# Computación y Estructuras Discretas I

# Andrés A. Aristizábal P. aaaristizabal@icesi.edu.co

Departamento de Computación y Sistemas Inteligentes



2024-2

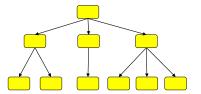
## Agenda del día

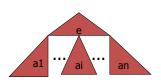
- Árboles n-arios
  - Introducción
  - Árbol n-ario genérico
  - Algoritmos en árboles n-arios
- Árboles de búsqueda binaria
  - Introducción
  - Propiedad del árbol de búsqueda binaria
  - Consultas de un árbol de búsqueda binaria
  - Inserción en un árbol de búsqueda binaria
  - Eliminación en un árbol de búsqueda binaria
  - Ejercicios

¿Qué es un árbol n-ario?

#### ¿Qué es un árbol n-ario?

- Es una estructura recursiva en la que cada elemento puede tener cualquier número de subárboles n-arios asociados.
- Generalización de los árboles binarios.
- En este caso el orden de los subárboles no es importante.
- No es necesario saber cuál sub árbol es el primero o el último, sino simplemente saber que es un subárbol.





Formalismo abstracto

¿Qué conceptos se extienden de árboles binarios?

¿Qué conceptos se extienden de árboles binarios?

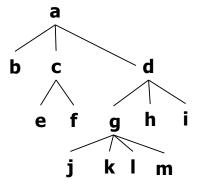
- Nodo: elemento del árbol
- Raíz: nodo inicial del árbol
- Hoja: nodo sin hijos
- Camino: nodos entre dos elementos incluyéndolos
- Rama: camino entre la raíz y una hoja
- Altura: número de nodos en la rama más larga
- Peso: número de nodos en el árbol

- Orden de un elemento:
  - Número de subárboles asociados
  - Una hoja es un elemento de orden 0
- Orden de un árbol n-ario:
  - Máximo orden de sus elementos

¿Cuál es el algoritmo preorden para un árbol n-ario?

¿Cuál es el algoritmo preorden para un árbol n-ario?

- En este recorrido se incluye primero la raíz del árbol.
- Luego se recorren en preorden todos los subárboles que tiene asociados.
- El orden en el que se recorren los elementos del árbol no cumple ninguna propiedad particular.
- Pero se garantiza que en el recorrido va a aparecer una vez cada uno de los elementos del árbol.



¿Qué es un camino en un árbol n-ario?

¿Qué es un camino en un árbol n-ario?

- Un camino entre dos elementos E<sub>1</sub> y E<sub>2</sub> de un árbol n-ario es una secuencia de elementos presentes en el árbol (N<sub>1</sub>, ..., N<sub>k</sub>) que cumple las siguientes propiedades:
  - $0 N_1 = E_1$
  - $N_k = E_2$
  - $\circ$   $N_i$  es el padre de  $N_{i+1}$ .
- Dicha secuencia no necesariamente existe entre todo par de elementos del árbol.

¿Qué pasa si existe un camino entre E<sub>1</sub> y E<sub>2</sub>?

¿Qué pasa si existe un camino entre E1 y E2?

- Se dice que  $E_1$  es un ancestro de  $E_2$ .
- Se dice que  $E_2$  es un descendiente de  $E_1$ .

¿Qué pasa si existe un camino entre  $E_1$  y  $E_2$ ?

- Se dice que  $E_1$  es un ancestro de  $E_2$ .
- Se dice que  $E_2$  es un descendiente de  $E_1$ .

¿Cómo se define la longitud de un camino?

¿Qué pasa si existe un camino entre E1 y E2?

- Se dice que  $E_1$  es un ancestro de  $E_2$ .
- Se dice que  $E_2$  es un descendiente de  $E_1$ .

¿Cómo se define la longitud de un camino?

Se define como el número de elementos de la secuencia menos 1.

¿Qué es una rama?

¿Qué es una rama?

- Una rama es un camino que lleva de la raíz a una hoja del árbol.
- Eso quiere decir que en un árbol existe el mismo número de ramas que de hojas.
- La altura de un árbol es la longitud de la rama más larga del árbol más 1.

¿Qué diferencia se tiene a la hora de insertar y eliminar con relación a los árboles binarios ordenados?

¿Qué diferencia se tiene a la hora de insertar y eliminar con relación a los árboles binarios ordenados?

