



Chapter 0

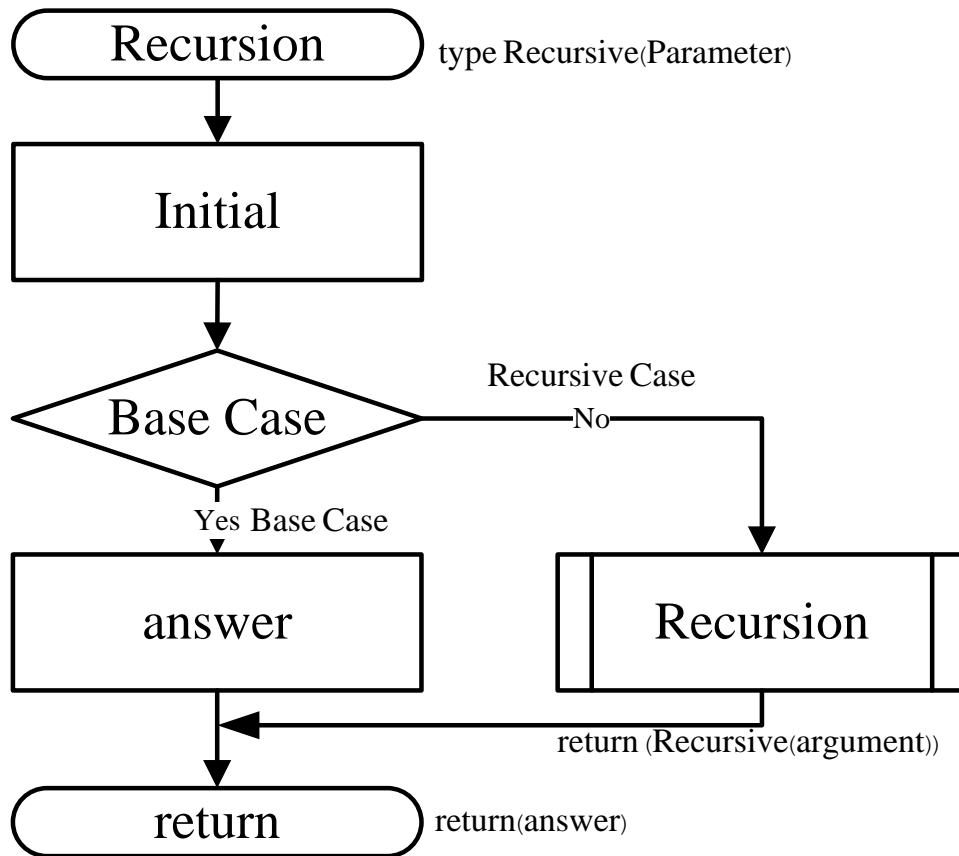
Recursion Algorithms

Iteration V.S. Recursion

- ✚ การวนซ้ำ (Iteration) เป็นการแก้ปัญหาโดยการวนรอบ(loop) ทำซ้ำหลายๆ ครั้งจนกว่าจะครบเงื่อนไขตามที่ต้องการ
 - ใช้คำสั่งประเภท for (), while() , do()
 - ต้องมีเงื่อนไขที่จะหลุดออกจากการวนรอบ
 - ต้องมีการเปลี่ยนแปลงตัวแปรที่ใช้เป็นเงื่อนไขเพื่อหลุดจากการวนรอบ
- ✚ การเรียกซ้ำ (Recursion) เป็นการแก้ปัญหาโดยการแตกปัญหาออกเป็นปัญหาย่อยๆ ที่เกี่ยวข้อง ซึ่งแต่ละปัญหามีลักษณะการแก้ปัญหาเหมือนปัญหาเดิม จนกว่าจะหาคำตอบของปัญหาย่อยได้ จึงย้อนกลับไปแก้ปัญหาเดิมที่ใหญ่กว่า
 - ใช้คำสั่งประเภท if () else ... เพื่อตรวจสอบคำตอบและตัดสินใจเรียกซ้ำ
 - ต้องสร้างเป็นฟังก์ชันที่มีพารามิเตอร์ และมีการเรียกใช้ตัวเอง
 - ต้องมีการเปลี่ยนแปลงค่าพารามิเตอร์ในการเรียกซ้ำ
 - ต้องมีคำตอบของการเรียกซ้ำในบางค่าของพารามิเตอร์
 - ในการเรียกซ้ำแต่ละครั้ง จะมีการเก็บสถานะของการทำงานที่ค้างอยู่ก่อนการเรียกซ้ำ (ฟังก์ชันยังทำงานไม่เสร็จ) ไว้ในหน่วยความจำแอสแต็ก(stack) แล้วเรียกซ้ำ ไปยังฟังก์ชันเดิมจนกว่าจะทำงานเสร็จ(return) แล้วจึงเรียกสถานะเดิมที่ทำค้างอยู่จากแอสแต็ก เพื่อทำงานเดิมต่อจนเสร็จ
 - ทำให้ประสิทธิภาพของโปรแกรมลดลง เมื่อเทียบกับการวนรอบธรรมดา
 - เหมาะสำหรับปัญหาการวนรอบที่ซับซ้อนหลายชั้น หรือไม่สามารถสร้างเงื่อนไขเพื่อควบคุมการหาคำตอบด้วยการวนรอบได้

Recursion Problem

- ปัญหาที่สามารถแก้ด้วยการเรียกซ้ำ จะต้องมององค์ประกอบอย่างน้อย 2 ส่วน
 1. **Base case** เป็นส่วนที่สรุปคำตอบได้
 2. **Recursive case** เป็นส่วนที่ยังเป็นปัญหาลักษณะเดิมแต่เปลี่ยนขอบเขต
- อาจมี **Base case** หรือ **Recursive case** หลายๆ ชุดได้



```
..... recursion (.....)
{ .....
  if (Base Case)
  { .....
    Set answer & return ;
  }
  else /* recursive case */
  { .....
    Call recursion and return;
  }
}
```

