



# **Algoritmos y Estructuras de Datos**

**Cursada 2019**

**Prof. Alejandra Schiavoni ([ales@info.unlp.edu.ar](mailto:ales@info.unlp.edu.ar))**

**Prof. Catalina Mostaccio ([catty@lifa.info.unlp.edu.ar](mailto:catty@lifa.info.unlp.edu.ar))**

**Prof. Laura Fava ([lfava@info.unlp.edu.ar](mailto:lfava@info.unlp.edu.ar))**

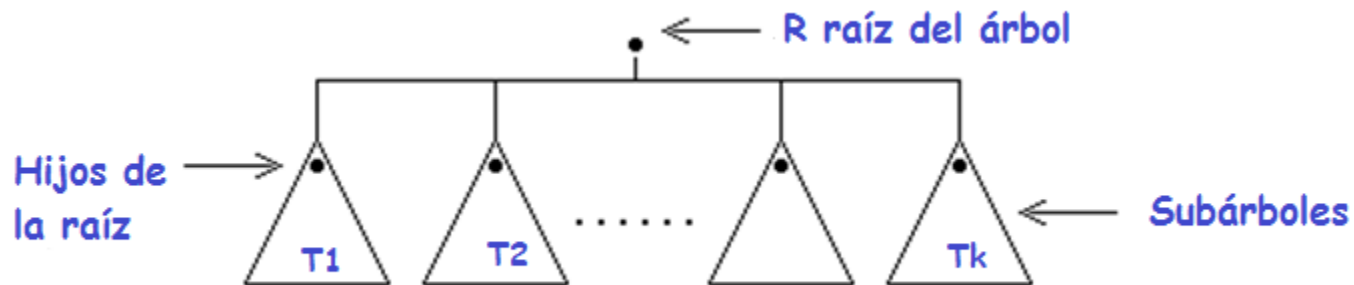
**Prof. Pablo Iuliano ([piuliano@info.unlp.edu.ar](mailto:piuliano@info.unlp.edu.ar))**

# Arbol General

## Definición

*Un árbol general es una colección de nodos, tal que:*

- *puede estar vacía. (Árbol vacío)*
- *puede estar formada por un nodo distinguido  $R$ , llamado **raíz** y un conjunto de árboles  $T_1, T_2, \dots, T_k$ ,  $k \geq 0$  (subárboles), donde la raíz de cada subárbol  $T_i$  está conectado a  $R$  por medio de una arista*



# Arbol General

## Descripción y terminología

- *Grado* del árbol es el grado del nodo con mayor grado.
- *Árbol lleno*: Dado un árbol  $T$  de grado  $k$  y altura  $h$ , diremos que  $T$  es *lleno* si cada nodo interno tiene grado  $k$  y todas las hojas están en el mismo nivel ( $h$ ).

Es decir, recursivamente,  $T$  es *lleno* si:

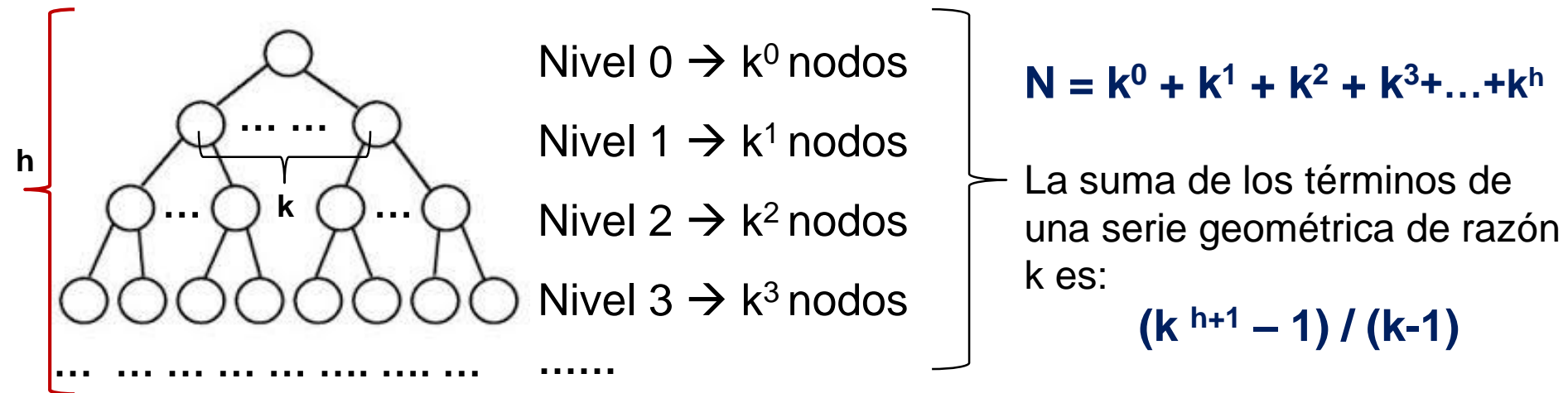
1.  $T$  es un nodo simple ( árbol lleno de altura 0), o
2.  $T$  es de altura  $h$  y todos sus sub-árboles son llenos de altura  $h-1$ .

