

Copyright

- Copyright © 2019 Ing. Federico Joaquín (federico.joaquin@cs.uns.edu.ar)
- El uso total o parcial de este material está permitido siempre que se haga mención explícita de su fuente: **“Notas de Clase. Estructuras de Datos.” Federico Joaquín. Universidad Nacional del Sur. (c) 2019.**
- Las presentes transparencias constituyen una guía acotada y simplificada de la temática abordada, y deben utilizarse únicamente como material adicional o de apoyo a la bibliografía indicada en el programa de la materia.

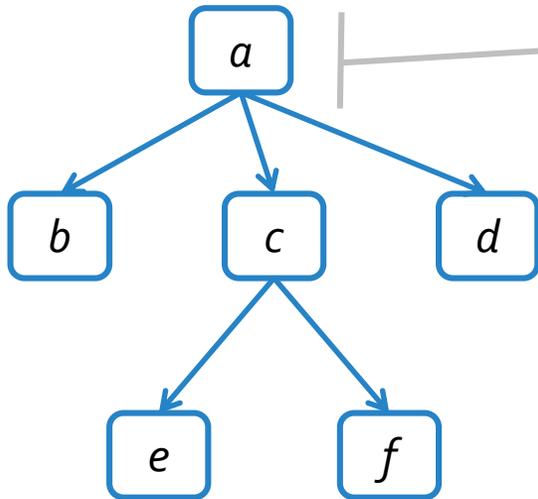
CONCEPTUALIZACIÓN DE UN ÁRBOL

Las representaciones gráficas de los árboles de las siguientes transparencias (parcialmente) son de autoría de la Dra. M. L. Ganuza (mlg@cs.uns.edu.ar).

Introducción: ¿qué es un árbol?

- Un árbol es un TDA que almacena una colección de elementos de forma jerárquica.
- Los elementos de un árbol son representados mediante nodos.
- Cada nodo n, a excepción de uno que se distingue como raíz, mantiene una única referencia a un nodo m que se considera padre de n en la jerarquía.
- Todos los nodos pueden tener cero o más nodos que se consideran hijos en la jerarquía.

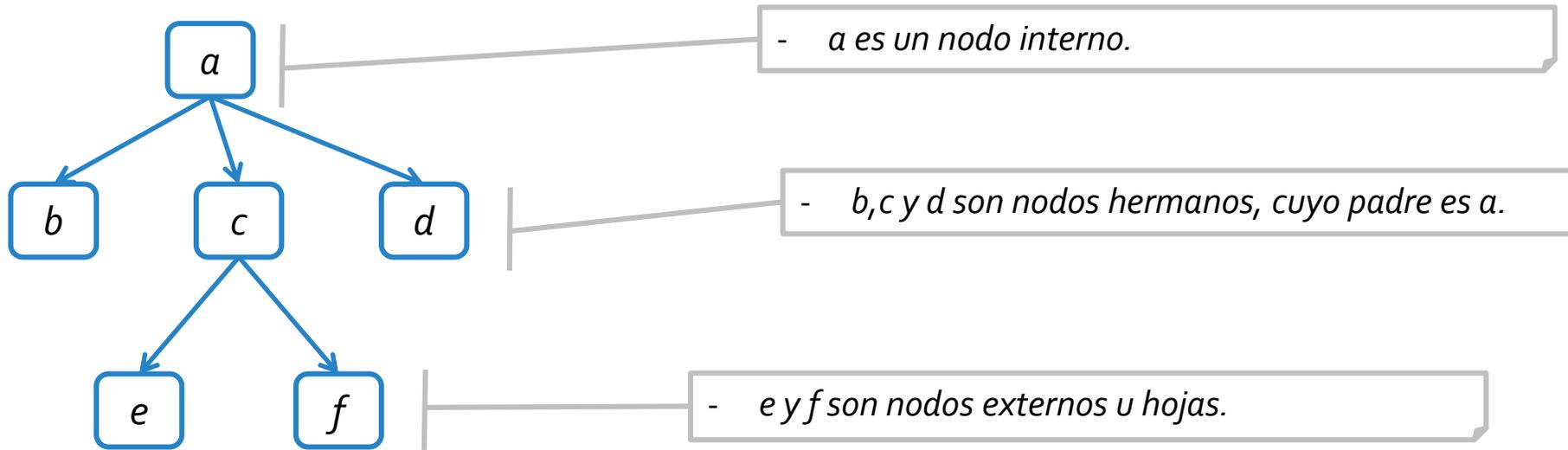
Introducción: ¿qué es un árbol?