Iteration V.S. Recursion

✚ ตัวอย่างการแก้ปัญหาของการวนรอบ และ เรียกซ้ำ

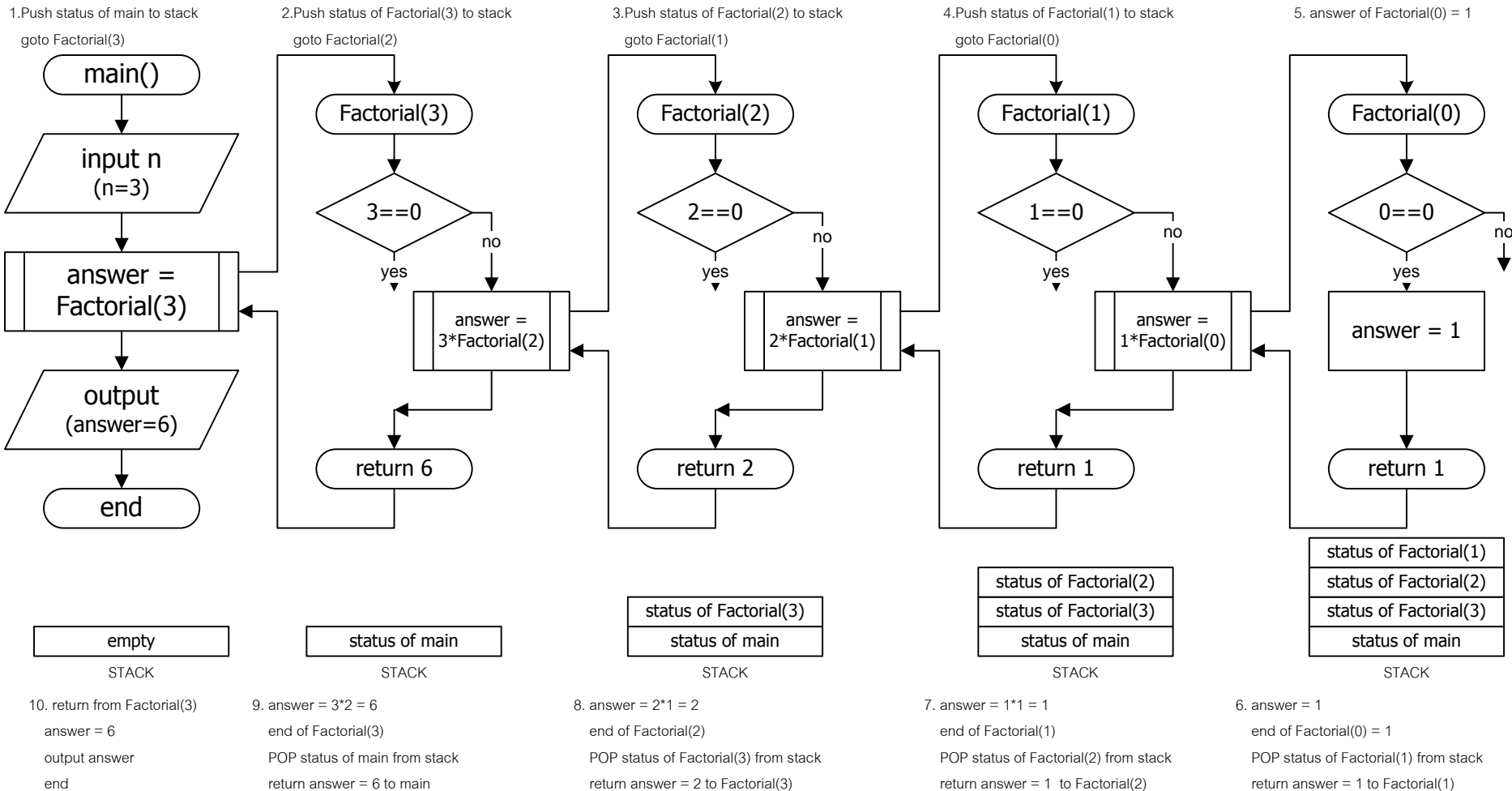
- หาคำตอบของ $n! = n * n-1 * n-2 * n-3 * \dots * 2 * 1$ //มองแบบวนรอบ
- $n! = n * (n-1)!$ //มองแบบรีเคอร์ชัน

เมื่อ n เป็นจำนวนเต็มบวก และ $0! = 1$

Iteration Problem	Recursion Problem
<p>แก้ปัญหโดยใช้อนวนรอบ</p> <pre>long Factorial (int n) { long ans; int i; for (ans = 1, i = n; i>0; i--) ans = ans * i; return ans; } int main() { long answer; int i, n; printf("Enter n "); scanf("%d",&n); answer = Factorial(n); printf("%d! = %d\n",n,answer); return 0; }</pre>	<p>มองปัญหาแบบการเรียกซ้ำ</p> <p>$n! = n * (n-1)!$ ถ้ารู้ค่า $(n-1)!$ จะหาค่า $n!$ ได้ $(n-1)!$ ยังเป็นปัญหาที่มีวิธีการคิดในรูปแบบ $n!$ เหมือนเดิม $(n-1)! = (n-1)! * (n-2)!$ จะหาค่า $(n-1)!$ ก็ต้องหา $(n-2)!$ ให้ได้ก่อน ถ้าย้อนปัญหาจนกระทั่ง $n = 0$ จะได้ว่า $0! = 1$ ตามนิยามที่กำหนดให้ ถ้ารู้คำตอบของ $0! = 1$ แล้ว จะสามารถย้อนกลับไปแทนค่าหาคำตอบ ของ $1! = 1 * 0! = 1$ ได้ ถ้าแทนค่าคำตอบย้อนกลับไปเรื่อยๆ จะทำให้สามารถย้อนคำตอบ กลับไปแทนค่าจนถึงปัญหาของ $n!$ ที่ต้องการได้</p> <pre>long Factorial (int n) { if (n == 1) return 1; // คำตอบที่รู้ค่า else return n * Factorial(n-1); // คำตอบที่ต้องเรียกซ้ำ }</pre> <p>จุดที่เรียกซ้ำ</p> <p>เมื่อได้คำตอบของ $(n-1)!$ ต้องนำกลับมาคูณกับ n ก่อนจึงจะได้คำตอบของ $(n)!$</p>

Recursion & Stack

การเรียกตัวเอง จะเก็บสถานะการทำงานที่ทำค้างอยู่ไว้ใน stack แล้วกระโดดไปทำงานใหม่ซ้อนไปเรื่อยๆ จนเสร็จ แล้วจึงเรียกสถานะเดิมก่อนกระโดดไปทำงานจาก stack เพื่อกลับมาทำงานที่ค้างไว้ต่อเนื่องจากจุดเดิมจนสำเร็จ



Greated Common Divisor (GCD)

✚ ตัวหารร่วมมากของจำนวนเต็มสองจำนวน ซึ่งไม่เป็นศูนย์พร้อมกัน คือจำนวนเต็มที่มากที่สุดที่หารทั้งสองจำนวนลงตัว

✚ กำหนดให้ $a > b$

✚ Solution

- คิดแบบวนรอบ $\text{gcd}(a, b) : a > b$
 - เริ่มต้นให้ $i = b$
 - วนรอบหา i ที่หาร a และ b ลงตัวพร้อมกัน
 - ถ้าไม่เจอลดค่า i ลงทีละ 1 จนกว่าจะเจอ
- คิดแบบ recursion $\text{gcd}(a, b, i) : a > b, i = b$
 - ถ้าทั้ง a และ b หาร i ลงตัวพร้อมกัน คำตอบ = i
 - ถ้าหารไม่ลงตัวพร้อมกัน ให้ลดค่า i ลง 1 แล้วเรียกซ้ำใหม่

```
int gcd1(int a, int b)
{int i;
  for(i=b;i>0&&(b%i!=0&&a%i!=0);i--);
  return i;
}
```

✚ Base case

if ($a \% i == 0 \&\& b \% i == 0$) answer = i

✚ Recursive case

if ($a \% i != 0 \&\& b \% i != 0$) answer = $\text{gcd}(a, b, i-1)$

```
int gcd(int a, int b, int i)
{ if (a%i==0&&b%i==0)
  return i;
  else
  return gcd(a,b,i-1);
}
```

Greated Common Divisor (GCD)

Euclidean Algorithm

- คิดแบบวนรอบ $\text{gcd}(a,b) : a > b$
 - หาเศษที่เหลือจากการหาร(modulo) $a \% b$
 - ทำซ้ำจนกว่าตัวหาร b จะกลายเป็น 0
 - หาเศษที่เหลือจากการหาร $a \% b$
 - เปลี่ยน b ให้กลายเป็นตัวตั้ง($a = b$)
 - เปลี่ยนเศษ $a \% b$ เป็นตัวหาร ($b = a \% b$)
 - วนรอบจนกว่า $b=0$ คำตอบที่ได้คือ a
- คิดแบบเรียกซ้ำ $\text{gcd}(a,b) : a > b$
 - ถ้า b เท่ากับ 0 คำตอบ = a
 - ถ้า b ไม่เท่ากับ 0 คำตอบ = $\text{gcd}(b, a \% b)$

```
int gcd(int a, int b)
{
    int mod;
    while (b != 0)
    {
        mod = a % b;
        a = b;
        b = mod;
    }
    return a;
}
```

Base case

if ($b == 0$) answer = a

Recursive case

if ($b != 0$) answer = $\text{gcd}(b, a \% b)$

```
int gcd (int a, int b)
{
    if (b == 0) // Base Case
        return a ;
    else // Recursive Case
        return gcd (b, a % b);
}
```

1. Factorial Function

หาผลคูณของเลขจำนวนเต็มบวกทั้งหมดที่น้อยกว่าหรือเท่ากับ n

Solution
$$n! = \prod_{i=1}^n i \quad n! = 1 \times 2 \times 3 \times 4 \times 5 \times \dots \times n$$

