

**ARBOLES**  
**ARBOLES BINARIOS ORDENADOS.**  
**REPRESENTACIÓN Y OPERACIONES**



# ARBOLES - CONCEPTOS

## Características

Cada elemento del árbol se relaciona con cero o más elementos a quienes llama **hijos**.

Si el árbol no está vacío, hay un único elemento al cual se llama **raíz** y que no tiene **padre** (predecesor), es decir, no es hijo de ningún otro.

Todo otro elemento del árbol posee un único padre y es un descendiente (hijo del hijo del hijo, etc.) de la raíz.

# ARBOLES - CONCEPTOS



## Características

Es una estructura de datos homogénea.

Es una estructura de datos dinámica.

Es una estructura no lineal, ya que cada nodo puede tener 0,1 o más sucesores.

Es una estructura de datos jerárquica.

# ABO- OPERACIONES



Operaciones continuación:

Recorridos posibles

Mínimo y máximo

# OPERACIONES - Inicializar

---

```
Procedure Inicializar (var a:arbol);
```

```
Begin
```

```
    a:= nil;
```

```
End;
```

# ABO - AGREGAR

```
Procedure Agregar ( Var A : arbol; dato : elemento);           {Recursivo}
```

```
Begin
```

```
  if A = nil Then begin  { Llegué al final de la rama }
```

```
    New( A );
```

```
    A^.dato := dato;
```

```
    A^.izq := nil;
```

```
    A^.der := nil;
```

```
  end
```

```
else
```

```
  if dato < A^.dato Then Agregar(A^.izq, dato)
```

```
  else Agregar(A^.der, dato);
```

```
End;
```

¿Cómo funciona la recursión

¿Cómo se realizan los enganches?

¿Qué ocurre con los repetidos?

¿Qué pasa si los valores insertados están ordenados?

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

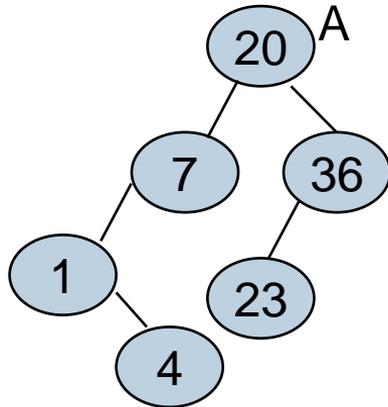
- Recorrido de un árbol: permite desplazarse a través de un árbol en forma tal que, cada nodo sea visitado una y solo una vez.

Existen varios métodos

- **Recorrido En – Orden**
- **Recorrido Pre – Orden**
- **Recorrido Post – Orden**

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

Una opción mas eficiente para el recorrido en orden:

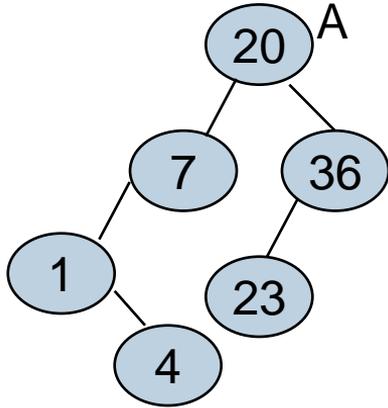


```
Procedure enOrden ( a : arbol );  
begin  
  if ( a^.izq <> nil ) then enOrden (a^.izq);  
  write (a^.dato);  
  if ( a^.der <> nil ) then enOrden (a^.der);  
end;
```

Imprime los elementos de menor a mayor

1 4 7 20 23 36

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

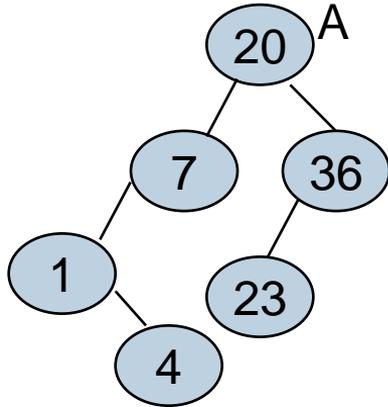


Imprime los elementos de mayor a menor

4 1 7 23 36 20

```
Procedure postOrden ( a : arbol );  
begin  
  if ( a <> nil ) then begin  
    postOrden ( a^.izq )  
    postOrden ( a^.der )  
    write ( a^.dato )  
  end;  
end;
```

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones



```
Procedure preOrden ( a : arbol );  
begin  
  if ( a <> nil ) then begin  
    write (a^.dato)  
    preOrden (a^.izq)  
    preOrden (a^.der)  
  end;  
end;
```

Imprime los elementos en orden jerárquico

20 7 1 4 36 23

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

¿Cómo se localiza el nodo con valor mínimo en un árbol binario de búsqueda en forma recursiva?

