Árboles Definiciones

Verónica E. Arriola-Rios

Facultad de Ciencias, UNAM

15 de octubre de 2023



- Obsérvese que, aunque las definiciones siguentes son tipos de datos recursivos, éstos se pueden programar utilizando dos métodos:
 - On referencias de unos miembros a otros.
 - ② Colocando a los miembros dentro de arreglos de espacio contiguo.

Árboles

- **1** Árboles
- 2 Recorridos

Temas

- Árboles
 - Definiciones
 - Características
 - Árboles n-arios

Un árbol es una colección de elementos llamados nodos, uno de los cuales se distingue como raíz, junto con una relación de «paternidad» que impone una estructura jerárquica sobre los nodos Vargas Villazón, Lozano Moreno y Levine Gutiérrez 1998. Formalmente:

- 1 Un solo nodo es, por sí mismo, un árbol. Ese nodo es también la raíz de dicho árbol.
- 2 Supóngase que n es un nodo y que $A_1, A_2, ..., A_k$ son árboles con raíces $n_1, n_2, ..., n_k$, respectivamente. Se puede construir un árbol nuevo haciendo que n se constituya en el padre de los nodos $n_1, n_2, ..., n_k$. En dicho árbol, n es la raíz v $A_1, A_2, ..., A_k$ son los subárboles de la raíz. Los nodos $n_1, n_2, ..., n_k$ reciben el nombre de hijos del nodo n.

Definición de árbol 2

Un árbol T es un conjunto de nodos finito y distinto del vacío.

$$T = r \cup T_1 \cup T_2 \cup ... \cup T_n = \{r, T_1, T_2, ..., T_n\}$$
(1)

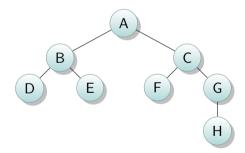
con las siguientes propiedades:

- Se designa a un nodo r, como la raíz del árbol.
- 2 Los nodos restantes se dividen en $m\geqslant 0$ conjuntos ajenos (subconjuntos) $T_1,T_2,...,T_n$, los cuales son a su vez un árbol

$$T_{C} = \{D, \{E, \{F\}\}, \{G, \{H, \{I\}\}, \{J, \{K\}, \{L\}\}, \{M\}\}\}\}$$
 (2)

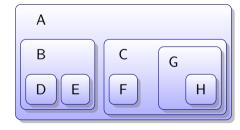
- 1 elemento: $T_a = \{A\}$
- 2 elementos: $T_b = \{B, \{C\}\}\$
- varios elementos: $T = \{A, \{B, \{D\}, \{E\}\}, \{C, \{F\}, \{G, \{H\}\}\}\}\}$

Como gráfica:



Ojo: es necesario determinar la raíz, pues en principio se puede tomar cualquier nodo y de él cuelgan todos los demás.

Como conjuntos:



Código C#

14

16 17

18 19

Código: Nodo para árbol

```
public class Nodo <T>
    public T Dato { get; private set; }
    private List < Nodo < T >>? _ hijos;
    public Nodo(T dato)
        Dato = dato:
    public void AgregaHijo(Nodo<T> hijoNuevo)
        if(_hijos == null)
             hijos = new List < Nodo < T >> ();
        _hijos.Add(hijoNuevo);
```

Código: Árbol

```
public class Arbol<T>
{
    private Nodo<T>? _raiz;

    public Nodo<T>? Raiz
    {
        get => _raiz;
        private set => _raiz = value;
    }
}
```

Verónica E. Arriola-Rios Definiciones Facultad de Ciencias, UNAM

10

Temas

- Árboles
 - Definiciones
 - Características
 - Árboles n-arios

Terminología

Considérese el árbol $T = \{r, T_1, T_2, ..., T_n\}, n \ge 0.$

Grado de un nodo: el número de subárboles asociados a él.

Ej: grado(T) = n

Hoja: un nodo de grado cero (no tiene subárboles).

Hijo: la raíz r_i del subárbol T_i del árbol r es *hija* de r. El término *nieto* se define análogamente.

