



# Recursividad



**Bach. Rodolfo Mercado Gonzales**  
**Universidad Nacional de Ingeniería**

# Recursividad

- ❑ Enfoque poderoso que permite y facilita la solución de muchos problemas.
- ❑ Una función o procedimiento se denomina recursivo si se llama a sí mismo .

```
void recursiva ( ... ) {  
    ...  
    recursiva ( ... )  
    ...  
}
```

# Recursividad

- ❑ Cada llamada a la función representa un nuevo problema.
- ❑ Presenta casos base, aquí no se usa recursión.
- ❑ No pueden existir ciclos en las llamadas.

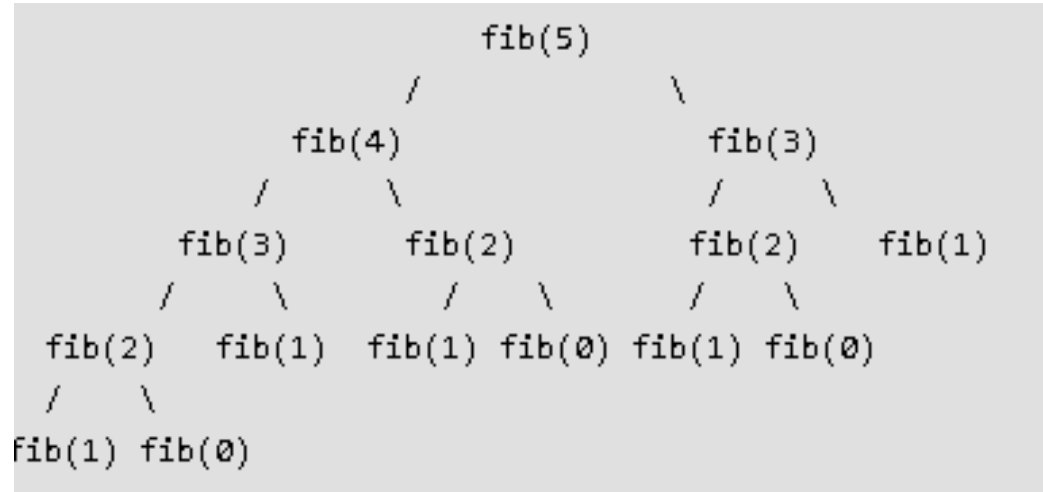
# Recursividad

- ❑ Existen funciones que ya tienen una definición explícitamente recursiva.

