

自己呼叫自己... 一直一直呼叫... 快瘋了!
找不到遞迴的真諦... 遞迴真的不是人寫的!

遞迴 Recursion

簡介

方法或函式自己呼叫自己，稱之為遞迴(recursion)。

一定要定義返回條件，否則程式無法結束。

遞迴程式通常程式碼很少很簡潔，寫一個複雜問題的遞迴，需要很清晰的頭腦，邏輯能力要很強。

寫遞迴程式須注意：

呼叫的需要使用堆疊 stack 紀錄返回位址(就是紀錄是誰呼叫，堆疊是後進先出)。stack 存入取出需花時間，因此，執行速度比不上使用迴圈方式的程式。

因為使用堆疊 stack，recursive 次數太大，超出可用範圍，會產生堆疊溢位 stack overflow 的問題(程式會掛掉)。

遞迴結構 - 階乘運算(Factorial)

所謂的階乘 $n!$ 指的是 $n! = 1 \times 2 \times 3 \times \dots \times (n-1) \times n$

例如： $4! = 1 \times 2 \times 3 \times 4 = 24$

計算時不將 0 考慮進去，因為任意數乘以 0 答案皆為 0。

也因此階乘運算上， $0! = 1$ ，因此階乘運算需要條件敘述。

使用靜態方法寫一個遞迴的方法

```
package recursion;

public class MyMath {

    public static long factorial(int n) {
        if (n <= 1) {
            return 1;
        } else {
            //System.out.println(n + "*" + (n - 1));
            return n * factorial(n - 1);
        }
    }
}
```

```

    }
}

public static long factorialFor(int n) {
    long result = 1;
    for (int i = n; i >= 1; i--) {
        result *= i;
    }
    return result;
}

public static void main(String[] args) {
    System.out.println(MyMath.factorial(3));
    //System.out.println(MyMath.factorialFor(5));
}
}

```

利用 if...else 敘述式來設定返回 return 條件，如果整數 $n \leq 1$ 則回傳 1，否則回傳以下數值(呼叫自己):

return n * factorial(n - 1)

為何要 $n \leq 1$ 則回傳 1

if ($n \leq 1$) return 1?

if ($n == 1$) return 1 可以嗎?

or

if ($n == 0$) return 1 可以嗎?

or

if ($n <= 0$) return 1 可以嗎?

定義:

$1! = 1$

$0! = 1$ 為甚麼?

$n! = n * (n-1)!$

遞迴結構 – 計算次方(power)

```
public class RecursionPow {
    public static void main(String[] args) {
        int x=3;
        int y=4;
        System.out.println( pow(x,y));
    }
    public static int pow(int x, int y)
    {
        if(y==0)
        {
            return 1;
        } else if(y<=0)
        {
            return 0;
        }
        return x*pow(x, y-1);
    }
}
```

Fabinacci 數列 費氏數列

0 1 1 2 3 5 8 13 21 ...

```
public class Fibonacci {
    public static void main(String[] args) {
        //System.out.println(fibonacci(8));
        int index = 0;
        int count = 50; //
        while (index <= count) {
            System.out.printf("%d:%d\n", index, fibonacci(index));
            index++;
        }
    }
}
```

```
}  
public static long fibonacci(int n) {  
    if (n == 0) {  
        return 0;  
    } else if (n == 1) {  
        return 1;  
    } else {  
        return fibonacci(n - 1) + fibonacci(n - 2);  
    }  
}  
  
public static long fibonacciFor(int n) {  
    long n0 = 0;  
    long n1 = 1;  
    long n2 = 1;  
    if (n == 0) {  
        return 0;  
    } else if (n == 1) {  
        return 1;  
    }  
    for (int i = 2; i <= n; i++) {  
        n2 = n0 + n1;  
        n0 = n1;  
        n1 = n2;  
    }  
    return n2;  
}  
}
```

最大公因數

就是輾轉相除(求餘數)，直到餘 0 為止。

國小高年級數學：

[教學影片 1](#)

[教學影片 2](#)

實例：

1	123	321	2
	75	246	
1	48	75	1
	27	48	
3	21	27	1
	18	21	
	3	6	2
		6	
		0	

連結：[Scratch 網站](#)

另例：

$x=42, y=75$ 求 x, y 最大公因數

1. 以較大的數(75)為被除數，較小的數(42)為除數， $75 / 42 = 1$ 餘 33
2. 前一步驟的除數 42 為被除數，餘數 33 為除數， $42 / 33 = 1$ 餘 9
3. $33 / 9 = 3$ 餘 6
4. $9 / 6 = 1$ 餘 3
5. $6 / 3 = 2$ 餘 0，除數 3 即可為最大公因數

