料 接著是一行 0 分隔測試資料 第三行是第二個測試案例資料 … 最後 -1 結束

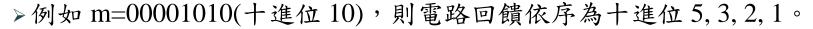
輸出說明: 二進位 4 bit 位元 每一行是一個測試案例資料的結果

```
Sample Input:
00000000
11111111
()
00000001
0
10000000
()
00111111
-1
Sample Output:
0000
1000
0000
0111
0110
```

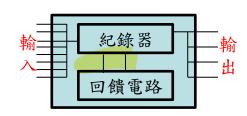


### Exercise 數位電路模擬II

- □模擬一個數位IC,內有回饋電路與紀錄器電路。
  - ○輸入m 是二進位 8 位元,輸出是二進位 4 位元。
  - ○輸入範圍從 00000000 到 11111111 (十進位 0~255).
  - ○數位IC內有一個回饋電路,回饋方式:
    - C(m) = m if m = 0 or m = 1 (十進位)
    - ▶ C(m) = C(m/2) if m 偶數(十進位)
    - > C(m) = C((m+1)/2) if m 奇數(十進位)



- ➤ C(10)= C(5)=C(3)=C(2)=C(1)=1, 共回饋 4次。
- ○數位IC內有一個紀錄器,其功能
  - ▶給予回饋電路輸入 0, 1, 2, ..., m,並記錄每次回饋次數, R(0), R(1), ..., R(m)。例如R(10)=4 [C(10)的回饋次數]。
  - ▶ 會累加所有回饋電路的回饋次數。Out(10) = R(0)+R(1)+...+R(10)。



### Exercise 數位電路模擬II

- □模擬一個數位IC,內有回饋電路與紀錄器電路。
  - ○數位IC輸出為記錄器累加回饋次數。

$$= 3 \cdot R(0) + R(1) + R(2) + R(3) = 0 + 0 + 1 + 2 = 3 (二進位 0011)$$
。

#### 輸入說明:

二進位8bit位元

第一行是第一個測試案例資料接著是一行0分隔測試資料

第三行是第二個測試案例資料

• • • •

最後-1結束

#### 輸出說明:

二進位 11 bit 位元

每一行是一個測試案例資料的結果

Sample Input:

0000000

0

11111111

0

10101010

-1

Sample Output: 00000000000 110111111001 10001010001