Padre: el nodo raíz r del árbol T es el *padre* de todas las raíces r_i de los subárboles T_i , $1 \leqslant i \leqslant n$. El término *abuelo* se define análogamente. La relación Padre-Hijo es representada por una *arista* dirigida.

Hermanos: dos raíces r_i y r_j de subárboles distintos T_i y T_j de un árbol T son hermanos.

Nodo intermedio: un nodo que no es raíz ni hoja.

Definición:

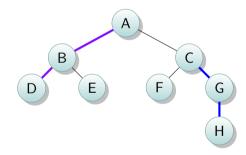
• Dado un árbol T que contiene al conjunto de nodos R, un *camino* en T se define como una secuencia de nodos distinta del vacío:

$$C = \{r_1, r_2, ..., r_k\},\tag{3}$$

donde $r_i \in R$, para $1 \le i \le k$ tal que el i-ésimo nodo en la secuencia r_i , es el padre del < i+1 >-ésimo nodo en la secuencia r_{i+1} .

• La longitud del camino C es k-1 (i.e. el número de aristas recorridas).

Caminos



Terminología II

Nivel o Profundidad de un nodo $r_i \in R$ en un árbol A: la longitud del único camino en A desde su raíz r al nodo r_i .

$$raíz \rightarrow nivel 0$$
 (4)

Altura de un nodo $r_i \in R$ en un árbol A es la longitud del camino más largo del nodo r_i a una hoja.

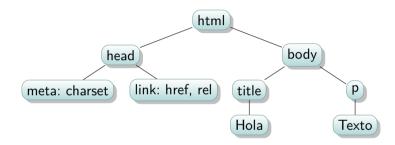
Altura de un árbol A: la altura de su nodo raíz.

Ancestro: Sean r_i y r_j dos nodos del árbol A, r_i es *ancestro* de r_j si existe un camino en A de r_i a r_j . r_i es *ancestro propio* de r_j si $r_i \neq r_j$ (longitud(c) \neq 0).

Descendiente y descendiente propio $\Leftrightarrow \exists P \text{ de } r_i \text{ a } r_j$

(ㅁㅏㅓ롸ㅏㅓㅌㅏㅓㅌㅏ - ㅌ - 쒸٩@

Ejemplo de aplicación



Temas

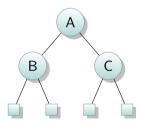
- Árboles
 - Definiciones
 - Características
 - Árboles n-arios
 - Árboles n-arios en arreglos
 - Árboles binarios

Árboles n-arios

Definición

Un árbol n-ario es aquel en que todos sus nodos tienen exactamente n hijos.

Destacan los árboles binarios, en los que cada nodo tiene exactamente dos hijos.



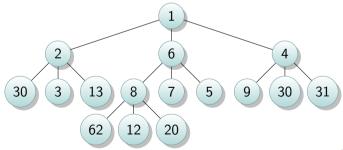
Árboles n-arios

Definición:

Un árbol *n-ario* es un conjunto T de nodos finito con las siguientes propiedades:

- El conjunto es vacío, $T = \emptyset$, o
- 2 El conjunto consiste en una raíz r y exactamente n subárboles n-arios Preiss 1999.

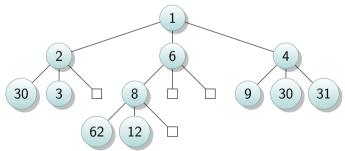
Ej:
$$n = 3$$



Obsérvese que algunos de los subárboles pueden ser vacíos, por lo que en ocasiones se propone como equivalente la definición:

Un árbol *n-ario* es:

- El árbol vacío, $T = \emptyset$, o
- 2 Una raíz r y a lo más n subárboles n-arios.