- 1. $n!$
 $= n \times (n-1)!$
 $= n \times (n-1) \times (n-2)!$
 $= n \times (n-1) \times (n-2) \times (n-3) \times \dots \times 1$
- 2. $0! = 1$

$$n! = \begin{cases} 1 & n = 0 \\ n * (n - 1)! & n > 0 \end{cases}$$

Base case

if $n == 0$ answer $0! = 1$

Recursive case

if $n > 0$ answer $n! = n \times (n-1)!$

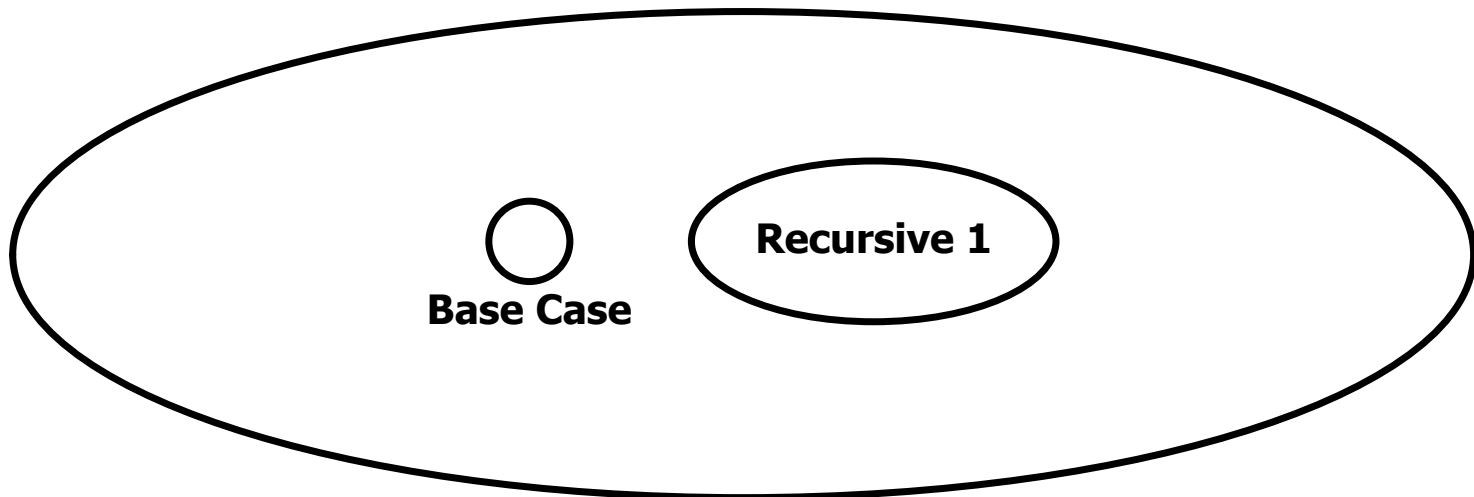
Single/Linear Recursion

```
long long factorial (int n) ← Java: [public] static long factorial (int n)
{   if (n == 0)                               // Base Case
    return(1);
    else                                       // Recursive Case
        return( n * factorial(n-1));
}
```

ตัวแปรประเภท integer ในจาวา
byte = 8 bit
short = 16 bit
int = 32 bit
long = 64 bit (C ใช้ long long คู่กับ %llu)

ค่าที่ return กลับมาจากการรีเคอร์ชัน มีการนำไปใช้คำนวณต่อ ก่อนจบฟังก์ชัน

Recursive



Step of recursion

factorial(5) = 5 * factorial(4)
= 5 * (4 * factorial(3))
= 5 * (4 * (3 * factorial(2)))
= 5 * (4 * (3 * (2 * factorial(1))))
= 5 * (4 * (3 * (2 * (1 * factorial(0)))))
= 5 * (4 * (3 * (2 * (1 * 1))))
= 5 * (4 * (3 * (2 * 1)))
= 5 * (4 * (3 * 2))
= 5 * (4 * 6)
= 5 * 24
= 120

คำตอบที่ส่งต่อกลับมาเป็นชั้นๆ

2. Fibonacci Numbers

✚ ค่าในเทอมปัจจุบัน เกิดจากค่าในลำดับที่อยู่ก่อนหน้า 2 ตัว รวมกัน

• Fibonacci series = $F_0, F_1, F_2, F_3, F_4, F_5, F_6, F_7, F_8, F_9, \dots$
= 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, ...

✚ Condition $n \geq 0$

✚ Base case

1. $F_0 = 0$ {for $n = 0$ }

2. $F_1 = 1$ {for $n = 1$ }

✚ Recursive case

3. $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$ {for $n \geq 2$ }

มีค่าเริ่มต้น 2 ตัว

ตัวถัดไปมีค่าเท่ากับ 2 ตัวหน้าบวกกัน

ถ้าจะเขียนด้วยวนรอบ ต้องมีการจำค่าในรอบที่แล้ว และค่าในรอบก่อนหน้า

```
for (fn1=1,fn2=0,i=2;i<=n;i++)
```

```
{ fn = fn1 + fn2; //ค่าที่คำนวณในรอบนี้
```

```
  fn2 = fn1;      //เตรียมค่าที่จะใช้คำนวณรอบหน้า
```

```
  fn1 = fn;       //เตรียมค่าที่จะใช้คำนวณรอบหน้า
```

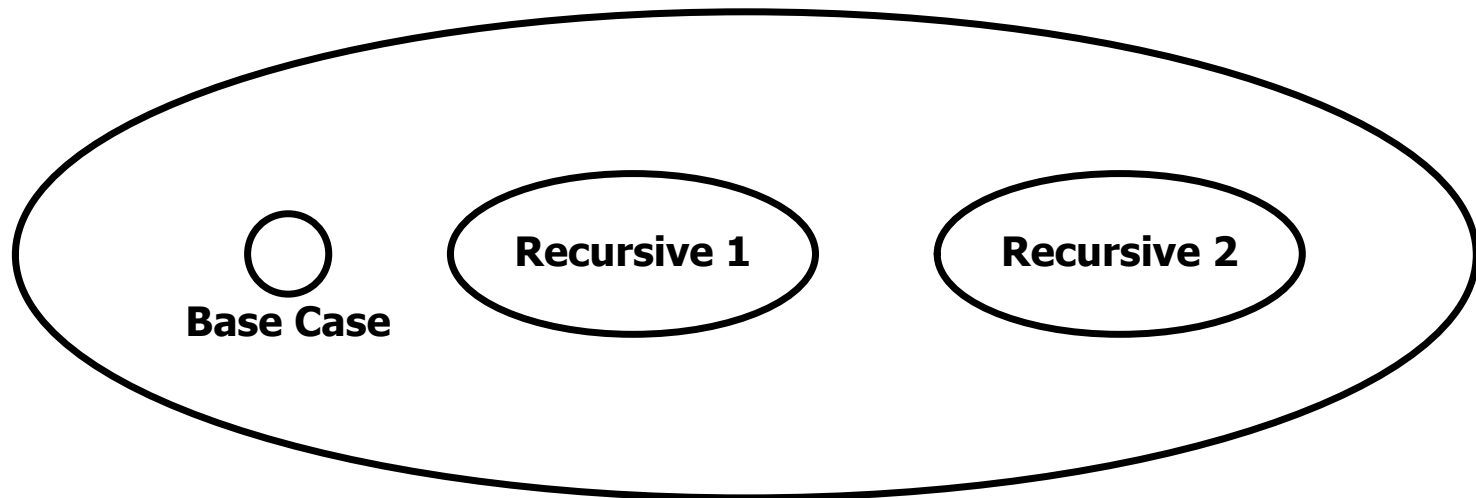
```
}
```

Multiple Recursion

```
long long fibonacci(int n) ← Java: [public] static long fibonacci(int n)  
{ if ((n== 0) || (n==1)) // Base Case  
  return (n) ;  
  else // Recursive Case  
    return fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2);  
}
```

