



ALGORITMOS Y ESTRUCTURAS DE DATOS:

Introducción a la Recursión de Programas

Guillermo Román Díez

`groman@fi.upm.es`

Universidad Politécnica de Madrid

Curso 2015-2016

Pregunta

¿Qué es un método recursivo?

- ▶ Un método recursivo es un método que se invoca a sí mismo
- ▶ El ejemplo típico es el *factorial*(*n*)
 - ▶ *factorial*(*n*) se calcula $n * (n - 1) * (n - 2) * (n - 3) * \dots * 1$
 - ▶ Observad que la expresión $(n - 1) * (n - 2) * (n - 3) \dots * 1$ es el *factorial*(*n* - 1)

$$\begin{array}{c} n * (n-1) * (n-2) * \dots * 1 \\ \text{\textbackslash-----/} \\ \text{factorial}(n-1) \\ \text{\textbackslash-----/} \\ \text{factorial}(n) \end{array}$$

$$\text{factorial}(n) = n * \text{factorial}(n-1)$$

Ejercicio

Escribir una versión iterativa y otra recursiva de `factorial(n)`

Versión Iterativa

```
int factorial(int n) {  
    int r = 1;  
    while (n > 1) {  
        r = n * r;  
        n--;  
    }  
    return r;  
}
```

Versión Recursiva

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

- ▶ Cualquier programa iterativo tiene uno equivalente recursivo y viceversa
- ▶ Llamarse recursivamente es una forma de iterar

Ejercicio

Dibujar la ejecución recursiva de `factorial(4)`

```
factorial(4)
4 *  factorial(3)
4 *  3 *  factorial(2)
4 *  3 *  2 *  factorial(1)
4 *  3 *  2 *  1
4 *  3 *  2
4 *  6
24
```

- ▶ Vemos que las llamadas recursivas se van **apilando**
- ▶ Hasta llegar al **caso base** que se van resolviendo hasta llegar a la primera llamada

- ▶ La recursión se suele implementar utilizando la pila de la memoria
- ▶ Se puede implementar a estilo **paso de continuaciones** dejando **recursión de cola**
- ▶ Para esto pasamos un parámetro extra sobre el que vamos acumulando el resultado
- ▶ La llamada recursiva sería el último mandato del programa

Recursión “normal”

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

Recursión de Cola

```
int factorial(int r,int n){  
    if (n <= 1)  
        return r;  
    else  
        return factorial(n*r,n-1);  
}
```

- ▶ La función debe tener uno o más casos base (no recursivos)

```
public int factorial(int n) {  
    return n * factorial(n-1);    // no hay caso base  
}
```

- ▶ Debe haber un orden bien fundado en los valores de los argumentos
 - ▶ Las llamadas recursivas se realizan sobre valores anteriores y eventualmente se llega a alguno de los casos base

```
public int factorial(int n) {  
    if (n == 1)  
        return 1;  
    else  
        return n * factorial(n-2); // no llega al caso base  
}
```

- ▶ La recursión es el reverso de la inducción
- ▶ Podemos demostrar que $factorial(n) = n * (n - 1) * \dots * 1$ para todo $n > 0$.
 - ▶ Caso base: $factorial(1) = 1$
 - ▶ Hipótesis de inducción: $factorial(n) = n * (n - 1) * \dots * 1$
 - ▶ Demostramos que se cumple
 $factorial(n + 1) = (n + 1) * n * (n - 1) * \dots * 1$

```
factorial(n+1)
= { por la definicion de factorial con n > 0}
  (n+1) * factorial((n+1)-1)
= { aritmetica }
  (n+1) * factorial(n)
= { por la hipotesis de induccion
    factorial(n) = n * (n-1) * ... * 1 }
  (n+1) * n * (n-1) * ... * 1
```

Ejercicio

Función que calcule el Máximo Común Divisor

Versión Iterativa

```
int mcd(int n, int m) {  
    while (m != 0) {  
        int tmp = m;  
        m      = n % m;  
        n      = tmp;  
    }  
    return n;  
}
```

Versión Recursiva

```
int mcd(int n, int m) {  
    if (m == 0)  
        return n;  
    else  
        return mcd(m, n % m);  
}
```


Ejercicio

Función que calcule el n-ésimo elemento de la sucesión de Fibonacci

```
public static int fib(int n) {  
    if (n < 0) return 0;  
    if (n <= 1) return n;    /* dos casos base */  
    return fib(n-1) + fib(n-2);  
}
```

Ejercicio

Implementar de forma iterativa el algoritmo de búsqueda binaria sobre un vector ordenado

```
public boolean member(int elem, int [] arr) {
    if (arr == null || arr.length == 0 ||
        elem < arr[0] || elem > arr[arr.length - 1])
        return false;
    int start = 0;
    int end = arr.length - 1;
    int m;
    while (start <= end && arr[(m = (start + end) / 2)] !=
        elem) {
        if (elem < arr[m])
            end = m-1;
        else
            start = m+1;
    }
    // start > end || start <= end && arr[m] == elem
    return start <= end;
}
```

- ▶ Es necesario un método auxiliar que lleve la cuenta del rango en el que estamos buscando [start–end]

```
public static boolean member(int elem, int [] arr) {  
    if (elem < arr[0] || elem > arr[arr.length - 1])  
        return false;  
    else  
        return memberRec(elem, arr, 0, arr.length-1);  
}
```

```
private static boolean memberRec(int elem, int [] arr, int  
    start, int end) {  
    if (start > end)    return false;    /* caso base */  
    int m = (start + end) / 2;  
    if (elem == arr[m]) return true;    /* caso base */  
    if (elem < arr[m]) return memberRec(elem, arr, start, m-1);  
                        return memberRec(elem, arr, m+1, end);  
}
```

- ▶ Las listas de posiciones se pueden definir de forma recursiva
 - ▶ Como una secuencia de nodos que, o bien es vacía, o está formada por un nodo seguido por una secuencia de nodos
- ▶ Podemos definir métodos recursivos para explotar esta definición

```
public static <E> void show(PositionList<E> list) {  
    if (list != null) showRec(list, list.first());  
}
```

```
private static <E> void showRec(PositionList<E> list,  
    Position<E> cursor) {  
    if (cursor != null) {  
        System.out.println(cursor.element());  
        showRec(list, list.next(cursor));  
    }  
}
```