# Arbol General

## Descripción y terminología

- **Árbol completo:** Dado un árbol  $T$  de grado  $k$  y altura  $h$ , diremos que  $T$  es *completo* si es lleno de altura  $h-1$  y el nivel  $h$  se completa de izquierda a derecha.
- **Cantidad de nodos en un árbol lleno:**

Sea  $T$  un árbol lleno de grado  $k$  y altura  $h$ , la cantidad de nodos  $N$  es  $(k^{h+1} - 1) / (k-1)$  ya que:

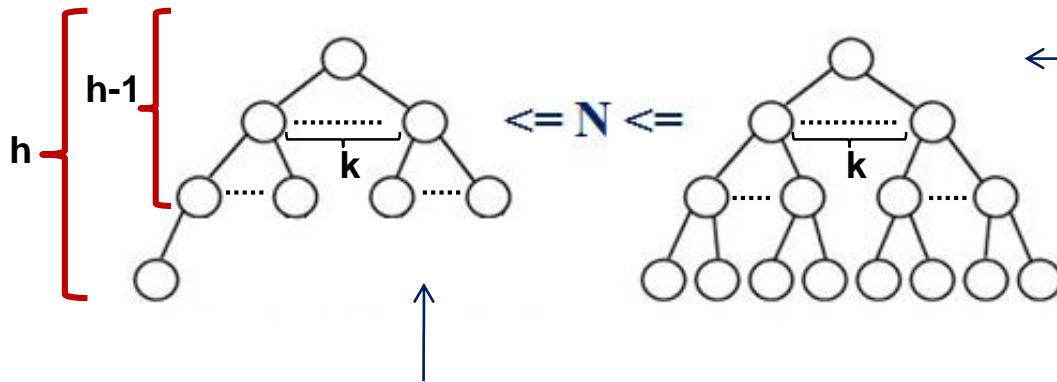


# Arbol General

## Descripción y terminología

- *Cantidad de nodos en un árbol completo:*

Sea  $T$  un árbol completo de grado  $k$  y altura  $h$ , la cantidad de nodos  $N$  varía entre  $(k^h + k - 2) / (k - 1)$  y  $(k^{h+1} - 1) / (k - 1)$  ya que ...