แตกเป็น 2 Recursion

Recursive



Step of recursion

F(4) =	F(3)	+	F(2)	
	F(3) = F(2)	+	F(1)	//recursion to F(3)
	F(2) = F(1) + F(0)			//recursion to F(2)
	F(1) = 1			//recursion to F(1) *
	= 1 + F(0)			//return to F(2)
			F(0) = 0	//recursion to F(0) *
	F(2) = 1 + 0 = 1			//return to F(2) *
	F(3) = 1 + F(1)			//return to F(3)
			F(1) = 1	//recursion to F(1) *
	F(3) = 1 + 1 = 2			//return to F(3) *
=	2	+	F(2)	//return to F(4)
	2	+	F(2) = F(1) + F(0)	//recursion to F(2)
			F(1) = 1	//recursion to F(1) *
			= 1 + F(0)	//return to F(2)
			F(0)=0	//recursion to F(0) *
			F(2) = 1 + 0 = 1	//return to F(2) *
F(4) =	2	+	1	= 3 //return to F(4) *

3. Ackermann's Function

✚ เป็นปัญหาที่ต้องแก้แบบ backtracking คือต้องสำรวจทุกทางเลือกที่เป็นไปได้ จนถึงที่สุดก่อน จึงย้อนกลับมา(ตัดสินใจเลือกเส้นทาง)

✚ Condition n and $m \geq 0$

✚ Solution

- | | |
|----------------------------------|-----------------------|
| 1. $A(0, n) = n + 1$ | if $m = 0; n \geq 0;$ |
| 2. $A(m, 0) = A(m-1, 1)$ | if $m > 0; n = 0;$ |
| 3. $A(m, n) = A(m-1, A(m, n-1))$ | if $m > 0; n > 0;$ |

✚ Base Case

$$A(0, n) = n + 1 \quad \text{if } m = 0; n \geq 0;$$

✚ Recursive Case

- | | |
|---------------------------------|--------------------|
| • $A(m, 0) = A(m-1, 1)$ | if $m > 0; n = 0;$ |
| • $A(m, n) = A(m-1, A(m, n-1))$ | if $m > 0; n > 0;$ |

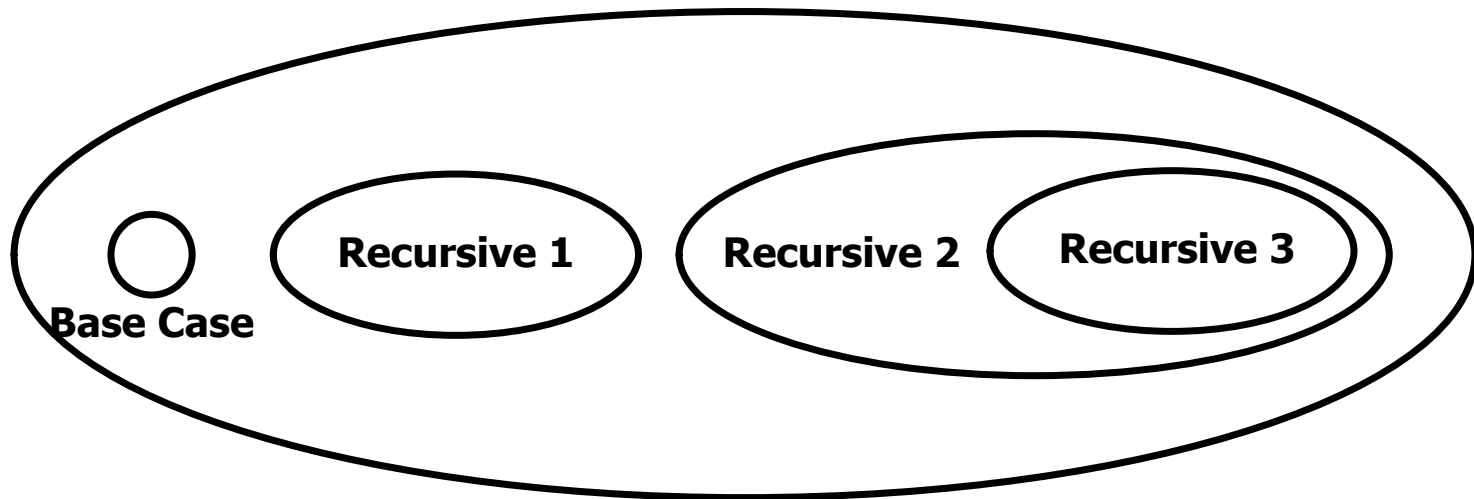
Nested Recursion

```
int ackermann( int m, int n)
{
    if (m==0)
        return (n + 1);
    else if ( (m != 0) && (n==0) )
        return (ackermann (m-1, 1));
    else
        return (ackermann(m-1, ackermann(m, n-1)));
}
```

Java: [public] static int fibonacci(int n)

มี Recursion ซ้อนอยู่ในพารามิเตอร์
ของอีก recursion

Recursive



Step of recursion

$$A(1,3) = A(0, A(1,2))$$

$$A(1,2) = A(0, A(1,1)) \text{ // recursion to } A(1,1)$$

$$A(1,1) = A(0, A(1,0))$$

$$A(1,0) = A(0,1) \text{ // recursion to } A(1,0)$$

$$A(0,1) = 1 + 1 = 2$$

$$A(1,0) = 2 \text{ // return to } A(1,0)$$

$$A(1,1) = A(0,2)$$

$$A(0,2) = 2 + 1 = 3$$

$$A(1,1) = 3 \text{ // return to } A(1,1)$$

$$A(1,2) = A(0,3) \text{ // return to } A(1,2)$$

$$A(0,3) = 3 + 1 = 4$$

$$A(1,2) = 4$$

$$A(1,3) = A(0,4) = 4 + 1 = 5$$

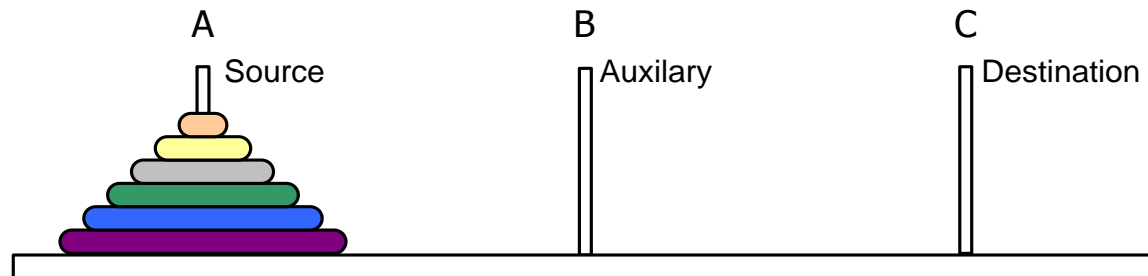
$$A(1,3) = 5$$

4. Tower of Hanoi Problem

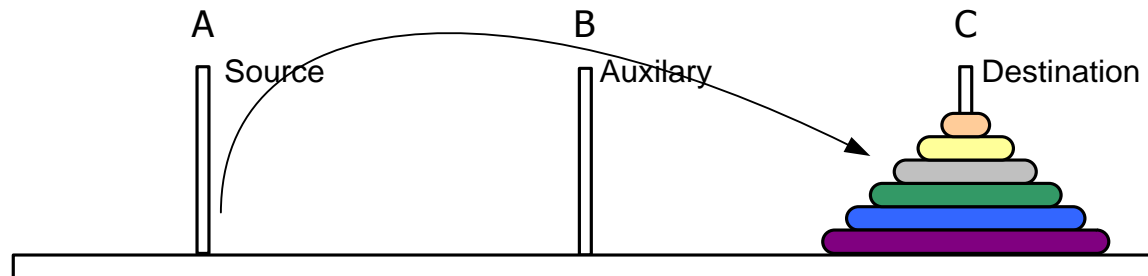
• เกมสัททคณิตศสตร์ ปรกอบด้วยหมด 3 แท่งคื ด้นทง หมดพ้ก และ ปรลยทง ด้าหน่งด้นทงมีจนวนขนำดต้งๆ เรียงข้นตามล้าดับโดยจนวนใบใหญ่ อยู่ล้งสุด

- ย้ายจนวนท้งหมด จกหลักด้นทง ไปย้งหลักปรลยทง
- ย้ายจนวนได้ทีละ 1 ใบ
- ใบเล็กวางบนใบใหญ่ได้ แต่ใบใหญ่ท้บบนใบเล็กไม่ได้