- Para poder agregar o suprimir un elemento se debe indicar el punto del árbol en el cual se desea realizar la operación.
  - Como no hay un orden, no sabríamos dónde insertar un nuevo elemento.
  - Se debe dar el padre al que le va a insertar o eliminar un nodo hijo.

## Agenda del día

- Árboles n-arios
  - Introducción
  - Árbol n-ario genérico
  - Algoritmos en árboles n-arios
- Árboles de búsqueda binaria
  - Introducción
  - Propiedad del árbol de búsqueda binaria
  - Consultas de un árbol de búsqueda binaria
  - Inserción en un árbol de búsqueda binaria
  - Eliminación en un árbol de búsqueda binaria
  - Ejercicios

## Árbol n-ario genérico

¿Cómo sería la implementación genérica de un árbol n-ario?

## Árbol n-ario genérico

¿Cómo sería la implementación genérica de un árbol n-ario?

public class NodoArbolNArio<T> {
 private T elem;
 private List<NodoArbolNArio<T>> hijos;
 ...
}

public class ArbolNArio<T> {
 private NodoArbolNArio<T> raiz;
 ...
}

## Agenda del día

- Árboles n-arios
  - Introducción
  - Árbol n-ario genérico
  - Algoritmos en árboles n-arios
- Árboles de búsqueda binaria
  - Introducción
  - Propiedad del árbol de búsqueda binaria
  - Consultas de un árbol de búsqueda binaria
  - Inserción en un árbol de búsqueda binaria
  - Eliminación en un árbol de búsqueda binaria
  - Ejercicios

¿Cómo es la estructura de un algoritmo para árboles n-arios?

¿Cómo es la estructura de un algoritmo para árboles n-arios?

- Similar a árboles binarios.
  - Primer nivel:
    - Trata el caso de un árbol vacío.
    - Delega la responsabilidad.
  - Segundo nivel:
    - Planteamiento recursivo
    - Se tienen *n* avances posibles en la recursión
    - Se requiere un ciclo para iterar sobre cada avance.

¿Cómo sería el algoritmo de búsqueda?

¿Cómo sería el algoritmo de búsqueda?

- Implementamos el algoritmo en el primer nivel
  - En la clase ArbolNArio
- Implementamos el algoritmo en el segundo nivel
  - En la clase NodoArbolNArio

¿Cómo sería el algoritmo en el primer nivel?

```
¿Cómo sería el algoritmo en el primer nivel?

public T buscar(T elemento) {
  if (raiz == null)
    return null;
  else
    raiz.buscar(elemento);
}
```

¿Cómo sería el algoritmo en el segundo nivel?

## ¿Cómo sería el algoritmo en el segundo nivel?

```
public T buscar(T elemento) {
  if (elem.equals(elemento))
    return elem;
  else if (esHoja())
    return null:
  else {
    for (int i=0; i < hijos.size(); i++) {
      T temp = hijos.get(i).buscar(elemento);
      if (temp != null)
        return temp;
    return null:
public boolean esHoja() {
  return (hijos.size() == 0);
```

¿Qué otros algoritmos tenemos?

¿Qué otros algoritmos tenemos?

- Algoritmos para calcular propiedades.
  - Dar el peso
  - Dar la altura
  - ...
- La mayoría de estos algoritmos siguen el mismo esquema de solución
  - Generalización del patrón de descenso recursivo.

¿Cómo sería el algoritmo darPeso() en el primer nivel?

```
¿Cómo sería el algoritmo darPeso() en el primer nivel?

public int darPeso() {
  if (raiz == null)
    return 0;
  else
    raiz.darPeso();
}
```

¿Cómo sería el algoritmo darPeso() en el segundo nivel?

¿Cómo sería el algoritmo darPeso() en el segundo nivel?

```
public int darPeso() {
  if (esHoja()) {
    return 1;
  else {
    int pesoAcum = 1;
     for (int i=0; i< hijos.size(); i++) {
       pesoAcum += hijos.get(i).darPeso();
     return peso;
public boolean esHoja() {
  return (hijos.size() == 0);
```

¿Cómo sería el algoritmo dar NroHojas () en el primer nivel?

```
¿Cómo sería el algoritmo darNroHojas() en el primer nivel?

public int darNroHojas() {
  if (raiz == null)
    return 0;
  else
    raiz.darNroHojas();
}
```

¿Cómo sería el algoritmo darNroHojas () en el segundo nivel?

