

Licenciatura en Ciencia de Datos

Algoritmos II

¿Por qué árboles?

- -Las listas solo nos proveen la capacidad de representar **relaciones** restringidas a **una sola dimensión.**
- A lo sumo, podemos usar estructuras de **pila (LIFO)** o **cola (FIFO)** para dar **prioridad**, pero seguimos en una única dimensión.

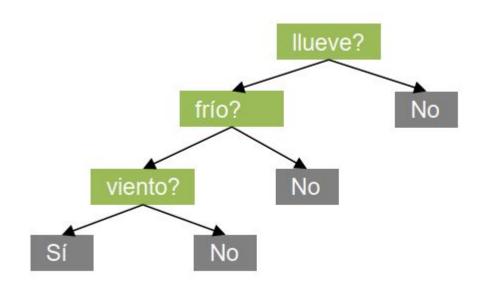
CUANDO NECESITAMOS REPRESENTAR UNA **RELACIÓN JERÁRQUICA** USAMOS **ÁRBOLES!**

Ejemplos

Organigrama

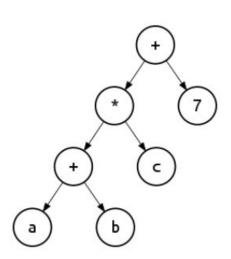


Árbol de decisión

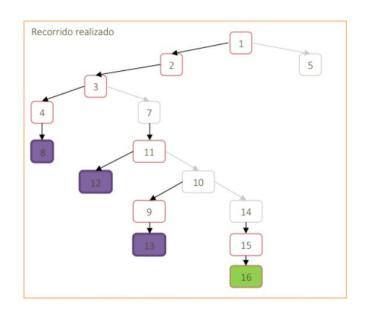


Ejemplos

Árbol de expresión aritmética



Árbol de soluciones



"El árbol es una **estructura** que permite representar un **orden jerárquico** de una **colección de elementos**"

Formalmente:

Un árbol T es un conjunto finito de cero o más nodos (v1, v2, ..., vn) donde:

- existe un nodo especial llamado nodo raíz.
- los nodos restantes se particionan en m ≥ 0 conjuntos disjuntos T1, T2, ..., Tm,
 donde cada Ti es un árbol con el nodo raíz como padre.

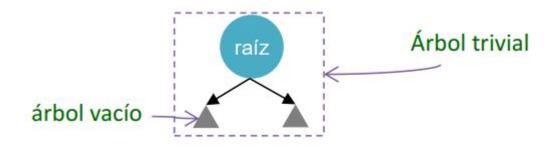
- Un **bosque** es un **conjunto de árboles T1, T2, ..., Tn.** (conjunto de dos o más árboles)
- -Un árbol se compone de:
- nodos o vértices
- arcos o aristas

- -Los árboles tienen **aristas** con dirección **descendente**. Representa la relación **"es padre de"**.
- Nodo Raíz: es tanto padre como ancestro de todos los nodos del árbol.
- -Nodo ancestro: precede a un nodo dado en el árbol y comparte un camino común de conexión con la raíz.
- -Nodo padre: tiene uno o más nodos hijos conectados a él mediante aristas dirigidas = tiene otros nodos descendientes que se originan desde él.
- -Nodo hijo: está directamente conectado a un nodo padre a través de una arista dirigida descendente.

TODO NODO TIENE UN ÚNICO PADRE (EXCEPTO LA RAÍZ) AUNQUE UN NODO PADRE PUEDE TENER MÚLTIPLES NODOS HIJOS!

- -Nodos hoja: no tienen hijos.
- -Nodos hermanos: aquellos que comparten el mismo padre.
- -Nodos primos: comparten el mismo nivel en la jerarquía del árbol, pero no tienen el mismo padre.

- -Árbol vacío: sin nodos.
- -Árbol trivial: sólo tiene un nodo, el raíz. No suele tener aplicación práctica; sirve para tratar situaciones particulares al momento de construir un árbol o modificarlo.