程式碼

```
public static int getGcd(int a, int b) {
    if (a % b != 0) {
        return getGcd(b, a % b);
    } else {
        return b;
    }
}
```

Towers of Hanoi(河內塔)

河內塔是一個數學遊戲：有三個塔柱 A、B、C，將 A 塔柱的圓盤全數移到 C 塔柱。河內 Hanoi 是越南首都。最早發明這個問題的人是法國數學家愛德華·盧卡斯(參看[維基百科](#))。

遊戲規則：

1. 一次只能搬移一個盤
2. 小盤可壓大盤，大盤不可壓小盤

當圓盤總數為 1 時， 移動 1 次

當圓盤總數為 2 時， 移動 3 次

當圓盤總數為 3 時， 移動 7 次

當圓盤總數為 4 時， 移動 15 次

有沒有發現規則？

若有 n 個盤子，需移動 $2^n - 1$ 次

盤子的編號是：最大的盤子編號最大： n ，最小的盤子編號最小：1。

● 當圓盤總數為 1 時， 移動 1 次

盤子 1 從 A 到 C

● 當圓盤總數為 2 時， 移動 3 次

盤子 1 從 A 到 B

盤子 2 從 A 到 C

盤子 1 從 B 到 C

● 當圓盤總數為 3 時， 移動 7 次

盤子 1 從 A 到 C

盤子 2 從 A 到 B

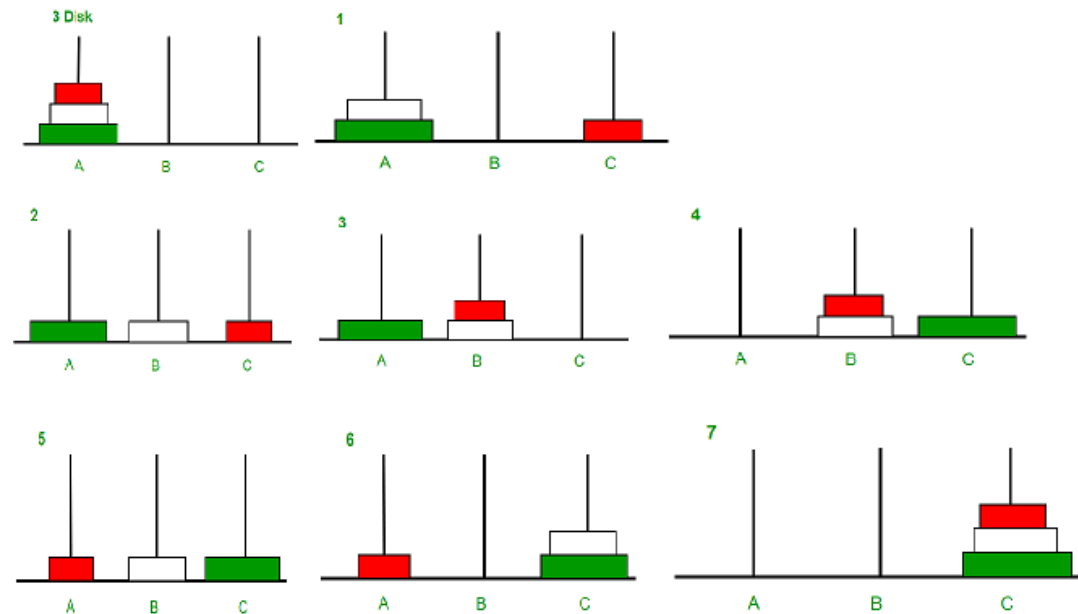
盤子 1 從 C 到 B

盤子 3 從 A 到 C

盤子 1 從 B 到 A

盤子 2 從 B 到 C

盤子 1 從 A 到 C



[來源](#)