¿Cómo sería el algoritmo darNroHojas () en el segundo nivel?

```
public int darNroHojas() {
  if (esHoja()) {
    return 1;
  else {
    int numHojas = 0;
     for (int i=0; i< hijos.size(); i++) {
       numHojas += hijos.get(i).darNroHojas();
     return numHojas;
public boolean esHoja() {
  return (hijos.size() == 0);
```

¿Cómo sería el algoritmo darAltura() en el primer nivel?

```
¿Cómo sería el algoritmo darAltura() en el primer nivel?

public int darAltura() {
  if (raiz == null)
    return 0;
  else
    raiz.darAltura();
}
```

¿Cómo sería el algoritmo darAltura() en el segundo nivel?

¿Cómo sería el algoritmo darAltura() en el segundo nivel?

```
public int darAltura() {
  if (esHoja()) {
    return 1:
  else {
    int maxAltura = 0:
     for (int i=0; i< hijos.size(); i++) {
       NodoArbolNArio<T> hijo = hijos.get(i);
       int tempAltura = hijo.darAltura();
       if(tempAltura > maxAltura) {
         maxAltura = tempAltura;
     return maxAltura+1;
```

¿Cómo sería el algoritmo insertarElemento (T padre, T elemento) en el primer nivel?

```
¿Cómo sería el algoritmo insertarElemento (T padre, T
elemento) en el primer nivel?
public void insertarElemento(T elementoPadre, T elemento) throws
    Exception {
  if(raiz == null) {
    NodoArbolNArio<T> nuevo = new NodoArbolNArio<T>();
    nuevo.setElem(elemento);
    raiz = nuevo;
  else {
    NodoArbolNArio < T > padreTemp = buscarNodo (elementoPadre);
    if (padreTemp == null)
      throw new Exception ("Padre no existe");
    else
      padreTemp.insertarElemento(elemento);
```

¿Cómo sería el algoritmo insertarElemento (T elemento) en el segundo nivel?

```
\label{lemento} \hbox{${\it i}$ C\'omo ser\'a el algoritmo insertar {\tt Elemento} ({\tt T} \ {\tt elemento}) \ \ \mbox{en el segundo nivel?}
```

```
public void insertarElemento(T elemento) {
  NodoArbolNArio<T> nuevo = new NodoArbolNArio<T>();
  nuevo.setElem(elemento);
  hijos.add(nuevo);
}
```

¿Cómo sería el algoritmo eliminarElemento (T elemento) en el primer nivel?

# ¿Cómo sería el algoritmo eliminarElemento (T elemento) en el primer nivel?

```
public void eliminarElemento (T elemento) throws Exception {
  if (raiz == null)
   throw Exception("El arbol esta vacio");
 else if(elemento.equals(raiz.getElem())) {
    if (raiz.esHoja())
      raiz = null;
   else
      throw new Exception("Imposible eliminar");
 else {
   NodoArbolNArio<T> padre = buscarPadre(elemento);
    if (padre == null)
      throw new Exception("Nodo invalido");
   else
      padre.eliminarElemento(elemento);
```

¿Cómo sería el algoritmo eliminarElemento (T elemento) en el segundo nivel?

```
¿Cómo sería el algoritmo eliminarElemento (T elemento) en el
segundo nivel?

public void eliminarElemento (T elemento) throws Exception {
  for (int i = 0; i < hijos.size(); i++) {
    NodoArbolNArio < T > hijo = hijos.get(i);
    if (hijo.getElem().equals(elemento) && hijo.esHoja())
        hijos.eliminar(i)
    else
        throw new Exception("No eliminable");
  }
}
```

¿Cuáles son los patrones principales para los algoritmos sobre árboles n-arios?

¿Cuáles son los patrones principales para los algoritmos sobre árboles n-arios?

- Descenso recursivo
- Recorrido total

```
if( condición1 )
{
    // Solución directa 1
}
else if( condición2 )
{
    // Solución directa 2
}
else
{
    // Inicialización de las variables en las que se van a
    // acumular/componer las respuestas parciales
    for( int i = 0; i < subarboles.size() && !condicion; i++ )
{
        Nodo hijo = ( Nodo ) subarboles.get( i );
        // Avance de la recursividad sobre el subárbol "hijo"
        // Acumulación/composición de la respuesta
}
</pre>
```