• Initial State



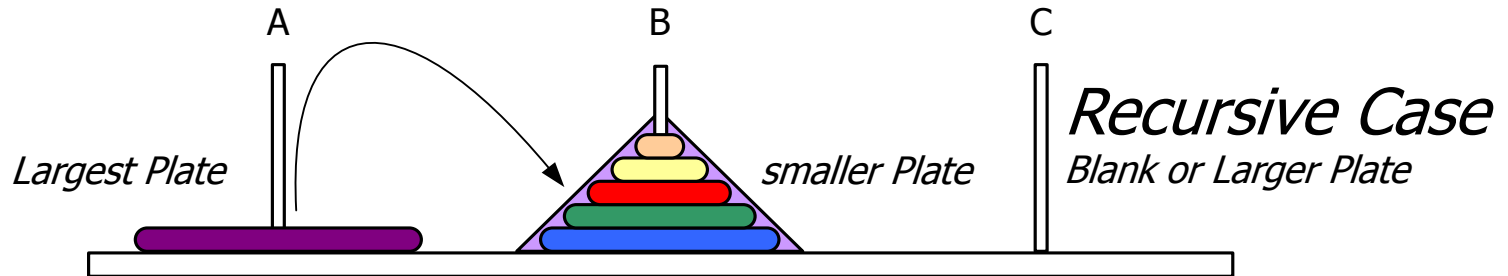
• Final State



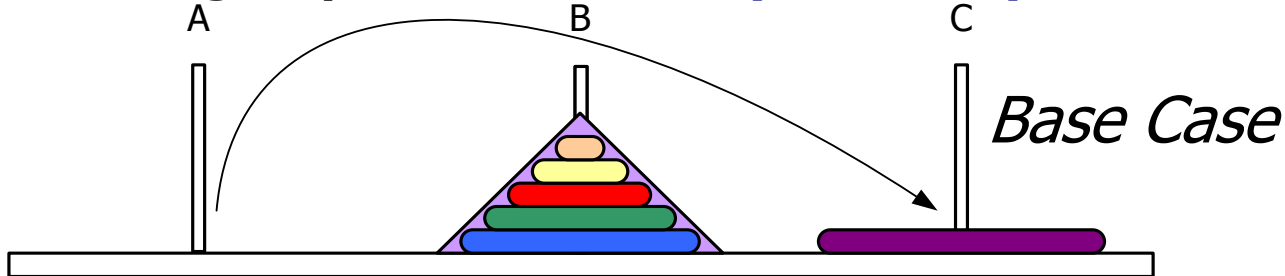
Solution

✚ แบ่งปัญหาออกเป็น 1 งานใหญ่ และ 1 กลุ่มของงานเล็ก($n-1$)

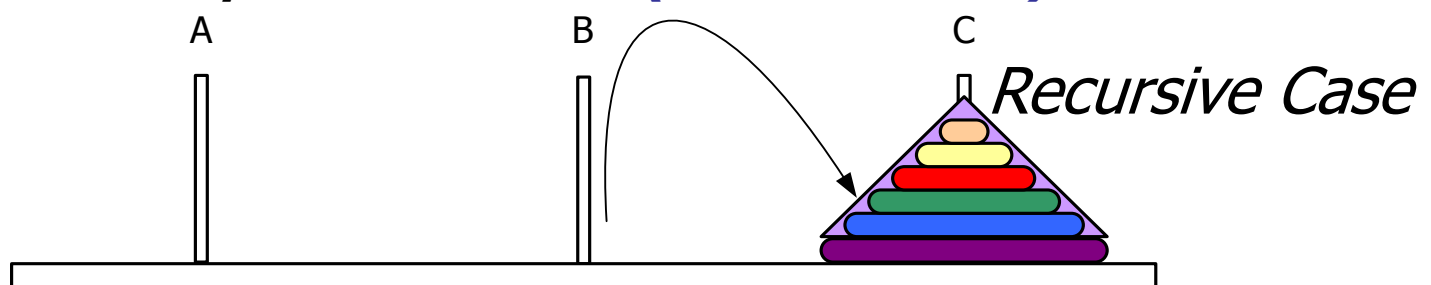
✚ **move $n-1$ plate from A to B (Recursive Case)**



✚ **move Largest plate from A to C (Base Case)**



✚ **move $n-1$ plate from B to C (Recursive Case)**



Function/method

```
void towerMove(int n, char a, char b, char c)
```

```
{ Java: [public] static void towerMove(int n, char a, char b, char c)
```

```
    /* move n disks from a to c using b */
```

```
    if (n == 1) Java: System.out.printf("Move %c to %c\n",a, c);
```

```
        printf("Move %c to %c\n" , a , c);
```

```
    else { /* move the n-1 disks from a to b, using c */
```

```
        towerMove(n-1, a, c, b);
```

```
        /* move the remaining disk from a to c */
```

```
        towerMove(1, a, b, c);
```

```
        /* move the n-1 disks from b to c, using a */
```

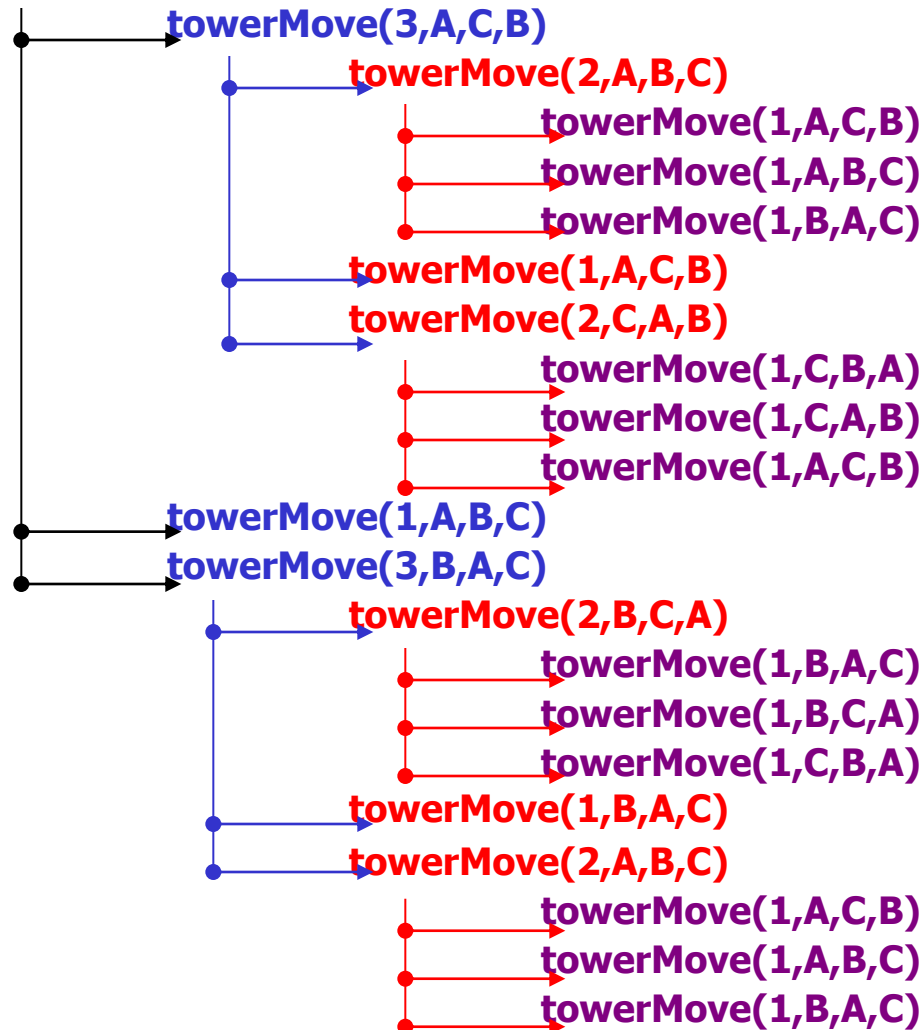
```
        towerMove(n-1, b, a, c);
```

```
    }
```

```
}
```