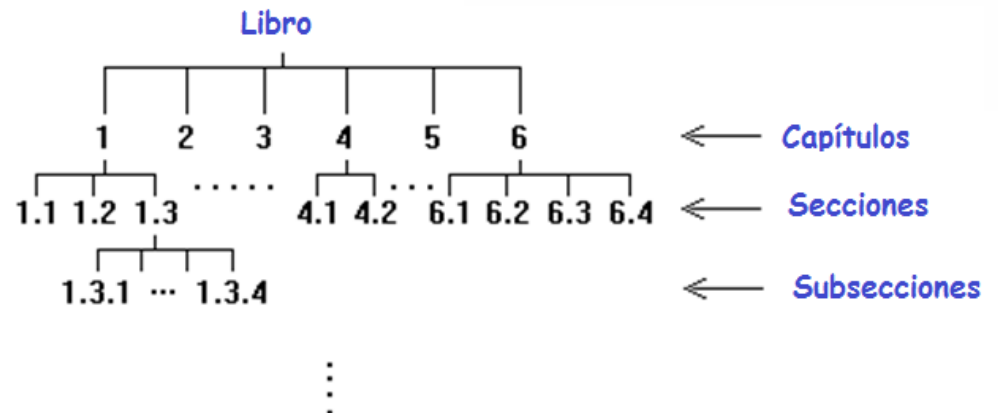
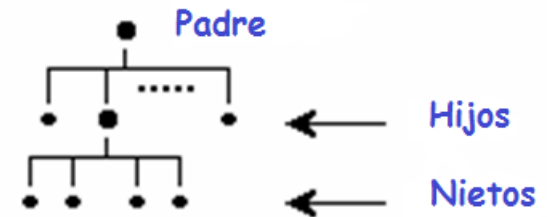
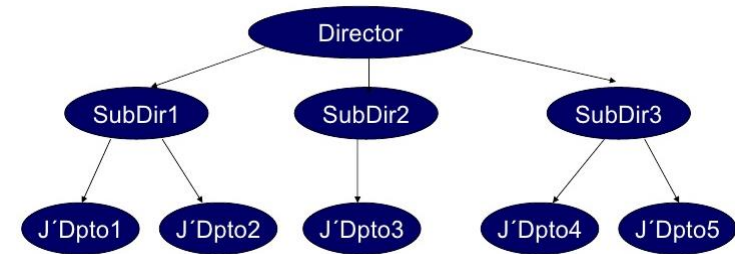
• Si el árbol es lleno  
 $N = (k^{h+1} - 1) / (k - 1)$

• Si no, el árbol es lleno en la altura  $h-1$  y tiene por lo menos un nodo en el nivel  $h$ :  
 $N = (k^{h-1+1} - 1) / (k - 1) + 1 = (k^h + k - 2) / (k - 1)$

# Arbol General

## Usos - Aplicaciones

- ✓ Organigrama de una empresa
- ✓ Árboles genealógicos
- ✓ Taxonomía que clasifica organismos
- ✓ Sistemas de archivos
- ✓ Organización de un libro en capítulos y secciones