- El algoritmo tiene una o varias salidas de la recursividad, en las cuales es posible dar una solución directa al problema.
- Puesto que no se conoce a priori el número de subárboles presentes, es necesario avanzar con un ciclo que se desplaza sobre ellos con la variable "i".
- En el esqueleto suponemos que el vector de subárboles se llama "subarboles" y que cada elemento del árbol es de la clase "Nodo".
- Dentro del ciclo hacemos la llamada recursiva sobre cada uno de los subárboles y acumulamos o componemos la respuesta con las obtenidas anteriormente.
- El ciclo puede terminar porque se hizo la llamada recursiva sobre todos los subárboles o porque se cumple una condición que refleja que el problema ya se ha resuelto. Esto último muchas veces se remplaza por la instrucción de retorno detro del ciclo.

```
// Inclusión de la raíz en el recorrido total
for( int i = 0; i < subarboles.size( ); i++ )
{
   Nodo hijo = ( Nodo ) subarboles.get( i );

   // Recorrido total sobre el subárbol "hijo"
}</pre>
```

El objetivo de los algoritmos que siguen este patrón es recorrer cada uno de los elementos del árbol haciendo una operación cualquiera sobre cada uno de ellos

Antes de entrar al ciclo, el método incluye el elemento de la raíz en el recorrido.

En el ciclo nos vamos desplazando con la variable "i" sobre cada uno de los subárboles

# Agenda del día

- Árboles n-arios
  - Introducción
  - Árbol n-ario genérico
  - Algoritmos en árboles n-arios
- Árboles de búsqueda binaria
  - Introducción
  - Propiedad del árbol de búsqueda binaria
  - Consultas de un árbol de búsqueda binaria
  - Inserción en un árbol de búsqueda binaria
  - Eliminación en un árbol de búsqueda binaria
  - Ejercicios

¿Por qué son importantes los árboles binarios?

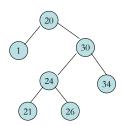
¿Por qué son importantes los árboles binarios?

- Operaciones básicas como insertar, borrar y buscar, toman un tiempo proporcional a la altura del árbol.
- Para un árbol binario completo con n nodos, las operaciones básicas toman  $\Theta(\log n)$
- Si el árbol se construye como una cadena lineal de n nodos, tomarían  $\Theta(n)$

¿Qué es un árbol de búsqueda binaria?

¿Qué es un árbol de búsqueda binaria?

- Es un árbol binario en el cual se cumple que para cada nodo x :
  - Los nodos del subárbol izquierdo son menores o iguales a x.
  - Los nodos del subárbol derecho son mayores o iguales a x.



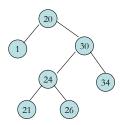
# Agenda del día

- Árboles n-arios
  - Introducción
  - Árbol n-ario genérico
  - Algoritmos en árboles n-arios
- Árboles de búsqueda binaria
  - Introducción
  - Propiedad del árbol de búsqueda binaria
  - Consultas de un árbol de búsqueda binaria
  - Inserción en un árbol de búsqueda binaria
  - Eliminación en un árbol de búsqueda binaria
  - Ejercicios

¿Qué propiedad debe cumplir el árbol de búsqueda binaria?

¿Qué propiedad debe cumplir el árbol de búsqueda binaria?

- Sea x un nodo del árbol.
- Si y es un nodo en el subárbol izquierdo de x, entonces  $key[y] \le key[x]$ .
- Si y es un nodo en el subárbol derecho de x, entonces  $key[y] \ge key[x]$ .



¿Cuál es otra característica del árbol de búsqueda binaria?

¿Cuál es otra característica del árbol de búsqueda binaria?

Si son recorridos en inorden, producen una lista de las claves ordenada ascendentemente.

```
INORDER-TREE-WALK(x)
if x ≠ nil
  then INORDER-TREE-WALK(left[x])
    print key[x]
    INORDER-TREE-WALK(right[x])
```

¿Cuál es la complejidad del INORDER-TREE-WALK (x)?

```
¿Cuál es la complejidad del <code>INORDER-TREE-WALK(x)</code>?
```

 $\Theta(n)$ 

# Agenda del día

- Árboles n-arios
  - Introducción
  - Árbol n-ario genérico
  - Algoritmos en árboles n-arios
- Árboles de búsqueda binaria
  - Introducción
  - Propiedad del árbol de búsqueda binaria
  - Consultas de un árbol de búsqueda binaria
  - Inserción en un árbol de búsqueda binaria
  - Eliminación en un árbol de búsqueda binaria
  - Ejercicios

¿Cuáles son las consultas para un árbol de búsqueda binaria?