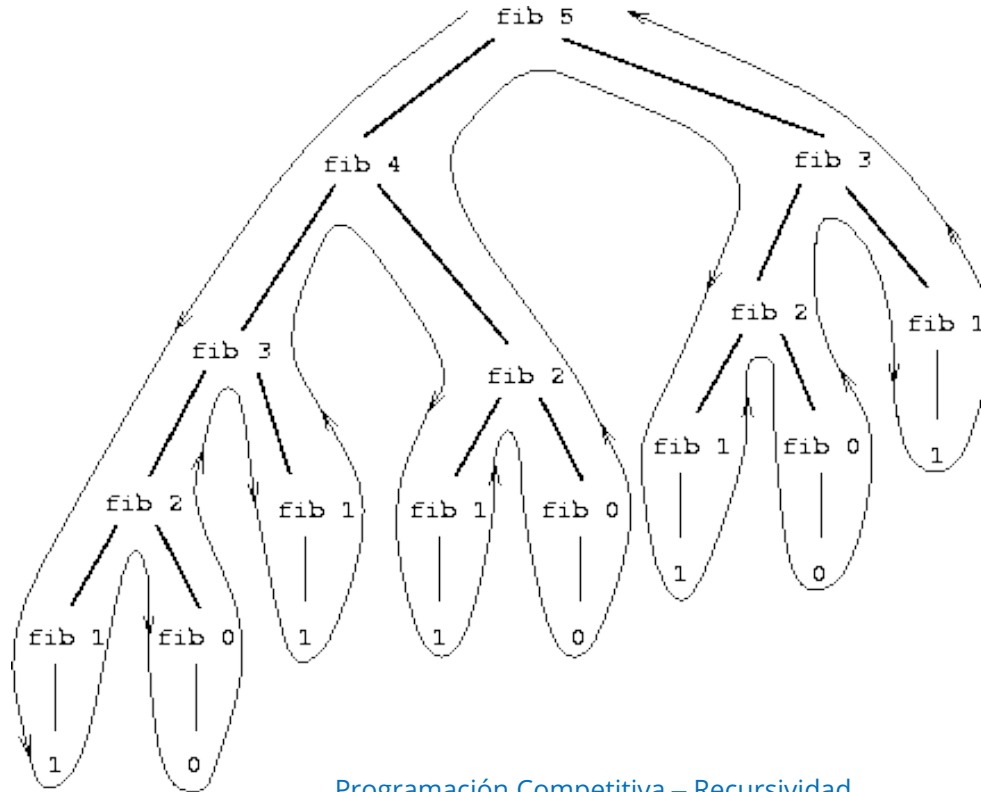
**Sucesión de  
Fibonacci**

$$F_n = \begin{cases} 0 & \text{if } n = 0 \\ 1 & \text{if } n = 1 \\ F_{n-1} + F_{n-2} & \text{if } n > 1 \end{cases}$$

# Recursión Paso a Paso



# Recursión Paso a Paso



# Recursividad

$$\text{gcd}(a, b) \begin{cases} a, & b = 0 \\ \text{gcd}(b, a \% b), & b > 0 \end{cases}$$

**Máximo Común  
Divisor**

# Recursividad

- También podemos apoyarnos de una definición semántica para usar este enfoque.

## Suma de los $n$ primeros números naturales

Sea  $S(n)$  la suma de los números naturales desde 1 hasta  $n$ .

Podemos definir la siguiente recursión:

$$S(n) = S(n - 1) + n \quad S(1) = 1$$

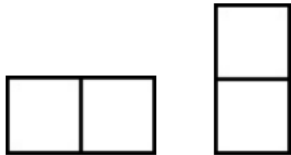


# Recursividad

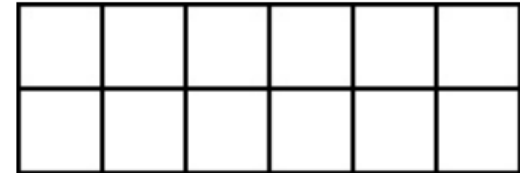
## Dominós

¿De cuántas formas podemos cubrir un tablero de  $2 \times n$  usando dominós de  $2 \times 1$  ?

Dominós de  $2 \times 1$



Tablero de  $2 \times n$



# Recursividad

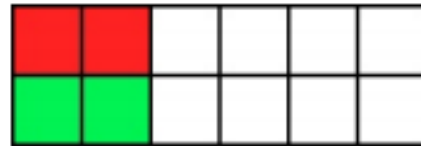
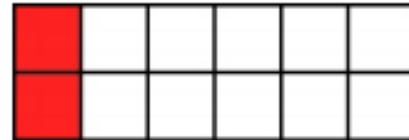
Sea  $f(n)$  el número de formas de cubrir un tablero de  $2 \times n$ .

Podemos definir la siguiente recursión:

$$f(n) = f(n-1) + f(n-2)$$

$$f(0) = 1$$

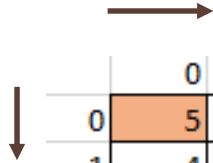
$$f(1) = 1$$



# Recursividad

## Viaje Óptimo en una Matriz

Dado una matriz de  $n \times m$  con un número entero por casilla. Se desea obtener la máxima suma de números al recorrer las casillas desde la posición  $(0,0)$  hasta  $(n-1, m-1)$ , únicamente haciendo movimientos hacia la derecha o abajo (se acumulan los valores de cada casilla visitada).