# Arbol General

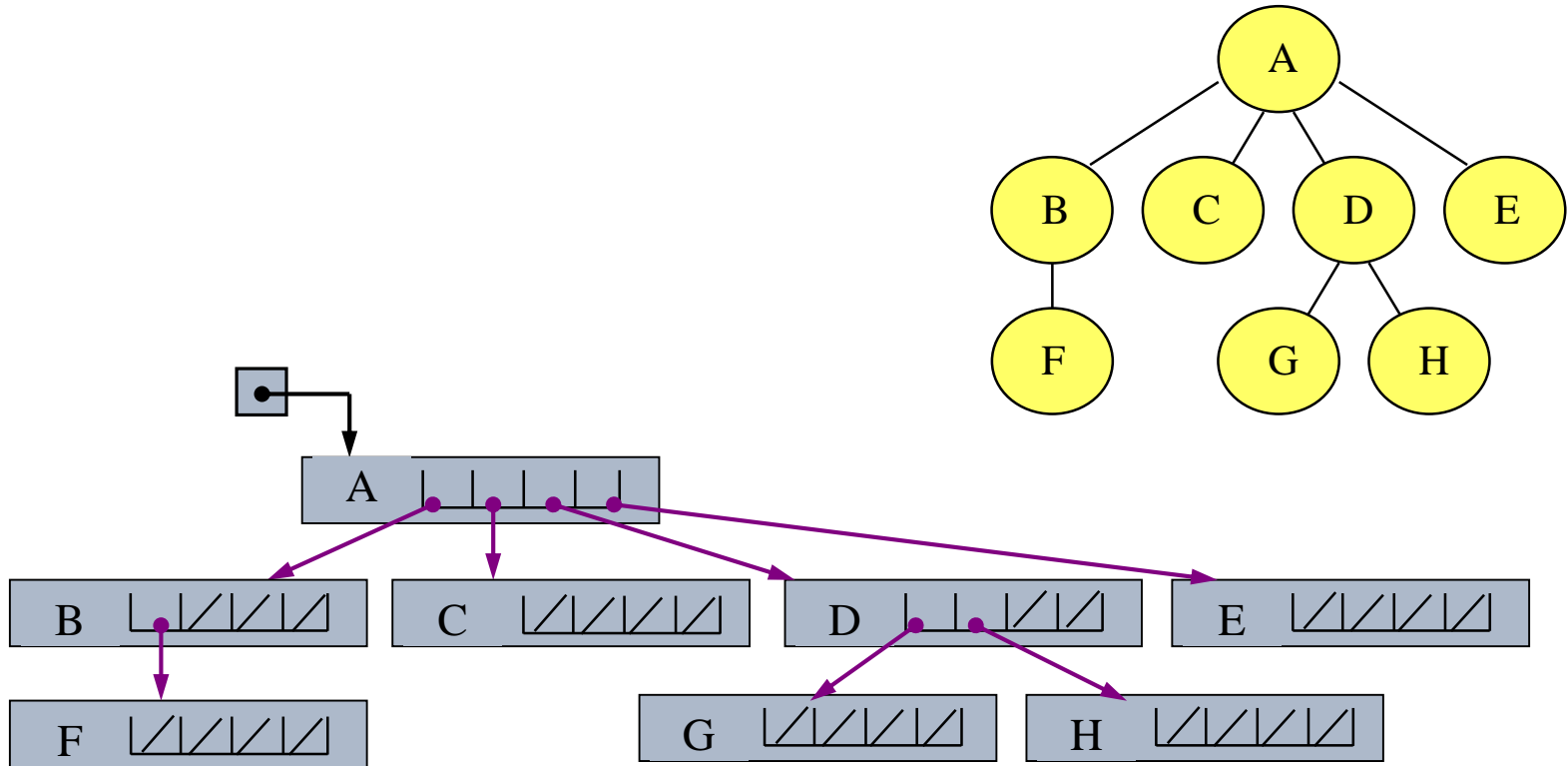
## Representación con lista de Hijos

La lista de hijos, puede estar implementada a través de:

- Arreglos
  - Desventaja: espacio ocupado
- Listas dinámicas
  - Mayor flexibilidad en el uso

# Arbol General

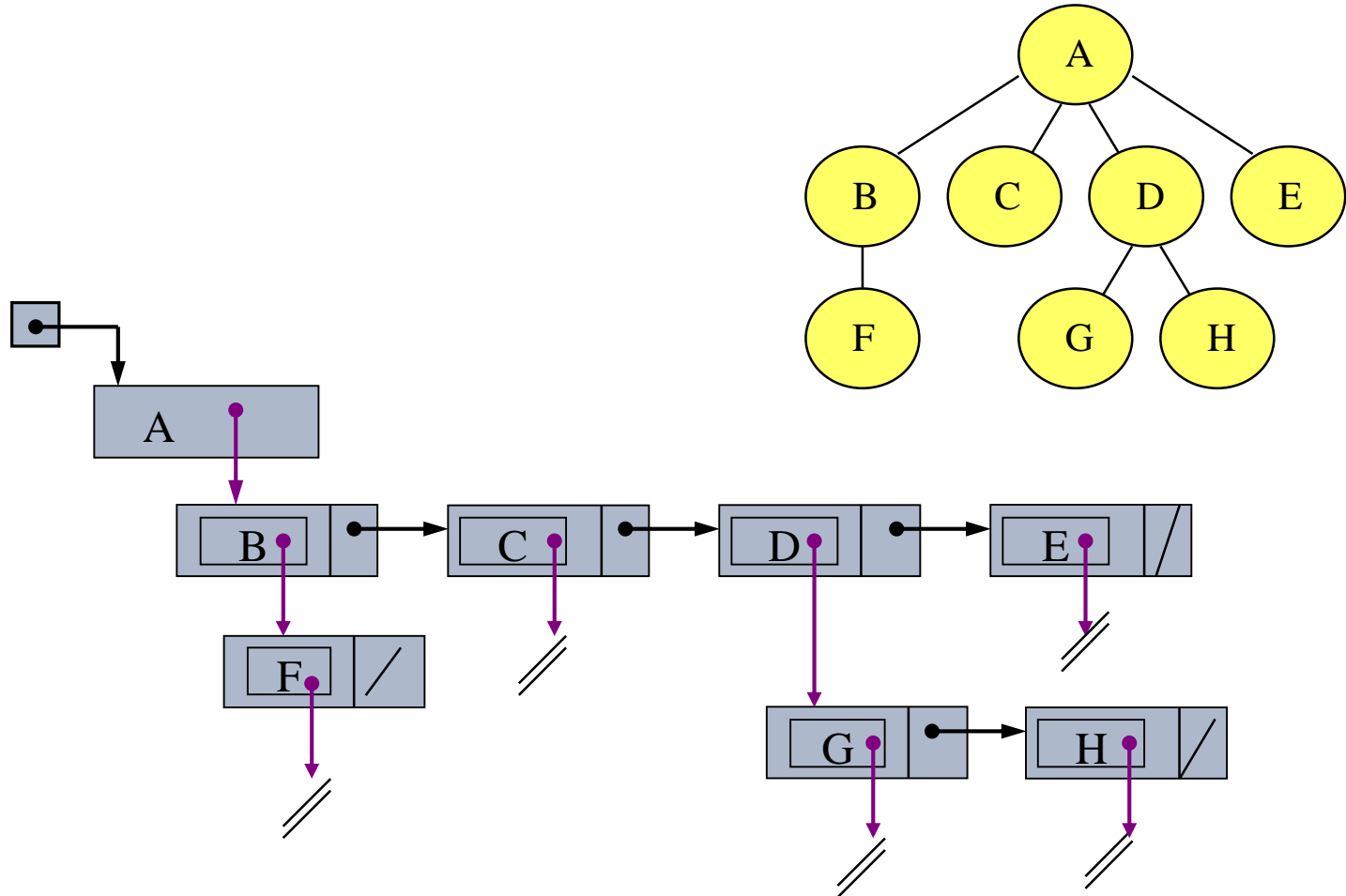
## Representación: Lista de Hijos con arreglos