● 當圓盤總數為 4 時， 移動 15 次

盤子 1 從 A 到 B

盤子 2 從 A 到 C

盤子 1 從 B 到 C

盤子 3 從 A 到 B

盤子 1 從 C 到 A

盤子 2 從 C 到 B

盤子 1 從 A 到 B

盤子 4 從 A 到 C

盤子 1 從 B 到 C

盤子 2 從 B 到 A

盤子 1 從 C 到 A

盤子 3 從 B 到 C

盤子 1 從 A 到 B

盤子 2 從 A 到 C

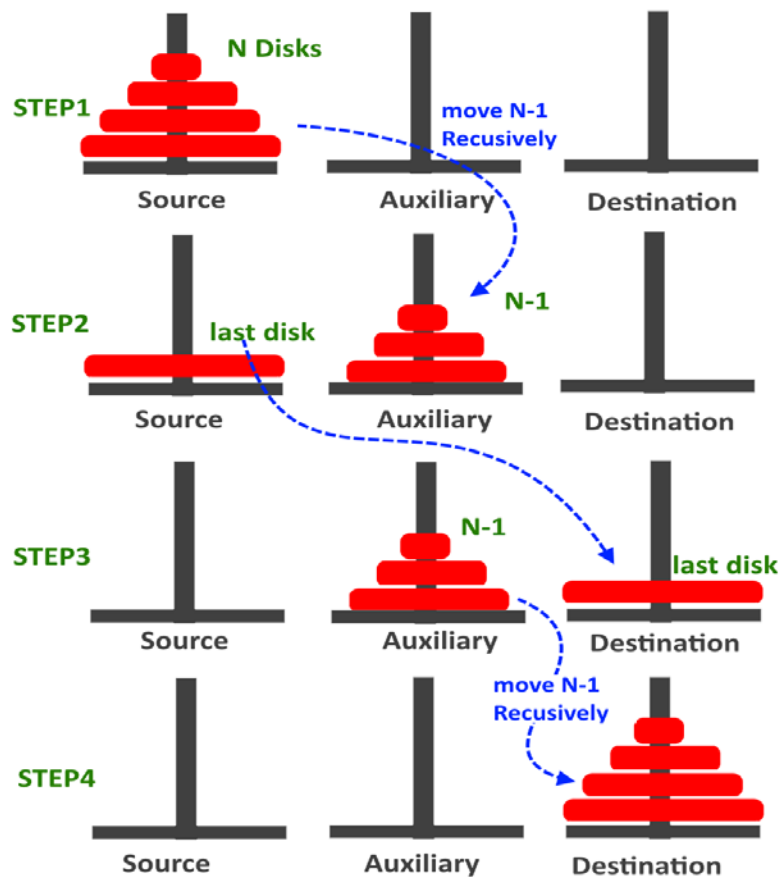
盤子 1 從 B 到 C

你有沒有發現規律的對稱現象？

當圓盤總數為 1 時， 移動 1 次	當圓盤總數為 2 時， 移動 3 次	當圓盤總數為 3 時， 移動 7 次	當圓盤總數為 4 時， 移動 15 次
盤子 1 從 A 到 C	盤子 1 從 A 到 B 盤子 2 從 A 到 C 盤子 1 從 B 到 C	盤子 1 從 A 到 C 盤子 2 從 A 到 B 盤子 1 從 C 到 B 盤子 3 從 A 到 C 盤子 1 從 B 到 A 盤子 2 從 B 到 C 盤子 1 從 A 到 C	盤子 1 從 A 到 B 盤子 2 從 A 到 C 盤子 1 從 B 到 C 盤子 3 從 A 到 B 盤子 1 從 C 到 A 盤子 2 從 C 到 B 盤子 1 從 A 到 B 盤子 4 從 A 到 C 盤子 1 從 B 到 C 盤子 2 從 B 到 A 盤子 1 從 C 到 A 盤子 3 從 B 到 C 盤子 1 從 A 到 B 盤子 2 從 A 到 C 盤子 1 從 B 到 C

1. //步驟 1: 將 $n-1$ 個盤子 移到 暫存區
2. //步驟 2: 將 第 n 個(最大的)盤子 移到 目的區
3. //步驟 3: 將 暫存區的 $n-1$ 個盤子 移到 目的區

不管有多少個盤子，可以簡化為 3 個主要步驟：



[來源](#)

[教學影片\(小孩講解\)](#)

from, temp, to

參考程式碼

```
public class Hanoi {

    public static void main(String args[]) {
        hanoi(4, 'A', 'B', 'C');
    }

    public static void hanoi(int n, char from, char temp, char to) {
        if (n == 1)
        {
            System.out.println("盤子" + n + "從" + from + "到" + to);
        }
    }
}
```

```

else {
    //步驟 1: 將 n-1 個盤子 移到 暫存區
    hanoi(n - 1, from, to, temp);

    //步驟 2: 將 第 n 個(最大的)盤子 移到 目的區
    System.out.println("盤子" + n + "從" + from + "到" + to);

    //步驟 3: 將 暫存區的 n-1 個盤子 移到 目的區
    hanoi(n - 1, temp, from, to);
}
}

```

另一種寫法:

```

package recursion;
public class HanoiTower
{
    public static void main(String args[]) {
        hanoi(2, 'A', 'B', 'C');
    }

    public static void hanoi(int n, char start, char temp, char end) {
        if(n > 0){
            //將所有盤子移到暫存區
            hanoi(n - 1, start, end, temp);
            //將最後一個盤子移到目的區
            display(n, start, end);
            //把暫存區的盤子移回目的區
            hanoi(n - 1, temp, start, end);
        }
    }

    public static void display(int n, char start, char end) {
        System.out.println("盤子" + n + "從" + start + "到" + end);
    }
}