	0	1	2	3	4
0	5	9	-10	9	7
1	4	3	14	1	8
2	4	-14	-5	0	1
3	3	13	11	-3	3
4	-10	8	12	-9	4
5	1	4	-4	2	6

# Recursión Paso a Paso

Sea  $f(x, y)$  la máxima suma que se puede obtener desde la casilla (0,0) hasta  $(x, y)$ .

Podemos definir la siguiente recursión:

$$f(x, y) = \max \begin{cases} M_{xy} + f(x - 1, y) \\ M_{xy} + f(x, y - 1) \end{cases}$$

	0	1	2	3	4
0	5	9	-10	9	7
1	4	3	14	1	8
2	4	-14	-5	0	1
3	3	13	11	-3	3
4	-10	8	12	-9	4
5	1	4	-4	2	6



	0	1	2	3	4
0	5	9	-10	9	7
1	4	3	14	1	8
2	4	-14	-5	0	1
3	3	13	11	-3	3
4	-10	8	12	-9	4

	0	1	2	3
0	5	9	-10	9
1	4	3	14	1
2	4	-14	-5	0
3	3	13	11	-3
4	-10	8	12	-9
5	1	4	-4	2

# Consideraciones

- ❑ Podemos realizar definiciones semánticas también para procedimientos.
- ❑ Si no se usa alguna técnica adicional la recursión tendrá complejidad exponencial.
- ❑ Debemos tener cuidado con la memoria stack (no almacenar más de  $10^5$  llamadas al mismo tiempo).

# Aplicaciones

- ❑ Backtracking (fuerza bruta de forma recursiva)
- ❑ Divide y Vencerás
- ❑ Programación Dinámica

# Problemas

UVA 10696 – f91

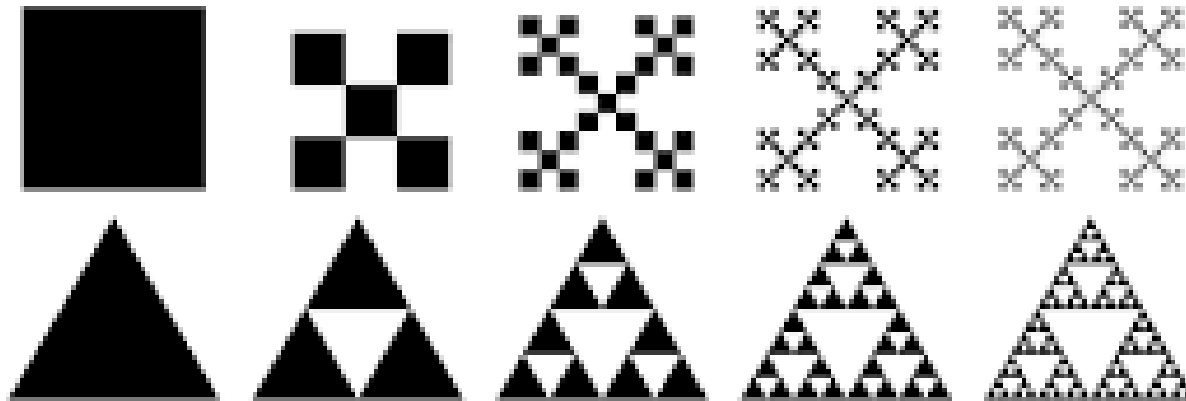
UVA 11332 – Summing Digits

UVA 10359 - Tiling

UVA 10017 – The Never Ending Towers of Hanoi

# Fractales

Son figuras geométricas que se puede fraccionar en partes que son o se asemejan a una versión reducida de la figura completa.