# Arbol General

## Representación: Lista de Hijos con Lista Enlazada



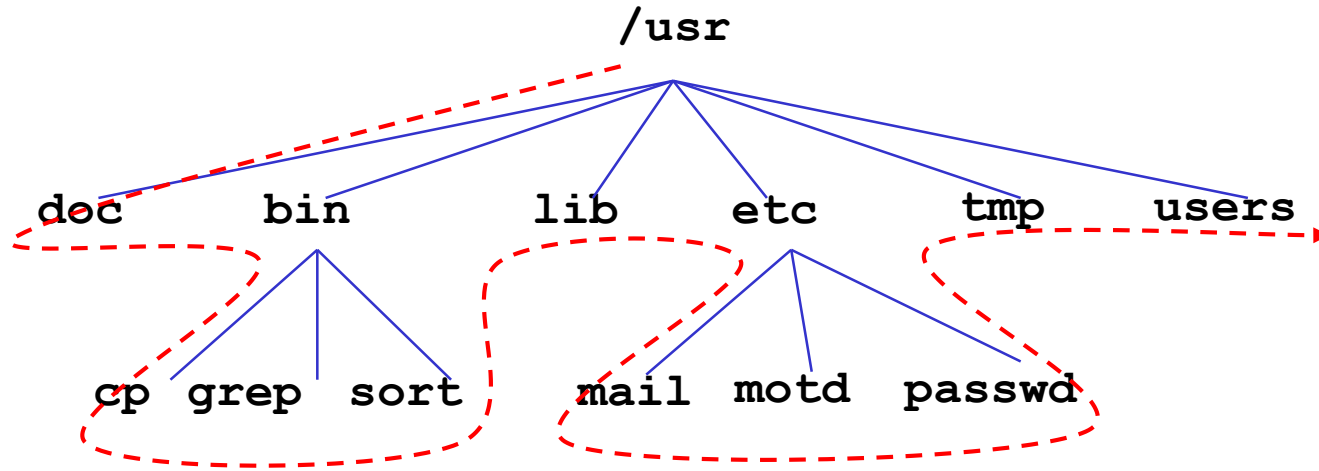
# Arbol General

## Recorridos

- **Preorden:** se procesa primero la raíz y luego los hijos
- **Inorden:** se procesa el primer hijo, luego la raíz y por último los restantes hijos
- **Postorden:** se procesan primero los hijos y luego la raíz
- **Por niveles:** se procesan los nodos teniendo en cuenta sus niveles, primero la raíz, luego los hijos, los hijos de éstos, etc.