```

習題:請修改階乘的遞迴程式得到以下的輸出

n=5，呼叫 factorial(4)
n=4，呼叫 factorial(3)
n=3，呼叫 factorial(2)
n=2，呼叫 factorial(1)
n=1，呼叫 factorial(0)
n:0，到底了!返回值:1
n=1，返回 factorial(0)的值:1
n=2，返回 factorial(1)的值:1
n=3，返回 factorial(2)的值:2
n=4，返回 factorial(3)的值:6
n=5，返回 factorial(4)的值:24
最終結果:120

以下幾行指令，放置於何處?

//觸底返回

```
System.out.printf("n:%d，到底了!返回值:1\n", n);
```

//呼叫自己過程

```
System.out.printf("n=%d，呼叫 factorial(%d)\n", n, n-1);
```

//返回過程

```
System.out.printf("n=%d，返回 factorial(%d)的值:%d\n", n, n-1, result);
```

請填空:

```
public static long factorial2(int n) {  
    if (n <= 0) {  
  
        return 1;  
    } else {
```

```

        long result = factorial2(n - 1);

        return n * result;
    }
}

```

習題:請修改費氏數列的遞迴程式，展示顯示呼叫與回傳的過程。

習題:

爬樓梯的方式:可以一步踏一階、二階、最長跨三階。因此有很多種爬階方法。
請問爬到第 20 階，有多少種爬法?

想法:

爬到第 1 階，有 1 種爬法

爬到第 2 階，有 2 種爬法

爬到第 3 階，有 4 種爬法:

(1)一次一階。

(2)先爬二階，再爬一階

(3)先爬一階，再爬二階

(4)一次三階。

爬到第 4 階，有 7 種爬法: $4+2+1$

爬到第 5 階，有 13 種爬法: $7+4+2$

...

說明:

爬到第 4 階，有 7 種爬法: $4+2+1$

只看最後一步步伐大小:

1. 最後爬 1 步 前提:站上第 3 階 (不管前面是怎麼走的，只要站上第 3 階)(有 4 種)

2. 最後爬 2 步 前提:站上第 2 階(有 2 種)
3. 最後爬 3 步 前提:站上第 1 階(有 1 種)

只要前面三種前提情況之爬法相加，就是爬到第 4 階的所有可能爬法了。

通則:

一次可跨 1~n 階時($n \geq 1$)，從第 $n+1$ 階開始，其全部可能爬法為前 n 個台階之方法數總和

$$n \geq 4 \text{ 時 } f(n) = f(n-1) + f(n-2) + f(n-3)$$

遞迴程式如何思考?

若 $n == 1$ return 1

若 $n == 2$ return 2

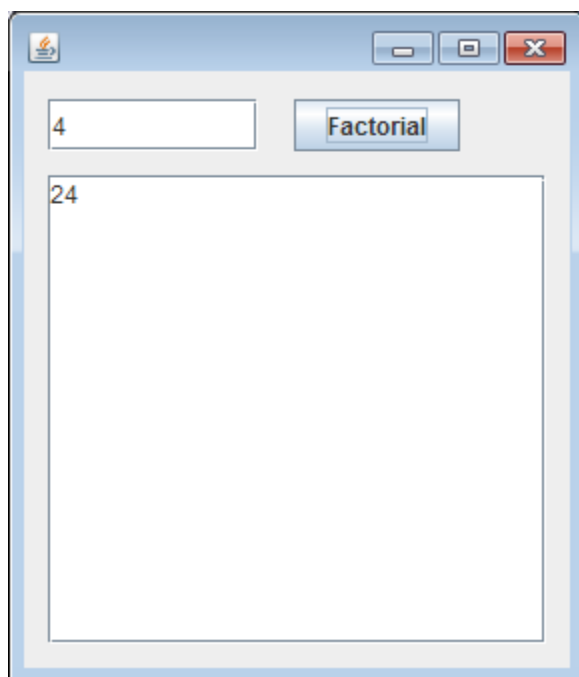
若 $n == 3$ return 4

$n \geq 4$ return $f(n-1) + f(n-2) + f(n-3)$

參考程式碼

遞迴結構 - 階乘運算結合簡易 GUI 介面

搭配簡易版的 GUI 介面，可以讓執行結果更直覺化、更容易操作。



當使用者於 TextField 輸入欲計算階乘之數字後，按下「Factorial」按鈕，下方 TextArea 即會立刻計算出該數字的階乘結果。