- *a es el nodo raíz; único nodo sin padre en la jerarquía.*

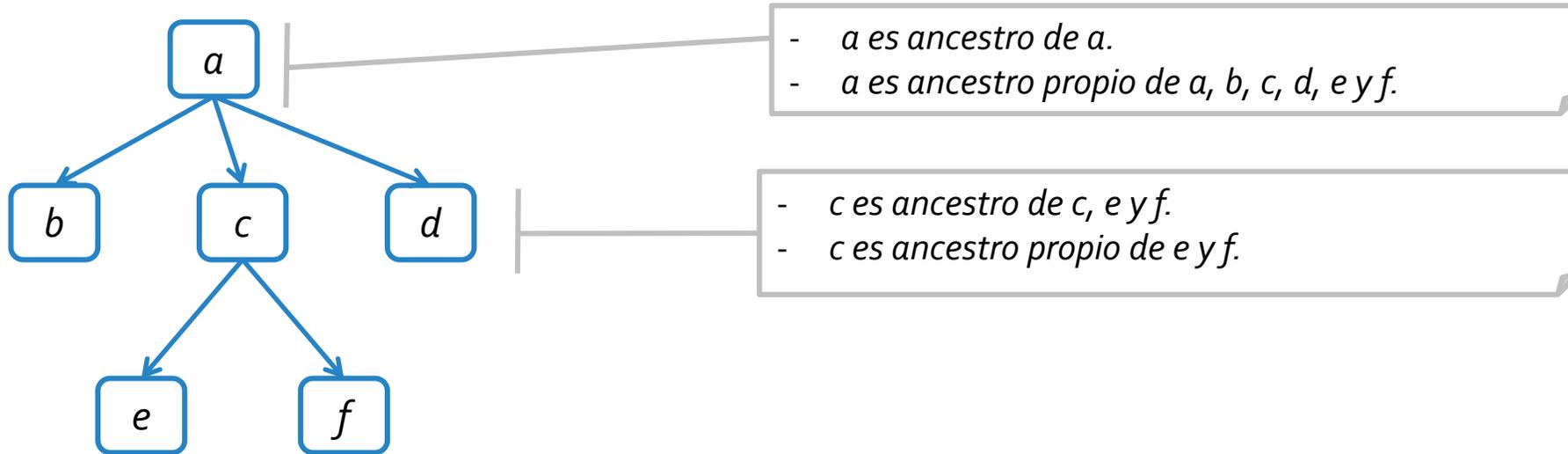
- *b, c y d son nodos hijos de la raíz a.*
- *a es el padre de b, c, y d en la jerarquía.*

Introducción: ¿qué es un árbol?



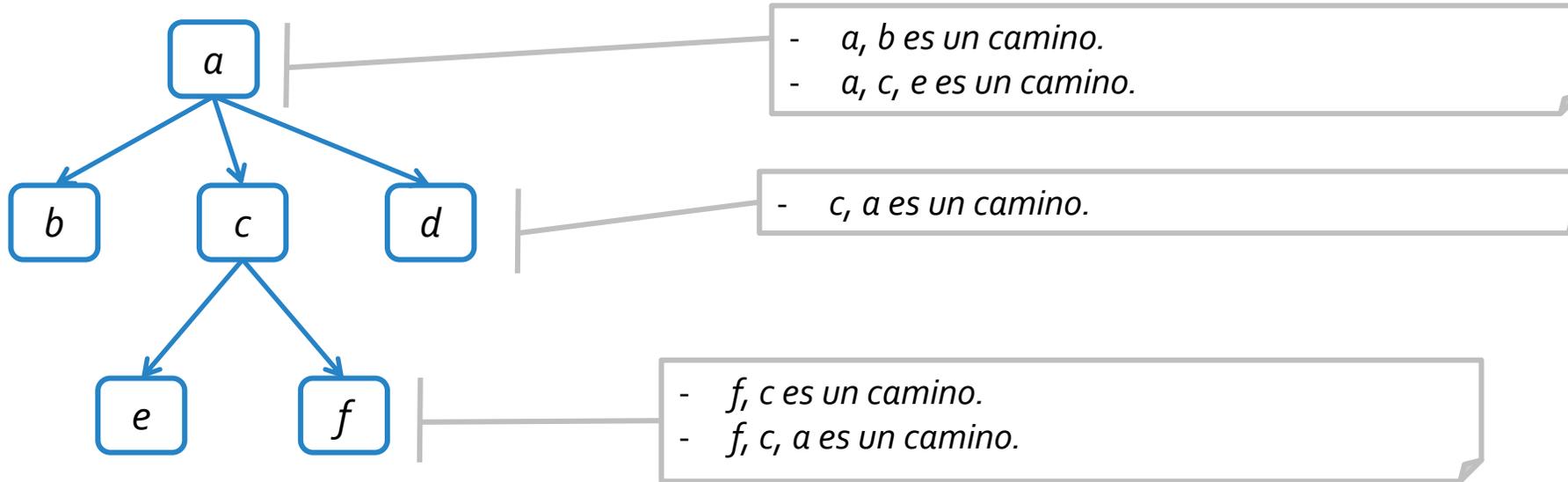
- Nodos **hermanos**: son **nodos** con **igual padre**.
- Nodos **externos** u **hojas**: son **nodos** que **no poseen hijos** en la jerarquía.
- Nodos **internos**: son **nodos** que **poseen al menos un hijo** en la jerarquía.