¿Cómo se localiza el nodo con valor máximo en un árbol binario de búsqueda en forma recursiva?

# ABO – OPERACIONES – Mínimo

```
Program uno;
```

```
Type
```

```
  arbol = ^nodo;
```

```
  nodo = record
```

```
    elem:integer;
```

```
    hi:arbol
```

```
    hd:arbol
```

```
end;
```

```
{Implementar procedimientos}
```

```
Var
```

```
a,pundato: arbol; n:integer;
```

```
Begin
```

```
  inicializar(a); cargar(a);
```

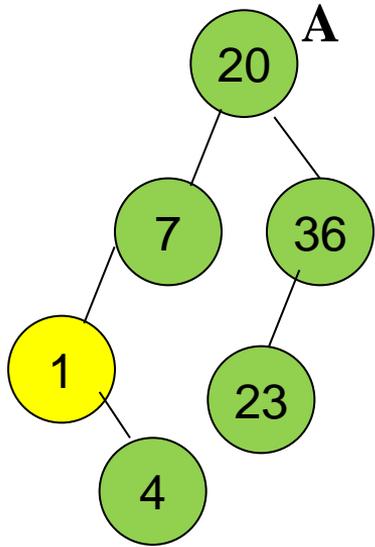
```
  pundato:= mínimo(a);
```

```
  if (pundato <> nil) then
```

```
    write(pundato^.elem);
```

```
End.
```

# ABO – OPERACIONES – Mínimo



Se comienza el recorrido por la raíz (20).

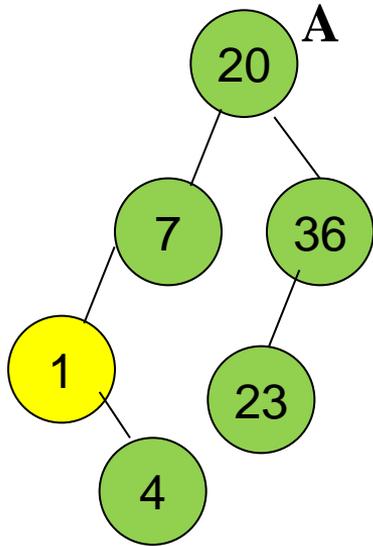
Al tener hijo izquierdo se elige el mismo para seguir el recorrido (7).

Como el 7 también posee hijo izquierdo se toma nuevamente su hijo izquierdo para seguir su recorrido.

Por último como el 1 no posee hijo izquierdo se determina que es el valor más chico del árbol.

Qué ocurre si el árbol es nil?

# ABO – OPERACIONES – Mínimo



```
function minimo ( a:arbol): arbol;      {Recursiva}
begin
  if a=nil then minimo:=nil
  else if a^.izq = nil then minimo:= a
        else minimo:=minimo(a^.izq)
  end;
```

¿Y el máximo?

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

```
Function Buscar_Max ( a:arbol): arbol;
```

**{Iterativa}**

```
begin
```

```
  if a <> nil then
```

```
    while (a^.der<> nil) do
```

```
      a := a^.der;
```

```
  Buscar_max := a;
```

```
end;
```

# Operaciones: ABO



Ejercicios que utilizan arboles

Buscar un elemento

Imprimir el contenido de un árbol

Borrar un nodo del árbol

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

Cómo utilizo los algoritmos anteriores para realizar un módulo que devuelva la suma de los elementos del árbol?

```
Program uno;  
Type  
  arbol....  
  
Var  
  a: arbol;  
  sum: integer;  
Begin  
  sum:=0;  
  a:=nil;  
  cargar (a); {generar árbol}  
  sumar (a, sum);  
End.
```

```
Procedure sumar (a: arbol; var s: integer);  
Begin  
  If (a <> nil) then begin  
    s:= s + a^.dato;  
    sumar (a^.hi, s);  
    sumar (a^.hd, s);  
  end;  
End.
```

¿Inicialización de s?  
El árbol pasado por valor.