¿Cuáles son las consultas para un árbol de búsqueda binaria?

- Búsqueda de una clave.
- Mínimo
- Máximo
- Sucesor de un nodo
- Predecesor de un nodo.

¿Cuáles son las consultas para un árbol de búsqueda binaria?

- Búsqueda de una clave.
- Mínimo
- Máximo
- Sucesor de un nodo
- Predecesor de un nodo.

¿Cuál es la complejidad de estas consultas?

¿Cuáles son las consultas para un árbol de búsqueda binaria?

- Búsqueda de una clave.
- Mínimo
- Máximo
- Sucesor de un nodo
- Predecesor de un nodo.

¿Cuál es la complejidad de estas consultas?

 Cada una de estas operaciones se puede hacer en O(h) donde h es la altura del árbol.

¿Cómo sería la búsqueda de un nodo con clave k dado un árbol con apuntador a la raiz x?

¿Cómo sería la búsqueda de un nodo con clave k dado un árbol con apuntador a la raiz x?

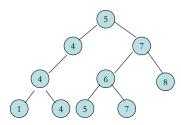
```
TREE-SEARCH(x,k)
if x=nil or k=key[x]
  then return x
if k<key[x]
  then return TREE-SEARCH(left[x],k)
  else return TREE-SEARCH(right[x],k)</pre>
```

¿Y la misma búsqueda, pero iterativa?

¿Y la misma búsqueda, pero iterativa?

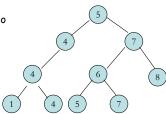
¿En un árbol de búsqueda binaria dónde se ubica el elemento mínimo?

¿En un árbol de búsqueda binaria dónde se ubica el elemento mínimo?



¿En un árbol de búsqueda binaria dónde se ubica el elemento mínimo?

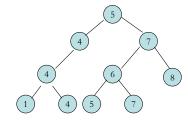
Idea: seguir los apuntadores al hijo izquierdo desde la raiz hasta que se encuentre nil



¿En un árbol de búsqueda binaria dónde se ubica el elemento mínimo?

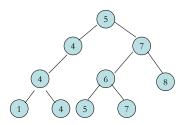
## TREE-MINIMUN(x) while $left[x] \neq nil$ do $x \leftarrow left[x]$

return x



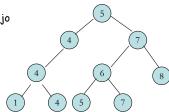
¿En un árbol de búsqueda binaria dónde se ubica el elemento máximo?

¿En un árbol de búsqueda binaria dónde se ubica el elemento máximo?



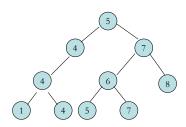
¿En un árbol de búsqueda binaria dónde se ubica el elemento máximo?

Idea: seguir los apuntadores al hijo derecho desde la raiz hasta que se encuentre nil



¿En un árbol de búsqueda binaria dónde se ubica el elemento máximo?

# TREE-MAXIMUM(x) while right[x] ≠nil do x←right[x] return x



Dado un nodo x donde key[x] = k, ¿cuál es el predecesor de x?

Dado un nodo x donde key[x] = k, ¿cuál es el predecesor de x?

El predecesor de x es el nodo y tal que key[y] es la mayor clave, menor que key[x].

Dado un nodo x donde key[x] = k, ¿cuál es el sucesor de x?

Dado un nodo x donde key[x] = k, ¿cuál es el sucesor de x?

El sucesor de x es el nodo y tal que key[y] es la menor clave, mayor que key[x].

Cuál es el sucesor de 7, 9, 10 y 12

7

10

10

12

¿Cómo se obtiene el sucesor de x en un árbol de búsqueda binaria?

¿Cómo se obtiene el sucesor de x en un árbol de búsqueda binaria?

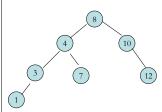
```
TREE-SUCCESSOR(x)
if right[x]≠nil
  then return TREE-MINIMUM(right[x])
y←p[x]
while y≠nil and x=right[y]
  do x←y
    y←p[y]
return y
```

## Agenda del día

- Árboles n-arios
  - Introducción
  - Árbol n-ario genérico
  - Algoritmos en árboles n-arios
- Árboles de búsqueda binaria
  - Introducción
  - Propiedad del árbol de búsqueda binaria
  - Consultas de un árbol de búsqueda binaria
  - Inserción en un árbol de búsqueda binaria
  - Eliminación en un árbol de búsqueda binaria
  - Ejercicios