Introducción: ¿qué es un árbol?



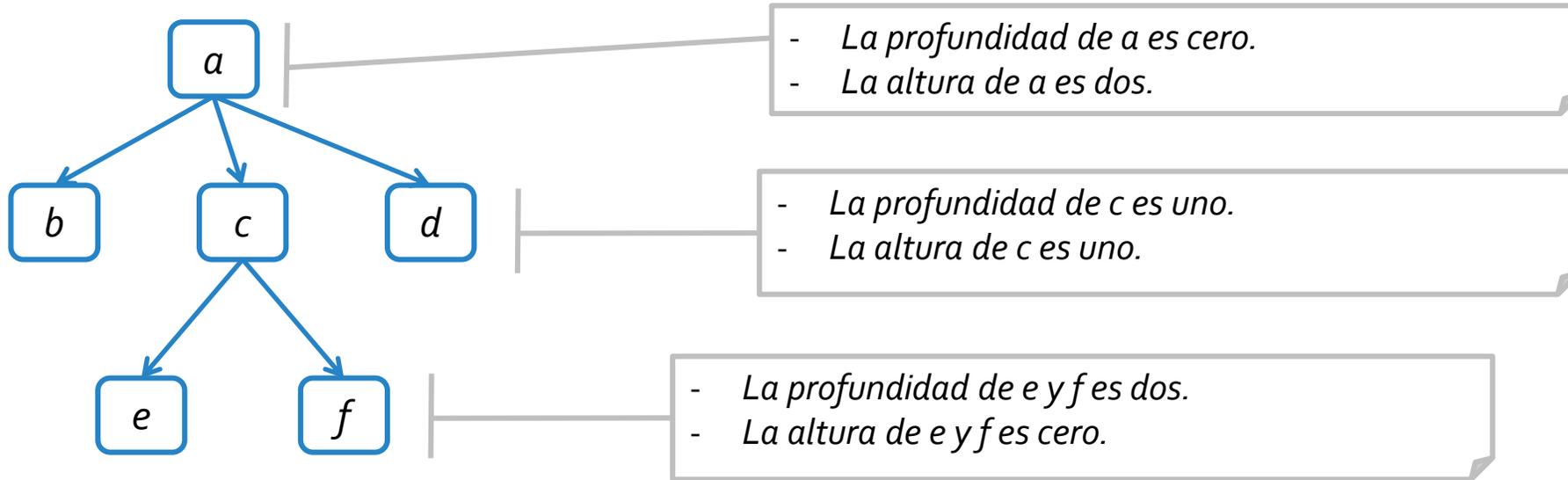
- Nodo **ancestro**: un nodo *n* es **ancestro** de un nodo *m* si *n* es *m* o *n* es ancestro del padre de *m*.
- Nodo **ancestro propio**: un nodo *n* es **ancestro propio** de un nodo *m* si *n* es ancestro de *m* y *n* es distinto de *m*.

Introducción: ¿qué es un árbol?



- **Camino**: un camino es una secuencia de nodos tal que todo par consecutivo de nodos está unido por un arco.

Introducción: ¿qué es un árbol?