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

- Operación Buscar: localiza un elemento X en el árbol  
`Buscar (A: arbol; x:elemento) : arbol`

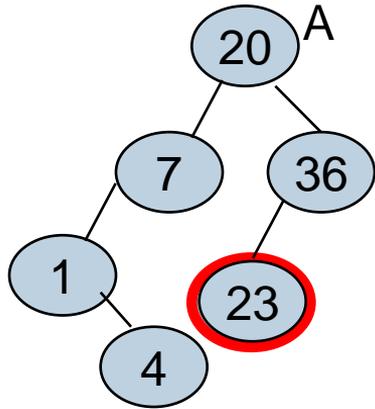
Esta operación retorna un puntero al nodo en el árbol A que tiene valor x o Nil si no existe.

Se presentan una solución recursiva y una solución iterativa

La versión iterativa de la operación Buscar devuelve un valor booleano que indica si el dato se encuentra o no en el árbol.

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

Supongamos que se quiere buscar el valor 23.



¿Qué debe devolver si el árbol está vacío?

¿Para que sirve que sea un ABB?

Empiezo recorriendo el árbol por su raíz, como no es el valor buscado se compara  $20 < 23$ , por lo tanto la búsqueda debe continuarse por el subárbol derecho a 20.

Luego se compara 36 con 23, como no es el valor buscado y  $23 < 36$  se debe buscar por su árbol izquierdo.

Al comparar  $23 = 23$  se devuelve ese nodo.

¿Si el elemento que buscábamos es 24 hasta donde recorro?

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

## Solución Recursiva

**Function** Buscar (a:arbol; x:elemento): arbol;

**begin**

**if** (a=nil) **then** Buscar:=nil

**else if** (x= a^.dato) **then** Buscar:=a

**else**

**if** (x < a^.dato) **then**

Buscar:=Buscar(a^.izq ,x)

**else**

Buscar:=Buscar(a^.der ,x)

**end;**

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

## Solución Iterativa

**Function** Buscar ( A : arbol; Dato:itemType): Boolean;

*{ Retorna True si Dato es un nodo del árbol, False en caso contrario}*

**Var** auxi : arbol;

**Begin**

auxi := A;

**while** (auxi <> nil) **and** (auxi^.dato <> Dato) **do**

**if** Dato < auxi^.dato **Then** auxi := auxi^.izq

**Else** auxi := auxi^.der;

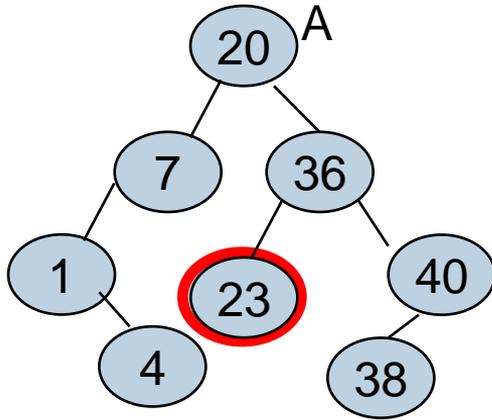
Buscar := (auxi <> nil );

**End;**

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

## □ Borrado de un nodo del árbol

Se deben considerar diferentes situaciones:

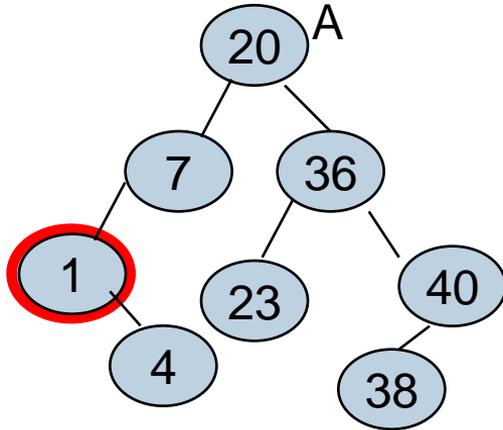


1. Si el nodo es una hoja

✓ Se puede borrar inmediatamente (actualizando direcciones)

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

## 2. Si el nodo tiene un hijo

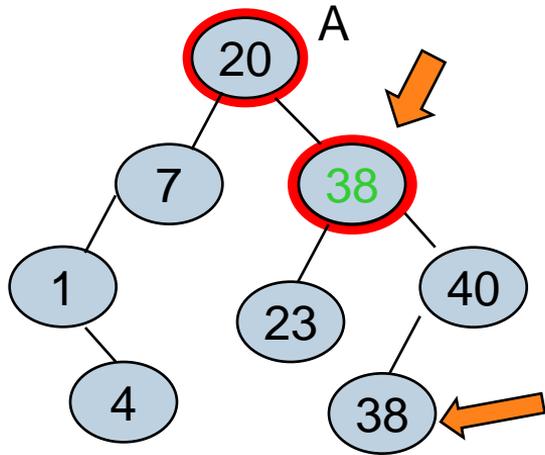


- ✓ Si **el nodo tiene un hijo**, el nodo puede ser borrado después que su padre actualice el puntero al hijo del nodo que se quiere borrar.