Verónica E. Arriola-Rios Árboles n-arios Facultad de Ciencias, UNAM

Código Java I

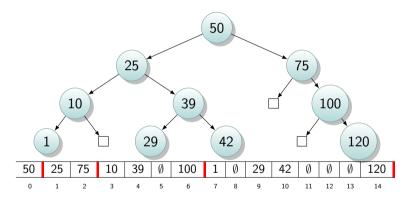
Código: Árbol n-ario

```
using System.Diagnostics.CodeAnalysis;
    public class ÁrbolNArio <T>
        class Nodo
             private ÁrbolNArio <T> _árbol;
             private T dato:
             public T Dato
10
                 get => dato:
13
                 [MemberNotNull(nameof(_dato))]
14
                 set
15
16
                     if (value == null)
17
18
                          throw new NullReferenceException("Datounulo."):
19
20
                     dato = value:
21
22
```

Código Java II

```
23
             private Nodo<T>[] _hijos;
24
25
             public Nodo(ÁrbolNArio <T > árbol, T dato)
26
27
                 _árbol = árbol;
28
                 Dato = dato:
29
                 _hijos = new Nodo <T>[_árbol._grado];
30
31
32
33
        private int _grado;
34
        private Nodo <T>? raíz:
35
36
        public ÁrbolNArio(int grado)
37
38
             if (grado <= 0) throw new ArgumentException("Semnecesitamalmenosmun_hijo"):
39
             _grado = grado;
40
41
```

Ejemplo: árbol binario



hijoIzquierdo(i) \rightarrow 2i + 1 padre(i) \rightarrow $\lfloor (i-1)/2 \rfloor$ hijoDerecho(i) \rightarrow 2(i + 1)

Árboles n-arios en arreglos

Dado que el número de hijos en un árbol n-ario es fijo:

• El tamaño l del arreglo donde se almacenará al árbol es $l=2^h$ donde h es el altura del árbol.

Acceso a hijos y padres

• Es posible determinar la posición del i-ésimo descendiente, dada la posición de su padre.

$$hijo_{j}(i) = ni + (j+1)$$
(5)

donde i es la posición del nodo; j, el índice de su hijo, contando desde cero de izquierda a derecha y n, el grado del árbol.

• Y la posición del padre dada la posición del hijo:

$$padre(i) = \lfloor \frac{i-1}{n} \rfloor$$
 (6)

Verónica E. Arriola-Rios Árboles n-arios Facultad de Ciencias, UNAM

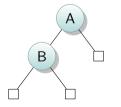
Árboles binarios

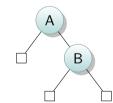
Definición:

Un árbol *binario* es un conjunto T de nodos finito con las siguientes propiedades:

- El conjunto es vacío, $T = \emptyset$, o
- 2 El conjunto consiste en una raíz r y exactamente 2 subárboles binarios T_L y T_R .

$$T = \{r, T_L, T_R\} \tag{7}$$





Código Java

Código: Árbol binario

```
public class ÁrbolBinario <T>
 2
     public class Nodo
 5
        private T _dato;
        private Nodo? hijoI;
        private Nodo? _hijoD;
        public Nodo(T dato, Nodo? hi, Nodo? hd)
10
11
          if (dato == null) throw new NullReferenceException("Datounulo.");
          _dato = dato:
13
          _hijoI = hi;
14
          _hijoD = hd:
15
16
17
18
     private Nodo? raíz:
19
```

Recorridos

- 1 Árboles
- Recorridos

Temas

- Recorridos
 - Tipos de recorridos
 - Recorrido postorden
 - Recorrido preorden
 - Recorrido inorden
 - Recorrido en amplitud



Recorridos

• Cualquier árbol puede ser recorrido en los órdenes siguientes:

Amplitud: Primero la raíz, luego los nodos a profundidad 1, 2, ..., etc.

Preorden: Cada nodo es visitado antes que sus hijos.

Postorden: Los hijos son visitados primero y posteriormente el nodo raíz del

subárbol.

• Los árboles binarios también pueden ser recorridos en:

Inorden: El subárbol izquierdo es visitado primero, luego el nodo raíz y finalmente el subárbol derecho.