- **Profundidad de un nodo**: la **profundidad** de un **nodo n** equivale a la **longitud** del **camino** entre los **nodos raíz** y **n**.
- **Longitud de camino**: equivale a la cantidad de **arcos** del **camino**.
- **Altura de un nodo**: la **altura** de un **nodo n** equivale a la **longitud** del **camino** más largo a una **hoja** del **subárbol** con **raíz n**.

TDA ARBOL

Las representaciones gráficas de los árboles de las siguientes transparencias (parcialmente) son de autoría de la Dra. M. L. Ganuza (mlg@cs.uns.edu.ar).

TDA Arbol

- Se puede definir un tipo de dato [Arbol](#) que indique qué métodos lo define.
- Al igual que en el TDA Lista, se utilizará el concepto de [Position](#) para referenciar elementos del árbol.

```
public interface Tree<E> extends Iterable<E>{
    //Operaciones de consulta y manipulación.
    public int size();
    public boolean isEmpty();
    public Iterator<E> iterator();
    public Iterable<Position<E>> positions();
    public E replace(Position<E> v, E e) throws InvalidPositionException;
    public Position<E> root() throws EmptyTreeException;
    public Position<E> parent(Position<E> v) throws InvalidPositionException, BoundaryViolationException;
    public boolean isInternal(Position<E> v) throws InvalidPositionException;
    public boolean isExternal(Position<E> v) throws InvalidPositionException;
    public boolean isRoot(Position<E> v) throws InvalidPositionException;
    ...
}
```

TDA Arbol

- Se puede definir un tipo de dato [Arbol](#) que indique qué métodos lo define.
- Al igual que en el TDA Lista, se utilizará el concepto de [Position](#) para referenciar elementos del árbol.

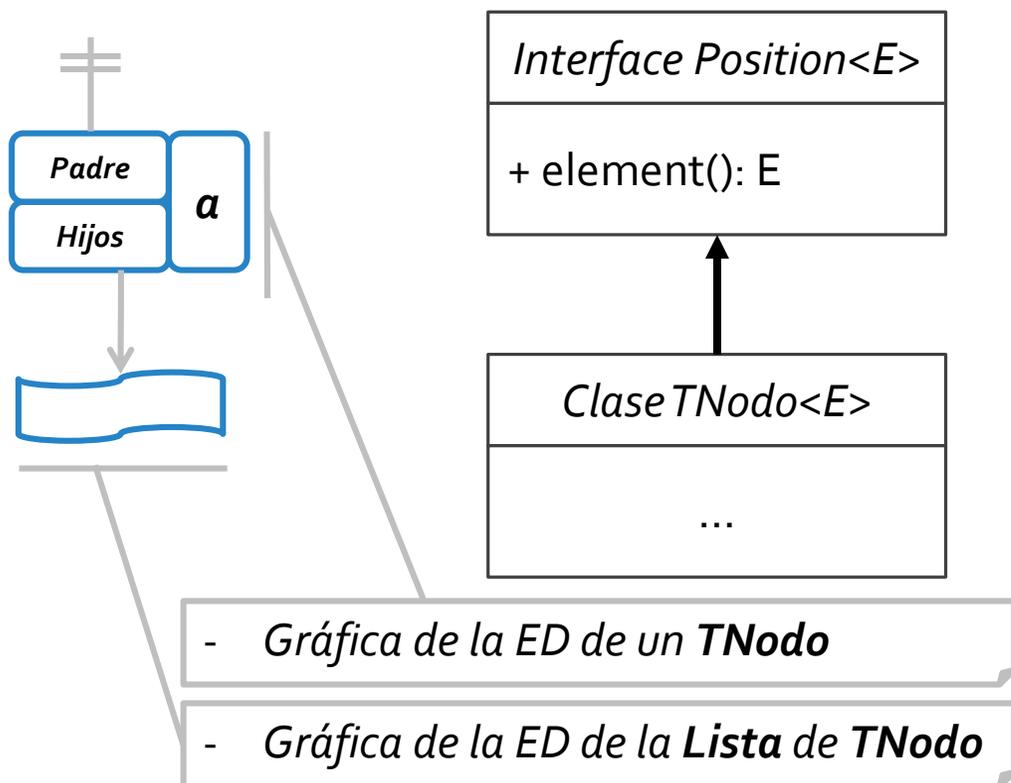
```
public interface Tree<E> extends Iterable<E>{
    //Operaciones para creación y modificación.
    public void createRoot(E e) throws InvalidOperationException;
    public Position<E> addFirstChild(Position<E> p, E e) throws InvalidPositionException;
    public Position<E> addLastChild(Position<E> p, E e) throws InvalidPositionException;
    public Position<E> addBefore(Position<E> p, Position<E> rb, E e) throws InvalidPositionException;
    public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;
    public void removeExternalNode (Position<E> p) throws InvalidPositionException;
    public void removeInternalNode (Position<E> p) throws InvalidPositionException;
    public void removeNode (Position<E> p) throws InvalidPositionException;
}
```