# Árboles Binarios Ordenados - Operaciones

## 3. Si el nodo tiene dos hijos

*Se asume una estrategia...*



1. Se busca el valor a borrar (ej 36).
2. Se busca y selecciona el hijo mas a la izquierda del subárbol derecho del nodo a borrar (o el hijo mas a la derecha del subárbol izquierdo). ¿Por qué?
3. Se intercambia el valor del nodo encontrado por el que se quiere borrar
4. Se llama al borrar a partir del hijo derecho con el valor del nodo encontrado. ¿Qué característica tiene ese nodo encontrado?

# Árboles Binarios Ordenados - Borrado

```
Procedure Borrar ( x:elemento; var a: arbol; var ok:boolean);
  Var
    aux : arbol;
begin
  if a=nil then ok:=false
  else begin
    if (x<a^.dato) then Borrar(x,a^.izq,ok) {Busco en el subarbol izquierdo}
    else if (x>a^.dato) then Borrar (x,a^.der,ok) {Busco en el sub.derecho}
      else begin {solo hijo a derecha}
        if a^.izq =nil then begin
          aux := a;
          a := a^.der;
          dispose (aux);
        end
      end
  end
end
```

# Árboles Binarios Ordenados - Borrado

**else** *{solo hijo a izquierda}*

**if** a^.der = nil **then begin**

aux := a;

a := a^.izq;

dispose (aux);

**end**

*{2 hijos. Reemplazo con el más pequeño de la derecha}*

**else begin**

aux := buscar\_Min(a^.der)

a^.dato := aux^.dato;

Borrar(a^.dato,a^.der,ok);

**End**

**End**

**End**

Procedure Borrar ( x:elemento; var a: arbol; var ok:boolean);

Var

aux : arbol;

begin

if a=nil then ok:=false

else begin

if (x<a^.dato) then Borrar(x,a^.izq,ok) {Busco en el subarbol izquierdo}

else if (x>a^.dato) then Borrar (x,a^.der,ok) {Busco en el sub.derecho}

else begin *{solo hijo a derecha}*

if a^.izq =nil then begin

aux := a;

a := a^.der;

dispose (aux);

end

**else***{solo hijo a izquierda}*

**if** a^.der =nil **then begin**

aux := a;

a := a^.izq;

dispose (aux);

**end**

*{2 hijos. Reemplazo con el más pequeño de la derecha}*

**else begin**

aux := buscar\_Min(a^.der)

a^.dato := aux^.dato;

Borrar(a^.dato,a^.der,ok);

**End**

**End**

**End**

# Repaso de Estructuras de datos conocidas hasta el momento

## **Estructuras de Datos - Características**

- 1. Tienen un comportamiento propio**
- 2. Soportan operaciones**
  - propias**
  - generales**

# Repaso de Estructuras de datos conocidas hasta el momento

**3.** Representan una colección de elementos que desde el punto de vista del dispositivo donde residen pueden ser:

→ **persistentes**

**archivos (no los estudiamos acá...)**

→ **volátiles**

**arreglos**

**registros**

**conjunto**

**listas enlazadas**

**árboles**

**string**

# Repaso de Estructuras de datos conocidas hasta el momento

## 4. La colección de elementos pueden ser:

→ **homogéneos**

**arreglos**

**conjunto**

**listas enlazadas**

**árboles**

**string**

→ **heterogéneos**

**registros**

# Repaso de Estructuras de datos conocidas hasta el momento

## 5. Se pueden implementar de forma:

- **estática**
- **dinámica**

## 6. Se accede a sus elementos de manera:

- **secuencial**
- **directa**

# ARBOLES - CONCEPTOS

## LISTAS SIMPLES

Homogénea

Dinámica

Un sucesor para c/nodo

Un solo predecesor

Lineal

## ARBOLES

Homogénea

Dinámica

Múltiples sucesores p/c/ nodo

Un solo predecesor

Estructura jerárquica