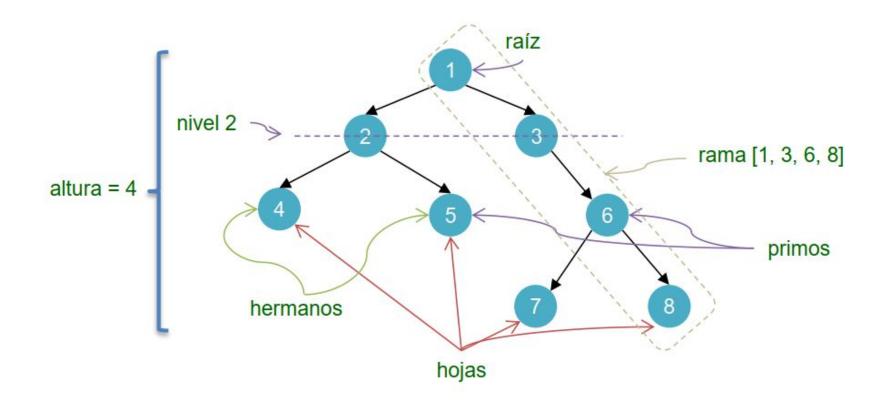


-Aridad: cantidad máxima de hijos que puede tener un árbol.

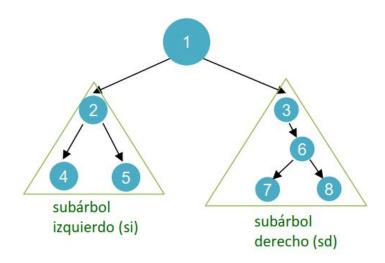
Ej: binario: máximo dos hijos por nodo; ternario: máximo tres hijos por nodo; n-ario: sin límite.

- -Niveles: distancia de un nodo desde la raíz (la raíz está en el nivel 1).
- -Rama: secuencia de nodos que conecta un nodo cualquiera del árbol con la raíz.
- -Altura: se define a partir de la cantidad de niveles del árbol, siendo la longitud de la rama más larga del árbol.

Gráficamente



-Subárbol: una parte del árbol que consta de un nodo y todos sus descendientes, incluido ese nodo. Es un árbol completo, ya que tiene su propia raíz y su propia estructura jerárquica, pero está contenido dentro del árbol más grande.



LOS ÁRBOLES SON <u>ESTRUCTURAS RECURSIVAS</u>, DONDE UN <u>NODO</u> PUEDE TENER VARIOS <u>NODOS HIJOS</u> QUE A SU VEZ SON <u>ÁRBOLES</u>

Implementaciones simples: Árbol Binario

ESTRUCTURA CON RECURSIÓN DIRECTA:



La **ETIQUETA** (dato) de un nodo debería poder representar a cada nodo de forma **simple y única**.

Implementaciones árbol binario

```
from typing import Generic, Optional, TypeVar

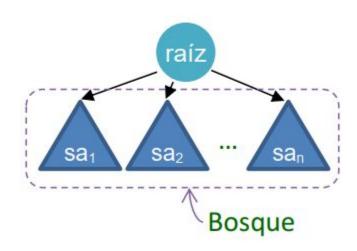
T = TypeVar('T')

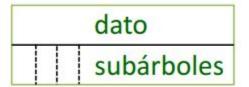
class ArbolBin(Generic[T]):
    def __init__(self, dato: T):
        self.dato: T = dato
        self.si: Optional[ArbolBin[T]] = None # subárbol izquierdo
        self.sd: Optional[ArbolBin[T]] = None # subárbol derercho
```

Si bien es **suficiente** para definir un árbol binario, es **complicada** para representar la abstracción de un **árbol vacío**.

Implementaciones Árbol N-Ario

Estructura con recursión mutua





Implementaciones Árbol N-Ario. Consideraciones

- -A partir de un **cierto nodo** existen **ninguno o más subárboles**, sin restricción en la cantidad.
- -Surge el concepto de **BOSQUE** para representar el **conjunto de árboles**.
- -Un bosque se puede implementar como una Lista(Arbol(a))
- -En esta implementación no existe el concepto de árbol vacío.

