Recursión

La recursividad consiste en realizar una definición de un concepto en términos del propio concepto que se está definiendo.

Ejemplos:

- ü El factorial de un número natural n, es 1 si dicho número es 0, o n multiplicado por el factorial del número n-1, en caso contrario.
- ü La sucesión de Fibonacci
- ü La n-ésima potencia de un número x, es 1 si n es igual a 0, o el producto de x por la potencia (n-1)-ésima de x, cuando n es mayor que 0.

Recursión

La solución para problemas recursivos puede plantearse de la siguiente forma:

- División sucesiva del problema original en uno o varios más pequeños del mismo tipo.
- Se resuelven los problemas más sencillos.
- Con las soluciones de éstos se construyen las soluciones de los problemas más complejos.

Ejemplo (1)

Cálculo del factorial de un número, por ejemplo, 5.

5! = 5 * 4! = 120

Calculo del factorial de diffidinero, por ejemplo, 3.

$$5! = 5 * 4!$$
 $4! = 4 * 3!$
 $3! = 3 * 2!$
DESCOMPOSICIÓN DEL PROBLEMA

 $2! = 2 * 1!$
 $1! = 1 * 0!$

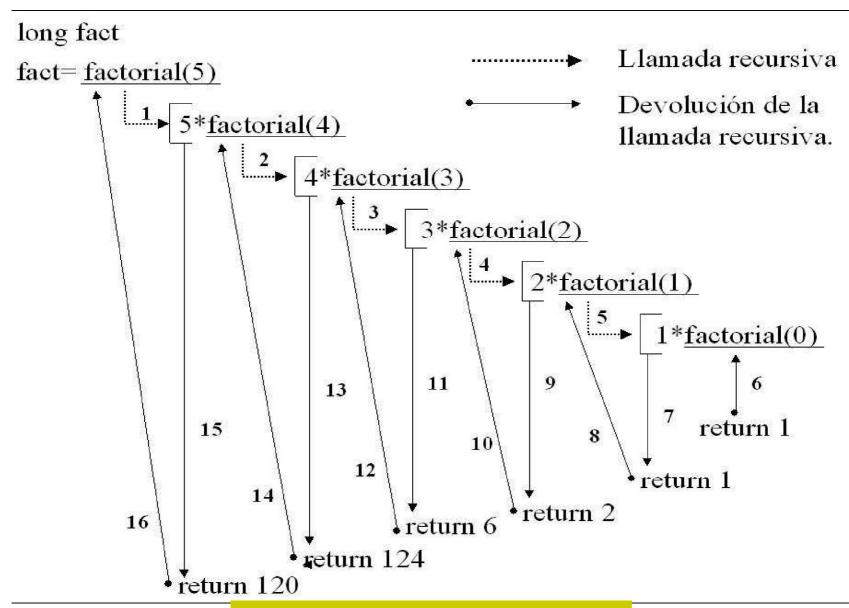
SOLUCIÓN CONOCIDA O DIRECTA
 $1! = 1 * 0! = 1$
 $2! = 2 * 1! = 2$
 $3! = 3 * 2! = 6$
 $4! = 4 * 3! = 24$

El código recursivo sería:

```
factorial (n)
{ if (n = 0) return 1;
else return n * factorial(n-1);
}
```

El algoritmo recursivo siempre debe tener:

- La llamada recursiva, que expresa el problema original en términos de otro menor,
- El valor para el cual se conoce una solución no recursiva denominado caso base: una instancia del problema cuya solución no requiere de llamadas recursivas.



Cómo se ejecuta el programa?

Fibonacci

La sucesión de números F0 = 1, F1 = 1, F2 = 2, F3 = 3, F4 = 5, etc. recibe el nombre de sucesión de Fibonacci.

La expresión recurrente que define los números de Fibonacci es:

```
Fn = Fn-1 + Fn-2 si n>= 2
F0 = F1 = 1
```

Este define la secuencia: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, 233, ...

El programa recursivo seria:

```
fibonacci(int n){
    if ((n = 0) or (n = 1)) return 1;
    else return fibonacci (n-1) + fibonacci (n-2);
}
```

Fibonacci

Se puede analizar y llegar a la conclusión que el algoritmo recursivo toma un tiempo **exponencial**, mientras que por contraste el algoritmo iterativo toma un tiempo **lineal**:

```
fibonacci(int n) { F[0] = F[1] = 1; for (int i=2; i<=n; i++) F[i] = F[i-1] + F[i-2]; delete n;
```

Ejemplo

Calcular recursivamente la cantidad de veces que ocurre un elemento (objetivo) en una estructura de arreglo (vector)

Cómo se administra la recursión

La memoria a la hora de ejecutar un programa queda dividida en dos partes:

- la zona donde se almacena el código del programa y
- la zona donde se guardan los datos: pila (utilizada para llamadas recursivas).