move 4 disk from A to C

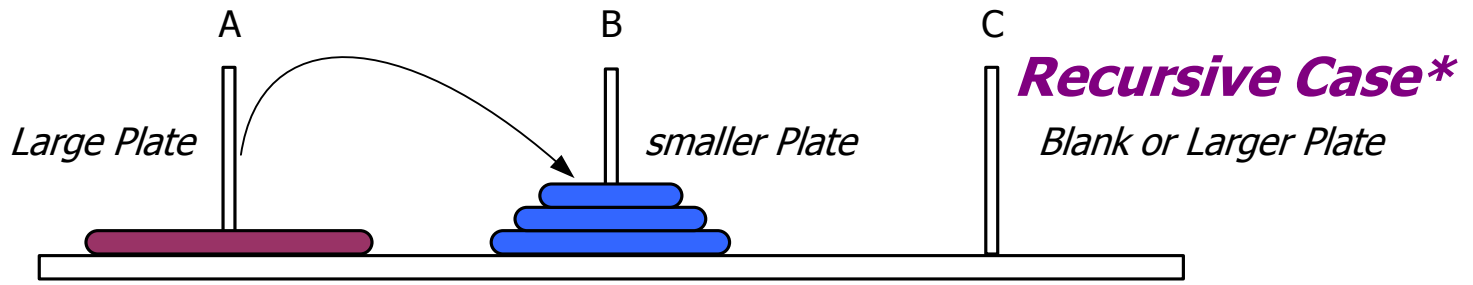
towerMove(4,A,B,C)



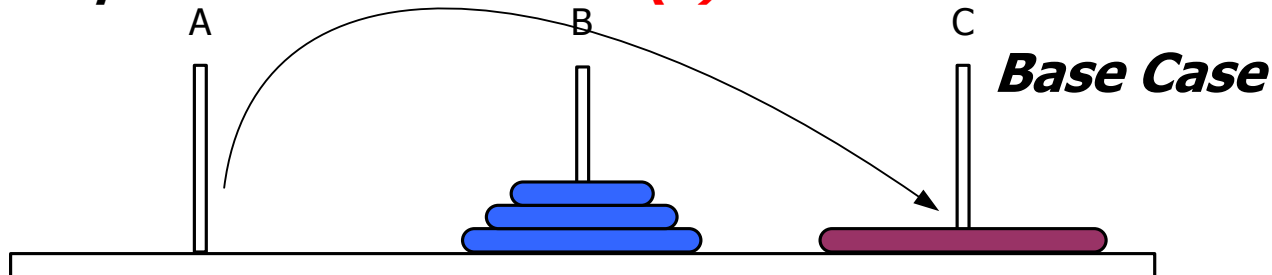
- | | |
|--------------------|--------|
| Move A to B |1 |
| Move A to C |2 |
| Move B to C |3 |
| Move A to B |4 |
| Move C to A |5 |
| Move C to B |6 |
| Move A to B |7 |
| Move A to C |8 |
| Move B to C |9 |
| Move B to A |10 |
| Move C to A |11 |
| Move B to C |12 |
| Move A to B |13 |
| Move A to C |14 |
| Move B to C |15 |

move 4 plate from A to C

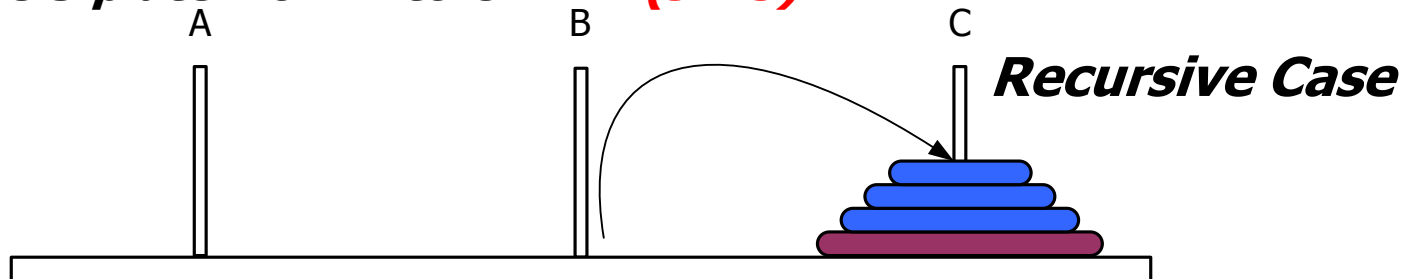
✚ *move 3 plate from A to B* ...**(1-7)**



✚ *move 1 plate from A to C* ...**(8)**



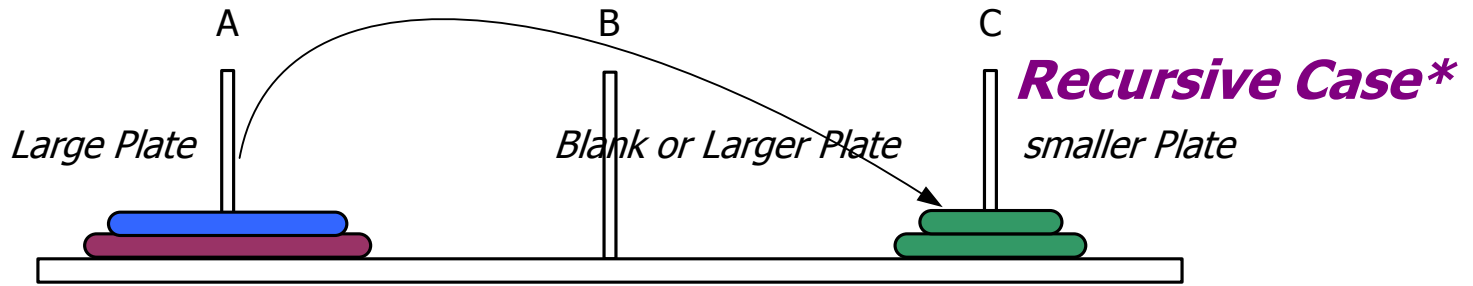
✚ *move 3 plate from B to C* ...**(9-15)**



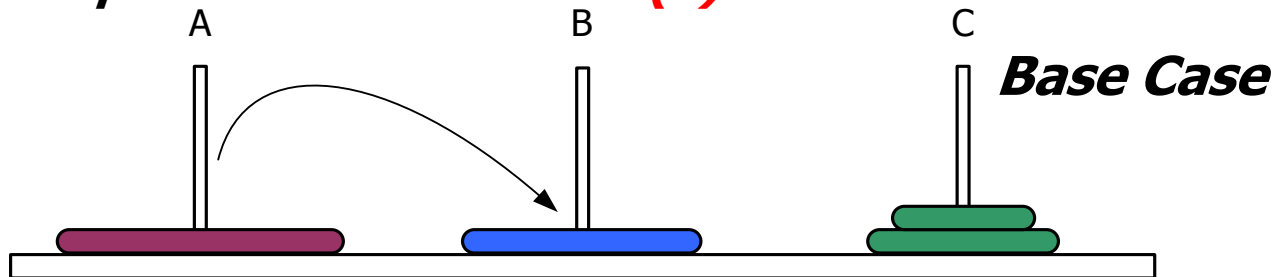
✚ **return Solution**

move 3 plate from A to B

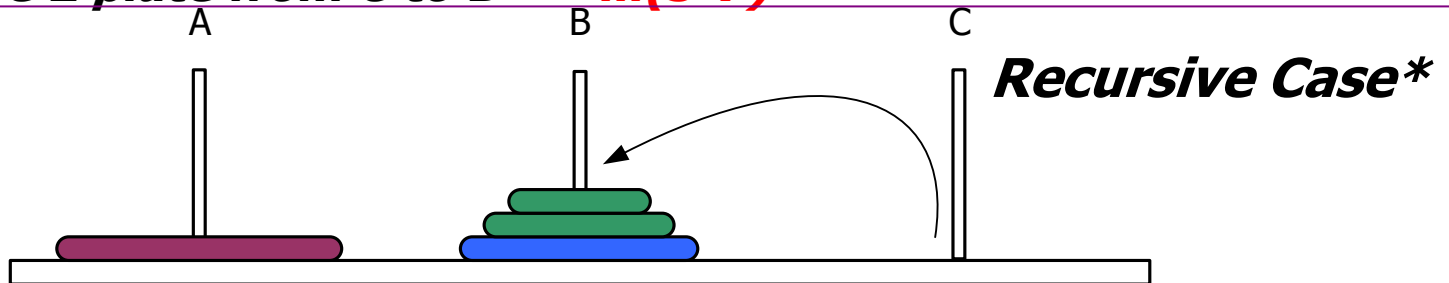
✚ *move 2 plate from A to C* ...**(1-3)**