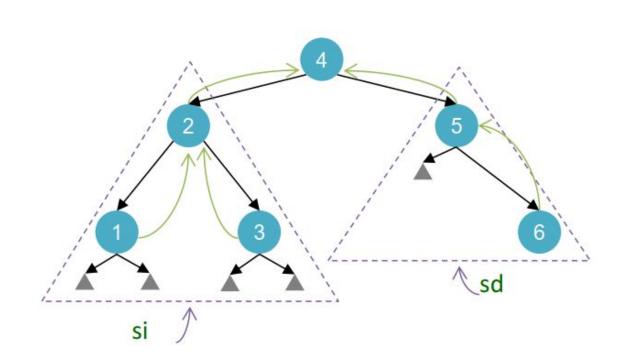
Implementación Árbol N-Ario

```
from typing import Generic, TypeVar
T = TypeVar('T')
class Arbol(Generic[T]):
   def init (self, dato: T):
       self.dato: T = dato
       self.subarboles: Bosque[T] = Bosque()
class Bosque(Generic[T]):
   def init (self):
       self.arboles: list[Arbol[T]] = []
```

Estructuras alternativas para árbol binario

- -Podemos encontrar algunas implementaciones particulares para los árboles.
- -Quien implemente seleccionará la <u>más adecuada para resolver su problema</u>, ya que cada variación tendrá sus ventajas y desventajas.

Árbol binario con acceso al nodo padre



Implementación

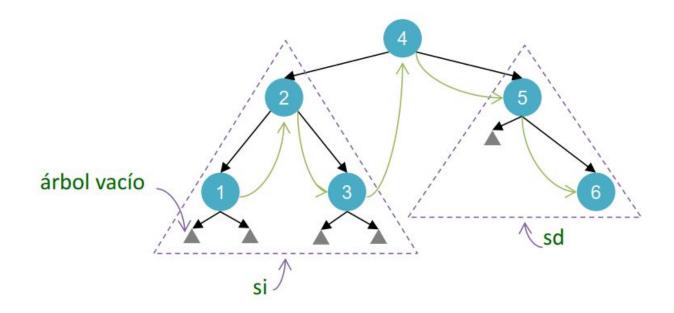
```
class ArbolBin(Generic[T]):
    def __init__(self, dato: T, padre: Optional['ArbolBin'] = None):
        self.dato: T = dato
        self.si: Optional[ArbolBin] = None # subárbol izquierdo
        self.sd: Optional[ArbolBin] = None # subárbol derecho
        self.padre: Optional[ArbolBin] = padre # nodo padre (None para la raíz)

# Ejemplo de uso:
raiz = ArbolBin('A')
b = ArbolBin('B', padre=raiz)
c = ArbolBin('C', padre=raiz)
d = ArbolBin('D', padre=b)
```

Esta versión NO INCLUYE el concepto de árbol vacío!

Incorporación de un campo que apunte al nodo siguiente

-Se realiza de acuerdo a la **estrategia de recorrido del árbol**, en este caso, inorder (lo vamos a ver más adelante).



Implementación

```
from typing import Optional, TypeVar
T = TypeVar('T')
class ArbolBin(Generic[T]):
    def init (self, dato: T):
        self.dato: T = dato
        self.si: Optional[ArbolBin] = None # subárbol izquierdo
        self.sd: Optional[ArbolBin] = None # subárbol derecho
        self.sig: Optional[ArbolBin] = None # siguiente nodo en el recorrido
# Creamos algunos nodos de ejemplo
raiz = ArbolBin('A')
b = ArbolBin('B')
c = ArbolBin('C')
d = ArbolBin('D')
# Establecemos las relaciones de los nodos
raiz.si = b
raiz.sd = c
b.sig = c
```