# The Sierpinski Fractal

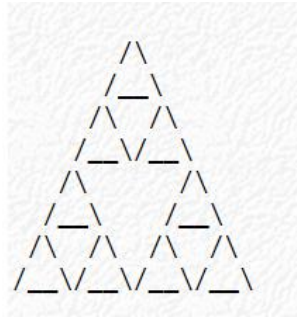
$n = 1$



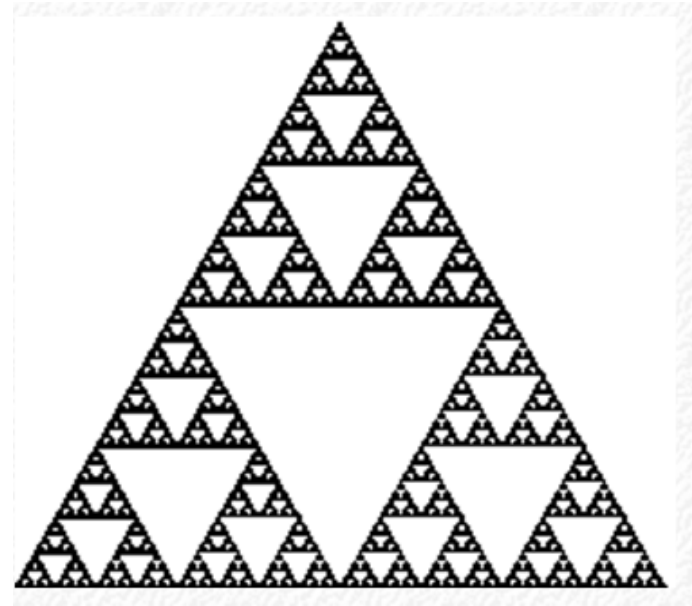
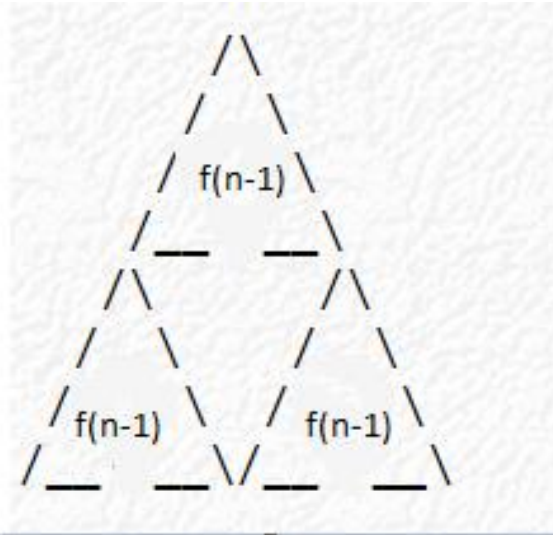
$n = 2$



$n = 3$

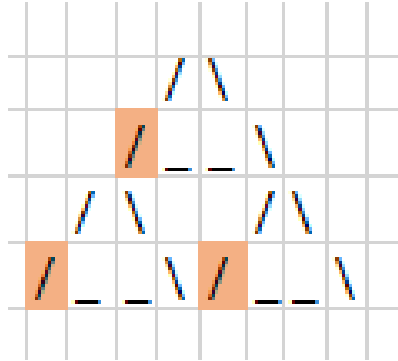
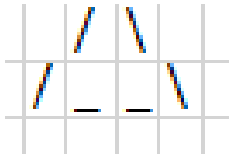


# The Sierpinski Fractal



# The Sierpinski Fractal

Solución:



```
dibujarFractal( int n, int x, y ){  
    .....  
    dibujarFractal( n-1, x, y );  
    dibujarFractal( n-1, x - 2^(n-1), y + 2^(n-1) );  
    dibujarFractal( n-1, x, y + 2^n );  
    .....  
}
```

# Problemas

TJU 1406 – The Sierpinski Fractal

TJU 1178 – Fractal

# Referencias

- ❑ Topcoder, An Introduction to Recursion

¡ Good luck and have fun !