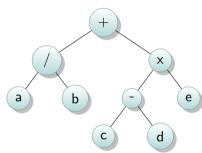
Recorridos

Resumiendo:

- En profundidad (por subárboles)
 - $\bullet \ \ \, \mathsf{Preorden} \colon \, r \to \mathsf{T_L} \to \mathsf{T_R}.$
 - ② Inorden: $T_L \rightarrow r \rightarrow T_R$.
 - $\textbf{ 9 Postorden: } T_L \to T_R \to r.$
- En amplitud (por niveles)

Ejemplos





Preorden: $+/ab \times -cde$ *Prefija

Inorden: $a/b+c-d\times e$ *Ojo, no recuperó los paréntesis automáticamente, si se

agregan se obtiene infija.

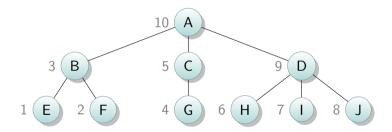
Postorden: $ab/cd - e \times + *Postfija$

(□) (□) (□) (□) (□) (□) (□)

Temas

- Recorridos
 - Tipos de recorridos
 - Recorrido postorden
 - Recorrido preorden
 - Recorrido inorden
 - Recorrido en amplitud

Recorrido postorden



Recorrido postorden con código recursivo

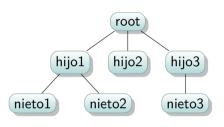
Código: Postorden

```
public class Nodo <T>
        private T _dato;
         public List<Nodo<T>> Hijos { get; set; }
         public Nodo(T dato)
             dato = dato:
             Hijos = new List < Nodo < T >> ();
10
11
         public void VisitaPostorden(Action<T> f)
13
14
             // Visita a los hijos
15
             foreach(Nodo<T> h in Hijos)
16
17
                 h. VisitaPostorden(f):
19
             // Visita este nodo
20
             f(_dato);
21
22
```

Ejemplo de uso

Código: Uso postorden

```
public class UsoPostorden
       public static void Main()
         Nodo<string> raiz = new Nodo<string>("root");
         // hijos
         List < Nodo < string >> hijos1 = raíz. Hijos;
         hijos1.Add(new Nodo < string > ("hijo1"));
         hijos1.Add(new Nodo<string>("hijo2")):
10
         hijos1.Add(new Nodo < string > ("hijo3"));
         // nietos
         Nodo < String > h1 = raiz. Hijos [0]:
13
         h1. Hijos. Add (new Nodo < string > ("nieto1"));
14
         h1. Hijos. Add(new Nodo < string > ("nieto2"));
15
16
         Nodo < String > h3 = raiz. Hijos [2]:
17
         h3. Hijos. Add(new Nodo < string > ("nieto3"));
18
19
         raíz. VisitaPostorden(o => Console. WriteLine(o)):
20
         //h1 VisitaPostorden(o => Console WriteLine(o)):
22
```



```
nieto1
2 nieto2
3 hijo1
4 hijo2
5 nieto3
6 hijo3
7 root
```

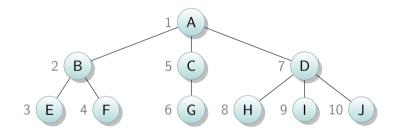
Recorrido postorden con código iterativo

```
public class Árbol <T>
         private Nodo raíz:
                                                              internal class Nodo
         public List<T> RecorridoPostorden()
                                                                  public T Dato { get; set; }
                                                                  public List < Nodo < T >> ? Hijos { get; set; }
             List < T > 1 = new List < T > ():
             bool bajan = true;
                                                                  public Nodo<T>? Padre { get; set; }
             Nodo <T > actual = _raiz, hermano;
             while(actual != null)
10
             { // Llegar al fondo de la rama
11
                 if (bajan) { while(!actual.EsHoja) { actual = actual.Hijos[0]; } }
12
                 1.Add(actual.Dato): // Visita
13
                 if (actual. Padre != null && // Hermano siquiente
14
                     (hermano = actual.Padre.ObténHermanoSiguiente(actual)) != null)
15
16
                     actual = hermano:
17
                     bajan = true;
18
19
                 9159
20
                     // Regresa al padre
21
                     actual = actual.Padre():
                     bajan = false; // Avisar que vamos regresando
23
24
25
             return 1:
26
27
```