✚ *move 1 plate from A to B* ...**(4)**



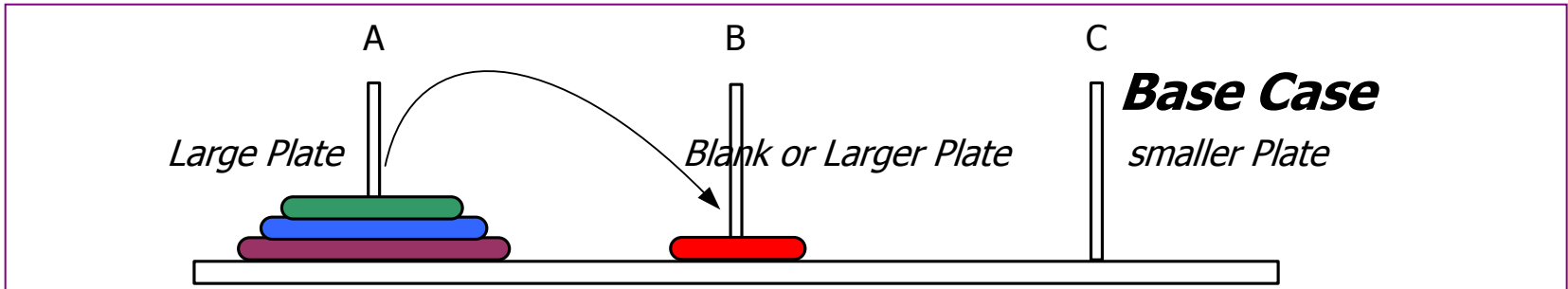
✚ *move 2 plate from C to B* ...**(5-7)**



