Tema 2 Programación Recursiva

Estrategias de Programación y Estructuras de Datos

CA Guadalajara (UNED)



En primer lugar, se debe presentar el concepto de **recursión**. La **recursión** es un método matemático que se llama **a sí mismo**, en un contexto donde cada llamada es **más simple** que la anterior. Por tanto:

- (Caso base): Es necesario que exista un caso base, que se resuelva sin necesidad de usar la recursividad.
- (Progresión): Cada llamada recursiva debe ir progresando hacia el caso base.



Para definir una **función/método recursivo**, se deben identificar los siguientes parámetros:

- 1. Identificar la función recursiva.
- 2. Identificar el caso base (no reducible y por tanto, su resultado)
- 3. Identificar la función para combinar/reducir la complejidad en las llamadas.

Lo vemos en un par de ejemplos. El primero el factorial:

```
1. Fact(n) = n * Fact(n-1)
2. Si n=0 -> 0! = 1
3. Si n>0 -> n! = n * Fact (n-1)

return 1;
else

return n * factorial (int n) {
    return n * factorial (n - 1);
}
```



```
fact(4) = fact(3)*4
                                                     int fact(int n)
                                                           if(n==0) caso no recursivo
            fact(3) = fact(2) * 3
                                                             return 1; solución no recursiva
                                                           return fact(n-1) * n;caso recursivo
                                                                 Simplificación
                                                                               combinación
                        fact(2) = fact(1) *2
                                    fact(1) = fact(0) *1
                                                   fact(0) = 1
```

El segundo el cálculo de término e-nésimo de la serie de Fibonacci:

```
1. F(n) = F(n-1) + F(n-2)
```

- 2. Si $n=0 \rightarrow F(0) = 0$ y Si $n=1 \rightarrow F(1)=1$
- 3. Si n>0 -> F(n) = F(n-1) + F(n-2)

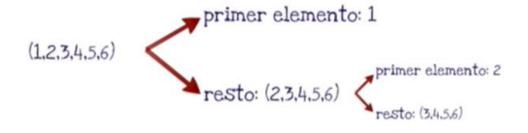
```
int fibonacci(int n) {

if (n>1){
    return fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2); //función recursiva
}
else if (n==1) { // caso base
    return 1;
}
else if (n==0){ // caso base
    return 0;
}
else{ //error
    System.out.println("El tamaño debe ser mayor o igual a 1");
    return -1;
}
```



Para una Estructura de Datos básica como las Listas:

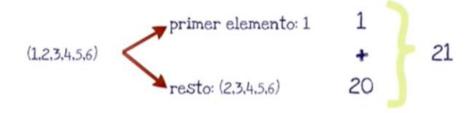
Listas



una lista es una lista vacia o un primer elemento y una lista con el resto



Suma de los elementos de una lista



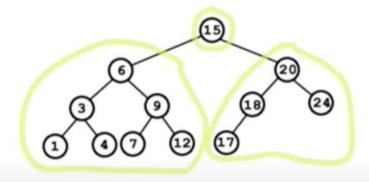
caso no recursivo **suma**(lista_vacía) = 0

caso recursivo



Para una Estructura de Datos Básica como las Árbol:

árbol

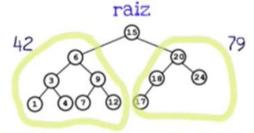


Un árbol binario es: un árbol vacío o bien:

- un nodo raiz
- un Subárbol izquierdo
- un subárbol derecho



Suma de los elementos de un árbol



Suma(árbol) = 15 + 42 + 79

subárbol izquierdo subárbol derecho

caso no recursivo

suma(árbol_vacío) = 0

caso recursivo

suma(árbol) = valor de la raiz

- + Suma(árbol_izquierdo)
- + suma(árbol_derecho)



Existen varios tipos de funciones recursivas en función del número de llamadas recursivas y según el método de disminución de los datos.

- Según el número de llamadas: Existen funciones recursivas lineales, con un único sucesor y funciones recursivas múltiples donde existen varias llamadas recursivas
- Según el métodos de disminución: Mediante mecanismos de tipo sustracción (resta) y división.

Por ejemplo, la función recursiva del factorial es **lineal-sustracción**, la serie Fibonacci es **múltiple-sustracción**



Para el caso de **lineal-división**, lo veremos con un ejemplo práctico de búsqueda dicotómica, asumiendo que el espacio de números está ordenado. La idea es buscar en una lista de números, por ejemplo una array. Se identifica el primero con el que comparar y si es mayor o menor se toma la decisión para el siguiente paso.... Así sucesivamente. Donde:

```
int busqueda_binaria (int A[],int X, int i, int j)
  int medio:
  if (i>i) return 0;
                                                        20
                                                            26
                                                                 31
                                                                     44
                                                                              55
                                                                                      77
  medio = (i+j) / 2;
  if (A[medio] < X)
                                                                    Inicio
         return busqueda binaria(A,X,medio+1,j)
 else if (A[medio] > X)
       return busqueda binaria(A,X,i,medio-1)
else
  return medio;
```

Para el caso de **multiple-división**, sería por ejemplo, recorrer un árbol binario no vacío en **pre-orden**. Para ello, hay que realizar las siguientes operaciones recursivamente en cada nodo, comenzando con el nodo de raíz:

- 1. Primero se accede a la raíz
- 2. Si el hijo izquierdo no está vacío, recorrer el subárbol izquierdo.
- 3. Si el hijo derecho no está vacío, recorrer el subárbol derecho.

```
public void preorden(Nodo a)
  {
    if(!vacioArbol(a))
    {
       System.out.print(a.getDato()+ " ");
       preorden(getIzqArbol(a));
       preorden(getDerArbol(a));
    }
  }
}
```



Conclusión

$$F(5) = F(4) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(2)$$

$$F(3) = F(2) + F(1)$$

$$F(3) = F(2) + F(1)$$

$$F(4) = F(3) + F(2)$$

$$F(3) = F(2) + F(1)$$

$$F(4) = F(3) + F(2)$$

$$F(3) = F(2) + F(1)$$

$$F(2) = F(1) + F(0)$$

$$F(3) = F(2) + F(1)$$

$$F(4) = F(3) + F(2)$$

$$F(3) = F(2) + F(1)$$

$$F(4) = F(3) + F(2)$$

$$F(3) = F(2) + F(1)$$

$$F(4) = F(3) + F(2)$$

$$F(3) = F(2) + F(1)$$

$$F(4) = F(3) + F(2)$$

$$F(3) = F(2) + F(1)$$

$$F(4) = F(3) + F(2)$$

$$F(3) = F(2) + F(1)$$

$$F(4) = F(3) + F(2)$$

$$F(3) = F(2) + F(1)$$

$$F(4) = F(3) + F(2)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) = F(3) + F(3)$$

$$F(4) = F(3) + F(3)$$

$$F(3) =$$

Tema 2 Programación Recursiva

Estrategias de Programación y Estructuras de Datos

CA Guadalajara (UNED)