Temas

- Recorridos
 - Tipos de recorridos
 - Recorrido postorden
 - Recorrido preorden
 - Recorrido inorden
 - Recorrido en amplitud

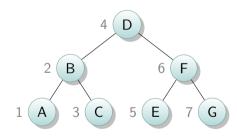
Recorrido preorden



Temas

- Recorridos
 - Tipos de recorridos
 - Recorrido postorden
 - Recorrido preorden
 - Recorrido inorden
 - Recorrido en amplitud

Recorrido inorden

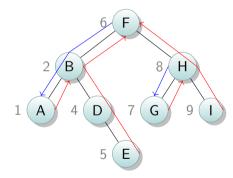


Recorrido inorden con código recursivo

```
public class Nodo<T>
{
    private T _dato;
    private Nodo<T> _hijoI, _hijoD;

public void VisitaInorden(Action<T> f)
    {
        if(_hijoI != null) _hijoI.VisitaInorden(f);
        f(dato);
        if(_hijoD != null) _hijoD.VisitaInorden(f);
}
```

Recorrido inorden con código iterativo



Recorrido inorden con código iterativo

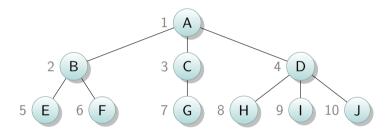
```
public class Árbol <T>
      internal class NodoBinario
        public T Dato { get; set; }
        private NodoBinario HijoI { get; set; }
        private NodoBinario HijoD { get; set; }
        private NodoBinario Padre { get: set: }
10
                                                            11
      private NodoBinario? raíz:
12
13
       public List <T> RecorridoInorden()
                                                           14
14
                                                           15
        List<T> 1 = new List<T>():
                                                            16
        if( raiz == null) return 1:
                                                           17
        Nodo <T > actual = raiz:
                                                           18
        // Llegar al fondo de la rama
        while (actual. HijoI != null)
          actual = actual.HijoI;
                                                           23
```

```
while (actual != null)
  1.Add(actual.Dato); // Visita
  if(actual.HijoD != null)
    actual = actual.HijoD;
    while (actual. HijoI != null)
      actual = actual.HijoI:
  else
    // Subir
    NodoBinario anterior:
   do {
      anterior = actual:
      actual = actual.Padre:
    } while(actual != null && actual.HijoD ==
         ->anterior);
```

Temas

- 2 Recorridos
 - Tipos de recorridos
 - Recorrido postorden
 - Recorrido preorden
 - Recorrido inorden
 - Recorrido en amplitud

Recorrido en amplitud



• Requiere usar una estructura auxiliar explícitamente: una cola.

Recorrido en amplitud

Código: Amplitud

```
public class Nodo <T>
         private T _dato;
         private List < Nodo < T >> hijos;
         public Nodo(T dato)
           _dato = dato;
           _hijos = new List<T>():
10
11
         public void VisitaAmplitud(Action<T> f)
12
13
           Cola < Nodo < T >> cola = new Cola < Nodo < T >> ();
14
           cola.Forma(this):
15
           Nodo <T> temp:
16
           while (!cola. EstáVacía)
17
18
             temp = cola.Atiende();
19
             f(temp.Dato):
20
             foreach(Nodo<T> h in _hijos) { cola.Forma(h); } // Forma a los hijos
21
22
23
```

Bibliografía I

- Cormen, Thomas H. y col. (2009). Introduction to Algorithms. 3rd. The MIT Press.
- Preiss, Bruno (1999). Data Structures and Algorithms with Object-Oriented Design Patterns in Java. John Wiley & Sons.
- Vargas Villazón, América, Jorge Lozano Moreno y Guillermo Levine Gutiérrez, eds. (1998). Estructuras de datos y Algoritmos. John Wiley & Sons, 438 pp.

Licencia

Creative Commons Atribución-No Comercial-Compartir Igual