Cómo se administra la recursión

El programa principal llama a una rutina,

- ø se crea en la pila de un registro de activación o entorno,
- ø se almacena constantes, variables locales y parámetros formales.
- ø estos registros se van apilando conforme se llaman sucesivamente desde una función a otras
- o cuando finaliza la ejecución, se va liberando el espacio

A tener en cuenta:

La profundidad de la recursión está dada por el número de registros de activación en la pila en un momento dado.

Problema:

Si profundidad es muy grande => desbordamiento de la pila.

Representación gráfica del registro de activación:

Ejemplo de cómo evoluciona una pila-Ejemplo (3)

Problema: impresión de palabras en sentido contrario al leído.

Función recursiva. imp_OrdenInverso.

Parámetros: número de palabras que quedan por leer (n).

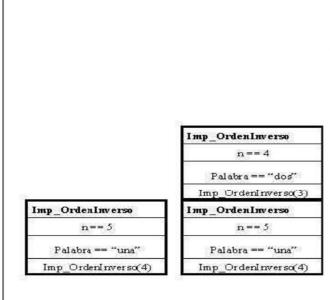
Algoritmo:

- o Se lee la primera palabra, y recursivamente se llama a la función para que lea e imprima el resto de palabras, para que finalmente se imprima la primera leída.
- Ø El caso base: cuando sólo quede una palabra (n == 1), en cuyo caso se imprimirá directamente.
- O Como en cada llamada recursiva hay que leer una palabra menos del total, en n-1 llamadas se habrá alcanzado el caso base.
- Ø Una vez se haya alcanzado el caso base al devolver continuamente el control a las funciones invocantes se irán imprimiendo de atrás a delante las palabras obtenidas desde la entrada estándar.

Algoritmo

```
imp_OrdenInverso(int n)
if (n == 1)
{palabra = leerpalabra();
 imprimir(palabra);
else
 palabra = leerpalabra();
 imp_OrdenInverso(n-1);
 imprimir(palabra);
```

Administración



Imp_O	rdenInverso
	n== 3
Pai	labra == "tres"
Imp	OrdenInverso(2)
Ітр_О	rdenInverso
	n== 4
Pa	labra == "dos"
Imp	OrdenInverso(3)
Ітр_О	rdenInverso
Î	n== 5
Pai	labra == "una"
Imp	OrdenInverso(4)

I mp	_OrdenInverso
	n == 2
Р	alabra == "cuatro"
Im	p_OrdenInverso(1)
Imp	Orden Inverso
	n == 3
1	Palabra == "tres"
Im	p_OrdenInverso(2)
Ітр	_OrdenInverso
	n==4
2007	Palabra == "dos"
Im	p_OrdenInverso(3)
Ітр	_OrdenInverso
	n == 5
	Palabra == "una"

Imp	_OrdenInverso
	n == 1
į	Palabra == "cinco"
р	rintf("%s", "cinco");
Imp	_OrdenInverso
	n== 2
[1	oalabra == "cuatro"
Ir	np_OrdenInverso(1)
Imp	_OrdenInverso
	n== 3
	Palabra == "tres"
Ir	np_OrdenInverso(2)
Imp	_OrdenInverso
	n== 4
	Palabra == "dos"
Ir	np_OrdenInverso(3)
Imp	_OrdenInverso
	n== 5
	Palabra == "una"
Ir	np OrdenInverso(4)

Administración

Imp	OrdenInverso
	n== 2
P	alabra == "cuatro"
pri	ntf("%s", "cuatro");
Imp	OrdenInverso .
	n== 3
3	Palabra == "tres"
Im	p_OrdenInverso(2)
Imp	OrdenInverso_
	n == 4
3	Palabra == "dos"
Im	p_OrdenInverso(3)
Imp	OrdenInverso
	n == 5
Š	Palabra == "una"
Tital	p_OrdenInverso(4)

n== 3	
Palabra == "tre	s"
printf("%s", "tre	ď);
Imp_OrdenInverso	
n== 4	
Palabra == "do:	s"
Imp_OrdenInvers	0(3)
Imp_OrdenInverso	
n == 5	
Palabra == "un	a"
Imp_OrdenInvers	0(4)

Imp_OrdenInverso

Imp_Ord	enInverso
i	n== 4
Palab:	ra == "dos"
printf("	%s", "dos");
Imp_Ord	enInverso
i	n== 5
Palabi	ra == "una"
Imp_Or	denInverso(4)

Imp_OrdenInverso		
n== 5		
Palabra == "una"		
printf("% s", "una");	25	

Ejemplo

```
Dadas dos listas vinculadas, se desea saber si son iguales:
Int iguales {nodo * px , nodo * py}

{if ((px=NULL) && (py =NULL))
    return 1;
    else
    return ((px-> elem == py->elem)
        && iguales (px->sig,py->sig))
}
```