## Inserción en un árbol de búsqueda binaria

```
TREE-INSERT(z)
y←nil
 x←root[T]
 while x±nil
   do y←x
     if key[z]<key[x]
        then x \leftarrow left[x]
        else x←right[x]
 p[z]←y
 if y=nil
   then root[T] \leftarrow z
   else if key[z]<key[y]
          then left[y] \leftarrow z
          else right[y]←z
```



Explique el código para el caso de TREE-INSERT(z), donde key[z]=5

## Agenda del día

- Árboles n-arios
  - Introducción
  - Arbol n-ario genérico
- Árboles de búsqueda binaria

  - Eliminación en un árbol de búsqueda binaria

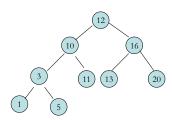
```
TREE-DELETE(Z)
if left[z]=nil or right[z]=nil
   then y←z
   else y←TREE-SUCCESSOR(z)
if left[y]≠nil
   then x←left[y]
   else x 
right[y]
if x≠nil
   then p[x] \leftarrow p[y]
if p[y]=nil
   then root[T]\leftarrow x
   else if y=left[p[y]]
            then left[p[y]] \leftarrow x
            else right[p[y]]\leftarrow x
if y≠z
   then key[z]←key[y]
return y
```

#### Caso 1:

Borrar z y z no tiene hijos.

TREE-DELETE(T,z), donde key[z]=5

Qué se debe hacer?



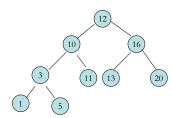
#### Caso 1:

Borrar z y z no tiene hijos.

TREE-DELETE(T,z), donde key[z]=5

El padre de z debe ahora apuntar a nil

p[z]←nil

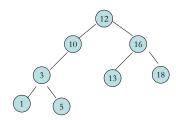


#### Caso 2:

Borrar z y z tiene un solo hijo

TREE-DELETE(T,z), donde key[z]=10

Qué se debe hacer?

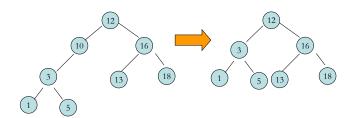


#### Caso 2:

Borrar z y z tiene un solo hijo

TREE-DELETE(T,z), donde key[z]=10

Se separa z del árbol

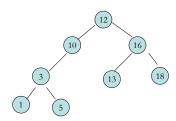


#### Caso 3:

Borrar z y z tiene dos hijos

TREE-DELETE(T,z), donde key[z]=12

Qué se debe hacer?



#### Caso 3:

Borrar z y z tiene dos hijos

TREE-DELETE(T,z), donde key[z]=12

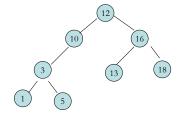
Qué se debe hacer?
Cuál de los nodos restantes
debería ocupar el lugar
del nodo a borrar

10
16

#### Caso 3:

Borrar z y z tiene dos hijos TREE-DELETE(T,z), donde key[z]=12

Se <u>separa(elimina)</u> su sucesor y del árbol y se reemplaza su contenido con el de z



#### Caso 3:

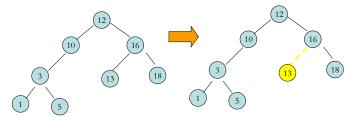
Borrar z y z tiene dos hijos

TREE-DELETE(T,z), donde key[z]=12

Se separa(elimina) su sucesor y del árbol

y se reemplaza su contenido con el

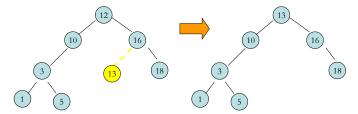
de z



#### Caso 3:

Borrar z y z tiene dos hijos TREE-DELETE(T,z), donde key[z]=12

Se <u>separa(elimina)</u> su sucesor y del árbol y se reemplaza su contenido con el de z



## Agenda del día

- Árboles n-arios
  - Introducción
  - Árbol n-ario genérico
  - Algoritmos en árboles n-arios
- Árboles de búsqueda binaria
  - Introducción
  - Propiedad del árbol de búsqueda binaria
  - Consultas de un árbol de búsqueda binaria
  - Inserción en un árbol de búsqueda binaria
  - Eliminación en un árbol de búsqueda binaria
  - Ejercicios

## **Ejercicios**

#### **Ejercicio**

En grupos de máximo 5 integrantes por breakout room deben:

- Implementar un árbol n-ario genérico.
- Implementar un árbol binario de búsqueda genérico.