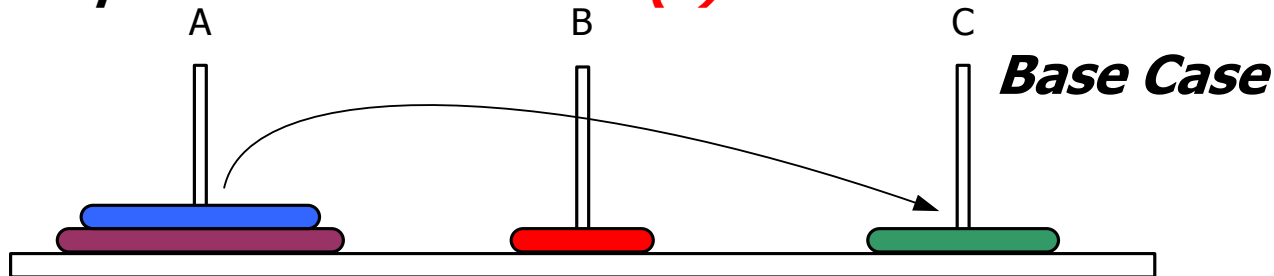
✚ *return to move 4 plate from A to C*

move 2 plate from A to C

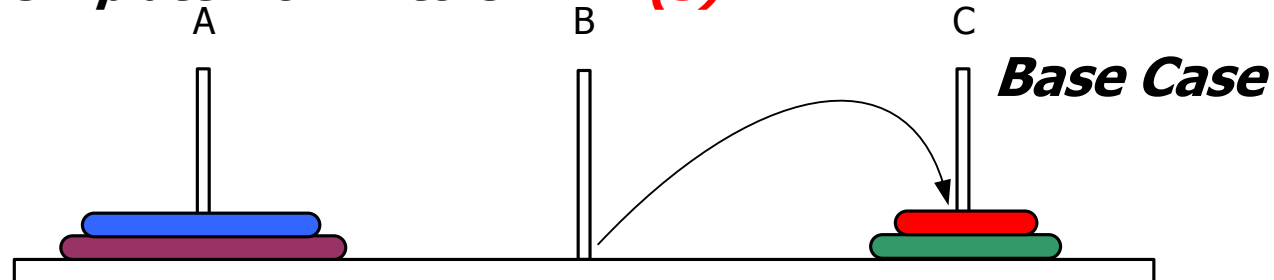
+ *move 1 plate from A to B* ...**(1)**



+ *move 1 plate from A to C* ...**(2)**



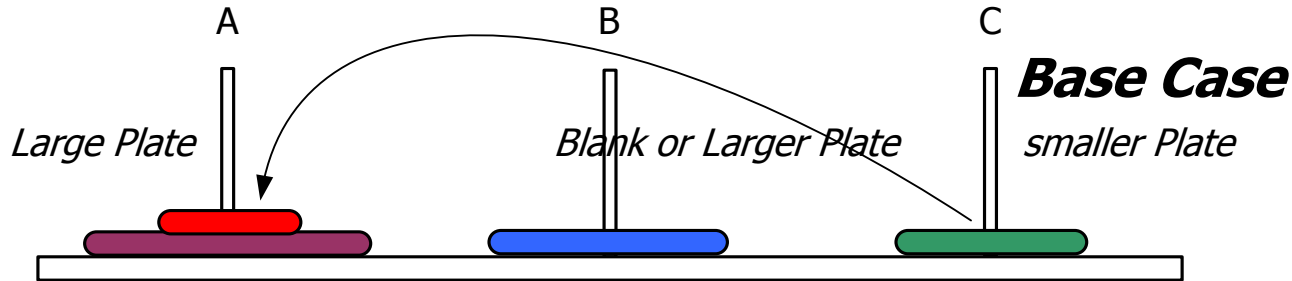
+ *move 1 plate from B to C* ...**(3)**



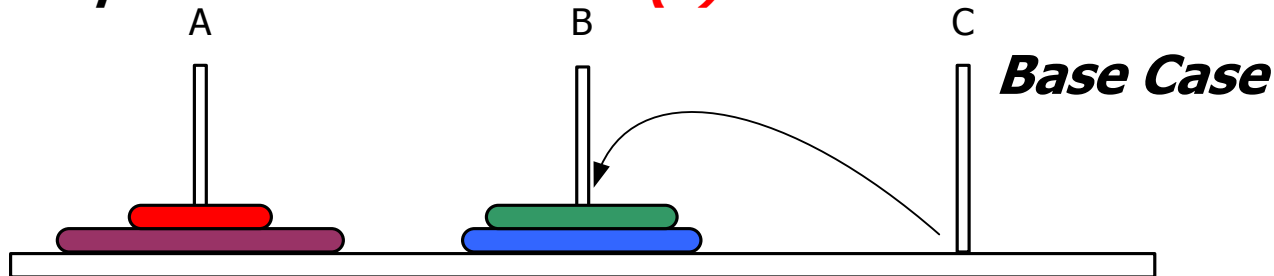
+ *return to move 3 plate from A to C*

move 2 plate from C to B

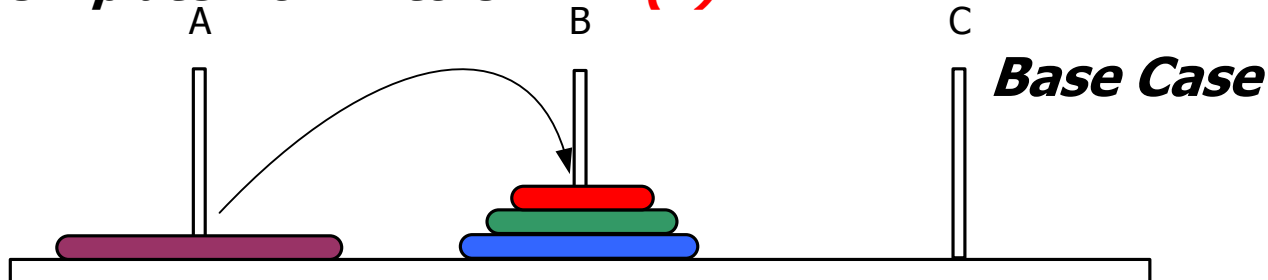
✚ *move 1 plate from A to B* ...**(5)**



✚ *move 1 plate from A to C* ...**(6)**



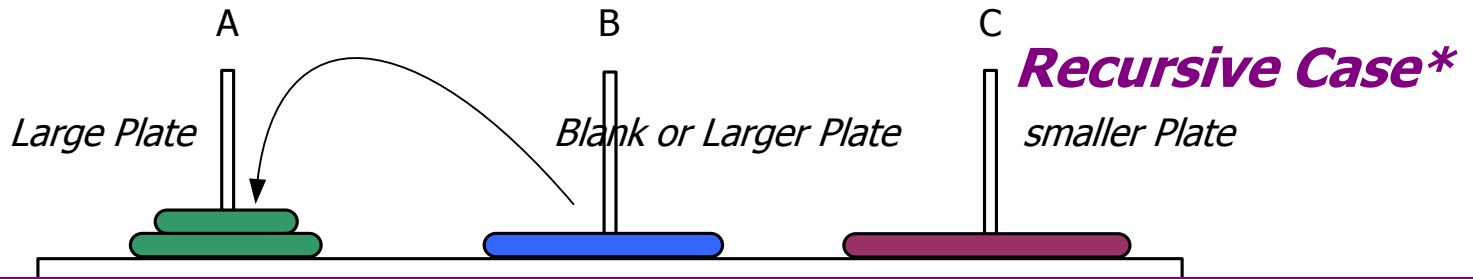
✚ *move 1 plate from B to C* ...**(7)**



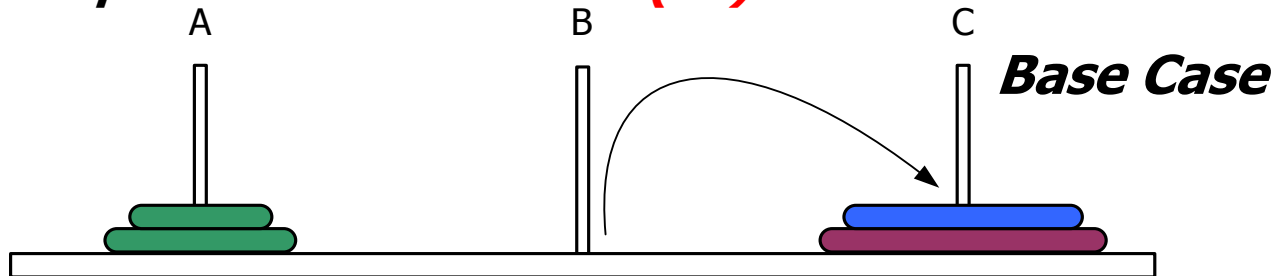
✚ *return to move 3 plate from A to C*

move 3 plate from B to C

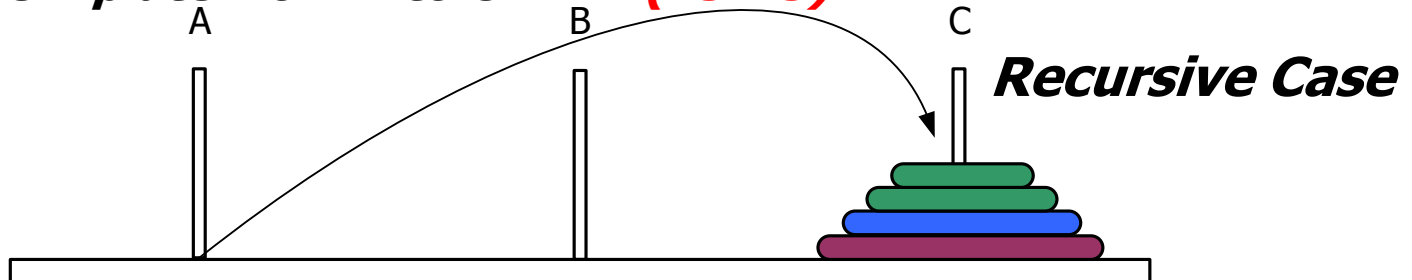
✚ *move 2 plate from B to A* ...**(9-11)**



✚ *move 1 plate from B to C* ...**(12)**



✚ *move 2 plate from A to C* ...**(13-15)**



✚ *return to move 4 plate from A to C*

Tail Recursion

```
int gcd (int a, int b)
{
    if (b == 0) // Base Case
        return a ;
    else // Recursive Case
        return gcd (b, a%b);
}
```

ค่าที่ return กลับมาจากการรีเคอร์ชันใช้เป็นคำตอบ แล้วจบฟังก์ชันได้เลย ไม่ได้นำไปทำงานต่อ

คำตอบที่ส่งต่อกลับมาเป็นชั้นๆ

$\text{gcd}(180,48) = \text{gcd}(48,36)$

$= \text{gcd}(36,12)$

$= \text{gcd}(12,0)$

$\text{gcd}(12,0) = 12$

$\text{gcd}(36,12) = 12$

$\text{gcd}(48,36) = 12$

$\text{gcd}(180,48) = 12$

✚ Compiler สามารถแปลง code ประเภท tail recursion ให้เป็นคำสั่งภาษาเครื่องแบบวนรอบได้ (ทำให้ไม่ต้องจัดการเรื่อง stack)

Factorial with tail recursion

```
long factorial_tail (int n, long ans)
{ if (n <= 1)    // Base Case
  return ans;
else            // Recursive Case
  return factorial_tail (n-1, n*ans);
}
```

ส่งคำตอบกลับมาในพารามิเตอร์

คำตอบเริ่มต้นตอนเรียกใช้(Base case)

```
long factorial (int n)
{ return factorial_tail (n, 1); // Call tail recursion
}

factorial(5)
```

คำตอบที่ส่งต่อกลับมาเป็นชั้นๆ

```
= factorial_tail(5,1)
= factorial_tail(4,5)
= factorial_tail(3,20)
= factorial_tail(2,60)
= factorial_tail(1,120)
= 120
= 120
= 120
= 120
= 120
= 120
```

Programming Example

```
static int Read_Int(int min, int max) {
    int a = 0;
    boolean success = false;
    Scanner in = new Scanner(System.in);
    while (!success) {
        try {
            a = in.nextInt();
            if (a >= min && a <= max)
                success = true;
            else
                System.out.printf("Please enter between %d - %d\n", min, max);
        } catch (Exception e) {
            System.out.println(e.getMessage());
            System.out.println("Error ! Please Enter number again.");
            in.nextLine();
        }
    }
    return a;
}
```

ทำซ้ำเมื่อยังอ่านไม่สำเร็จ

ตรวจสอบ
ความผิดพลาด

ทำเมื่อเกิดความ
ผิดพลาดใน try {}

```
C: int Read_Int (int min, int max)
{ int a = 0;
  while (scanf("%d",&a)==0||a<=min||a>=max)
  { rewind(stdin); // fflush(stdin); s = gets(s);
    printf("Please enter between %d - %d\n", min, max);
  }
  return a;
}
```

ถ้าอ่านตัวเลขได้ถูกต้องให้หลุดจากวนรอบ

เตือนเมื่ออ่านตัวเลขไม่อยู่ในช่วง

ความผิดพลาดที่พบ

อ่านจนหมดบรรทัด

```
Java: public static void main(String[] args) {
    int n;
    long ans;
    System.out.printf("Enter number ");
    n = Read_Int(0, 15);
    ans = factorial(n);
    System.out.printf ("%d! = %d\n", n, ans);
}
```

```
C: int main() {
    int n;
    long long ans;
    printf("Enter number ");
    n = Read_Int(0, 15);
    ans = factorial(n);
    printf("%d! = %llu\n", n, ans);
    return 0;
}
```