

RECUSIÓN

- Introducción
- Funciones recursivas
- Programas recursivos
- Demostración por recursividad
- Eliminación de la recursión

INTRODUCCIÓN

Definiciones recursivas de sumas y productos

- Existe una notación para indicar sumas de muchos términos: Σ (sigma)
- Se hará una definición *recursiva* de la notación *sigma* y se aplicará para demostrar resultados que contienen sumas por *inducción matemática*.

- Si se desea obtener ...

$$a_m + a_{m+1} + \dots + a_n$$

se escribe en la forma ...

$$\sum_{i=m}^n a_i$$

Por lo tanto ...

$$\sum_{i=m}^n a_i = a_m + a_{m+1} + \dots + a_n$$

donde ...

i es el índice de la suma
 m es la cota inferior
 n es la cota superior

Ejemplo:

Expresar la suma de los números enteros del 3 al 20 empleando la notación sigma

$$\sum_{i=3}^{20} i$$

- Se puede sustituir el + por otros operadores, tales como $\times$, $\wedge$ (&) y $\vee$
- Para expresar un producto, se emplea el símbolo $\prod$
- Si se desea obtener ...

$$a_m \times a_{m+1} \times \dots \times a_n$$

se escribe en la forma ...

$$\prod_{i=m}^n a_i = a_m \times a_{m+1} \times \dots \times a_n$$

- Así pues, se puede expresar ...

$$\bigvee_{i=m}^n P_i = P_m \vee P_{m+1} \vee \dots \vee P_n$$

$$\bigwedge_{i=m}^n Q_i = Q_m \wedge Q_{m+1} \wedge \dots \wedge Q_n$$

- Generalizando ...

$$\bigotimes_{i=m}^n R_i = R_m \otimes R_{m+1} \otimes \dots \otimes R_n$$

PROGRAMAS RECURSIVOS

- Expresar la suma de los números enteros del 3 al 20 empleando la notación sigma

$$\sum_{i=3}^{20} i$$

```
Program Suma;  
{Suma de los enteros del 3 al 20}  
Var n,suma,i : integer;  
Begin  
    n:=20; {Inicializa cota sup}  
    suma:=0; {Inicializa sumatoria}  
    i:=3; {Inicializa cota inf}  
    While i<n do  
        Begin  
            i:=i+1;  
            suma:=suma+i;  
        End;  
    End.
```

RECURSIVIDAD EN LOS PROGRAMAS

- Los procedimientos *recursivos* son aquellos que se invocan a sí mismos

Ejemplos: El método de ordenamiento Quick Sort y la Búsqueda Binaria

Datos en el Quick Sort:

<i>Vector</i>	Arreglo de números naturales
<i>INI</i>	Extremo izquierdo del subconjunto de elementos del Vector
<i>FIN</i>	Extremo derecho del subconjunto de elementos del Vector
<i>flag</i>	Bandera para controlar las iteraciones
<i>pos</i>	Posición del elemento pivote

```
void QSORT(int INI, int FIN)
{
    int izq=INI, der=FIN, pos=INI, aux, flag=1;

    while(flag)
    {
        flag=0;

        while (VECTOR[pos]<=VECTOR[der] && pos!=der)
            der--;

        if (pos!=der)
        {
            aux=VECTOR[pos]; VECTOR[pos]=VECTOR[der];
            VECTOR[der]=aux;
            pos=der;
            izq++;

            while (VECTOR[pos]>=VECTOR[izq] && pos!=izq)
                izq++;

            if (pos!=izq)
            {
                aux=VECTOR[pos]; VECTOR[pos]=VECTOR[izq];
                VECTOR[izq]=aux;
                pos=izq;
                der--;
                flag=1;
            }
        }
    }

    if (pos-1>INI)
        QSORT(INI, pos-1);
    if (FIN>pos+1)
        QSORT(pos+1, FIN);
    return;
}
```

Datos en la Búsqueda Binaria:

<i>Vector</i>	Arreglo de números naturales
<i>Clave</i>	Número que se desea buscar
<i>Primero</i>	Parámetro de inicio del intervalo donde se desea buscar
<i>Ultimo</i>	Parámetro final del intervalo donde se desea buscar
<i>Pos</i>	Indica la celda del arreglo que contiene el número buscado

- El vector está ordenado en forma ascendente, o sea, $Vector[i+1] > Vector[i]$
- El procedimiento *Buscar* recibe los parámetros (*Primero*, *Ultimo*, *Clave*) y trabaja con el intervalo comprendido entre *Primero* y *Ultimo*.

```
int BUSCAR(int primero, int ultimo, int clave)
{
    int medio,pos=0;
    if(primeros>ultimo)
        return(-1);

    medio=(primero+ultimo) / 2;

    if(clave<VECTOR[medio])
        pos=BUSCAR(primero, medio-1, clave);
    else
        if(clave>VECTOR[medio])
            pos=BUSCAR(medio+1, ultimo, clave);
        else
            pos=medio;
    return(pos);
}
```


DEMOSTRACIÓN POR RECURSIVIDAD

- Son *demostraciones inductivas* no necesariamente relacionadas con los números naturales
- Es mas general que la *inducción matemática* de los números naturales
- Se puede aplicar para la evaluación de expresiones lógicas de *cálculo de predicados*, ya que las proposiciones lógicas cumplen con ciertas propiedades
- *P. ejem.* Puede emplearse para mostrar que todas las expresiones lógicas pueden evaluarse por medio de su tabla de verdad.
- Para ello, se toma cualquier expresión lógica *x* y se demuestra que tiene un valor de verdad.
- Si *x* es atómica, su valor de verdad está dado por asignación (caso base)

- Si **x** es molecular, se divide en sus componentes y si cada uno de ellos tiene un valor de verdad, entonces **x** también lo tiene.
- De esta forma, el problema se reduce recursivamente a subproblemas (hasta alcanzar el caso base)

CONSIDERACIONES EN LA DEMOSTRACIÓN POR RECURSIVIDAD

- Es crucial que la **recursividad** llegue a su fin
- Se debe introducir la noción de **sucesión descendiente** (sucesión de elementos cada vez más pequeños)
- Si todas las **sucesiones descendientes** es **finita** se denomina **dominio bien fundado**.
- P. ejem. Al utilizar **recursividad** en **programación**, se debe reducir el problema a cada llamada recursiva; en caso contrario, el programa podría no terminar.

EL PRINCIPIO DE DEMOSTRACIONES POR RECURSIVIDAD

- Para demostrar que $\forall x \ P(x)$ es necesario efectuar los pasos:

Dominio fundado	bien Seleccionar un predicado G y demostrar las sucesiones finitas de G
Base inductiva	Si x es mínima, demostrar $P(x)$
Hipótesis inductiva	Se selecciona un x y se asume que $P(x)$ para todos los y que satisfagan $G(x,y)$
Paso inductivo	Se demuestra $P(x)$
Conclusión	$\forall x \ P(x)$

ELIMINACIÓN DE LA RECURSIÓN

- La *recursividad* es una herramienta poderosa para crear algoritmos claros.
- Sin embargo, puede ocupar demasiada memoria
- Una subrutina, puede tener *variables locales* y *parámetros* y cuando se hace una llamada recursiva, éstos deben conservarse, así como la *dirección de retorno*.
- Para evitar la recursividad, se utilizan las *pilas* (almacenando los valores de las variables locales y los parámetros).
- **P. ejem.** Considere el siguiente vector a ordenar mediante el algoritmo Quick Sort, donde el número 15 es el pivote:

INI		pos					FIN
0	1	2	3	4	5	6	7
12	8	15	16	44	27	67	35
1er. Grupo		Pivote	2º. Grupo				

Al encontrar la posición final del elemento pivote, el vector original se divide en dos grupos:

1er. Grupo	Desde INI hasta pos-1
2º. Grupo	Desde pos+1 hasta FIN

3
0

PilaMenor

7
1

PilaMayor