# Arbol General

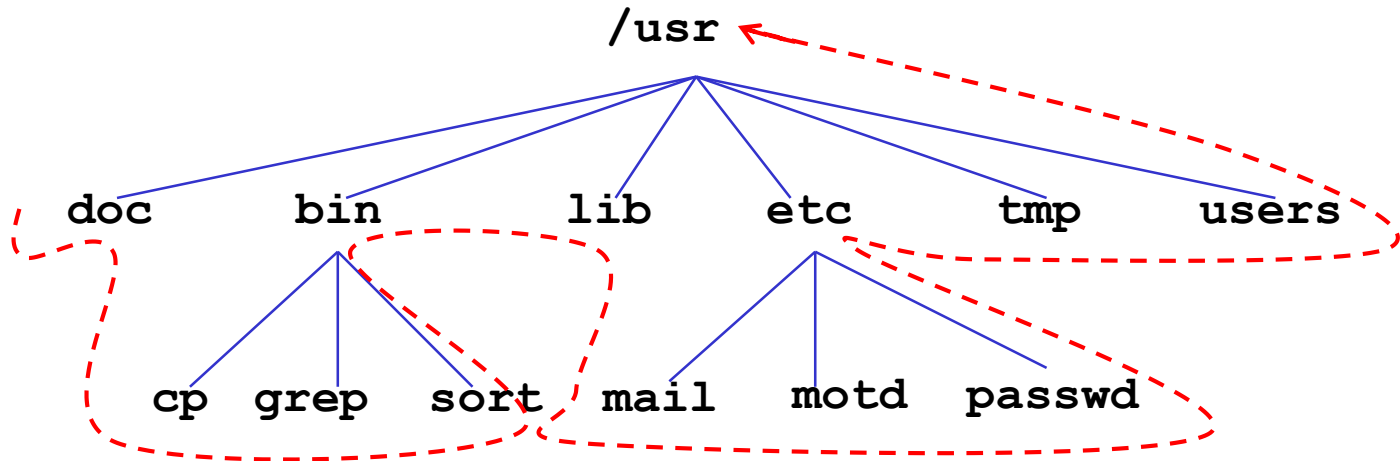
## Recorrido en preorden



```
public void preOrden() {
    imprimir (dato);
    obtener lista de hijos;
    mientras (lista tenga datos) {
        hijo ← obtenerHijo;
        hijo.preOrden();
    }
}
```

# Arbol General

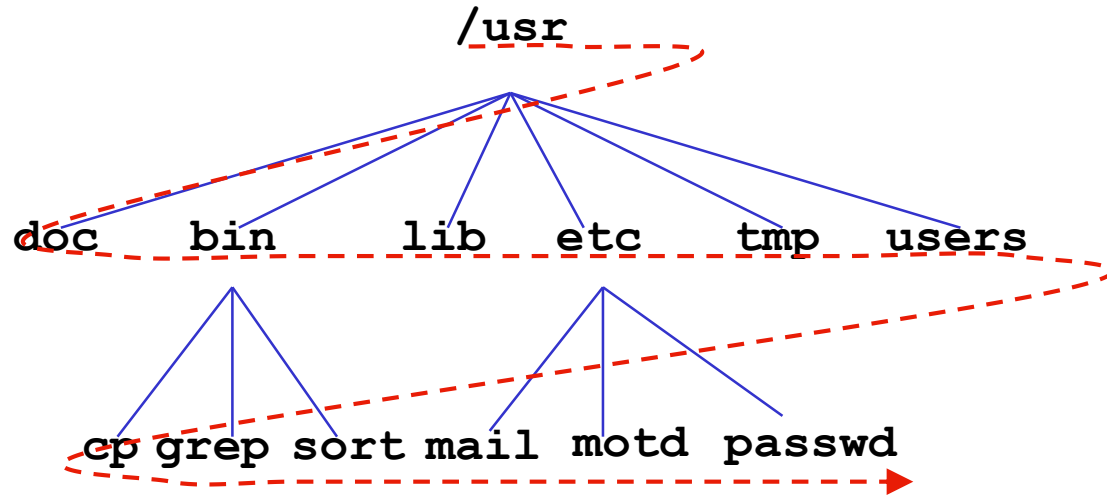
## Recorrido en postorden



```
public void postOrden() {  
    obtener lista de hijos;  
    mientras (lista tenga datos) {  
        hijo ← obtenerHijo;  
        hijo.postOrden();  
    }  
    imprimir (dato);  
}
```

# Árbol General

## Recorrido por niveles



```
public void porNiveles() {
    encolar(raíz);
    mientras cola no se vacíe {
        v ← desencolar();
        imprimir (dato de v);
        para cada hijo de v
            encolar(hijo);
    }
}
```