IMPLEMENTACIÓN DEL TDA ARBOL MEDIANTE NODOS CON REF. AL PADRE y LISTA DE HIJOS

Las representaciones gráficas de los árboles de las siguientes transparencias (parcialmente) son de autoría de la Dra. M. L. Ganuza (mlg@cs.uns.edu.ar).

ED TNode

- Bajo esta implementación, se define una ED **TNode** que mantiene un rótulo, así como una referencia a un nodo y una lista de nodos que representan los nodos **padre** e **hijos**, respectivamente, del nodo modelado.



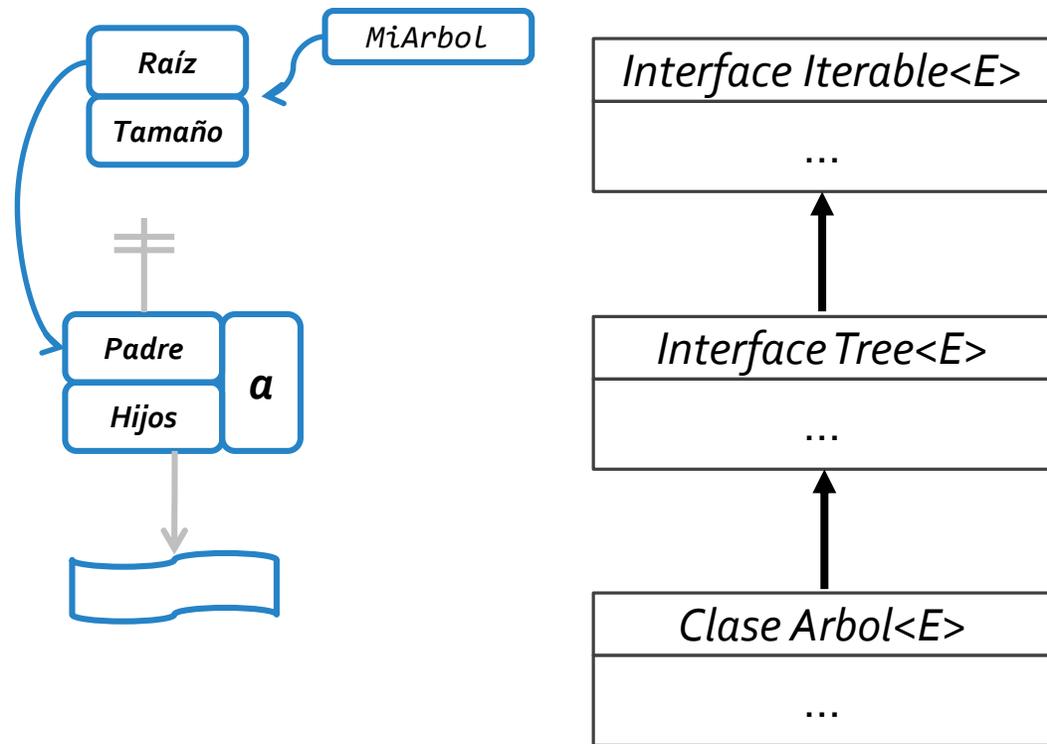
```
public class TNode<E> implements Position<E> {
    protected E elemento;
    protected TNode<E> padre;
    protected PositionList<TNode<E>> hijos;

    public TNode(E el, TNode<E> p){
        elemento = el;
        padre = p;
        hijos = new DoubleLinkedList<TNode<E>>();
    }

    public TNode<E> getPadre(){ return padre; }
    public PositionList<TNode<E>> getHijos(){ return hijos; }
    public E element() { return elemento; }
    public void setPadre(TNode<E> p){ padre = p; }
    public void setElement(E e){ elemento = e; }
}
```

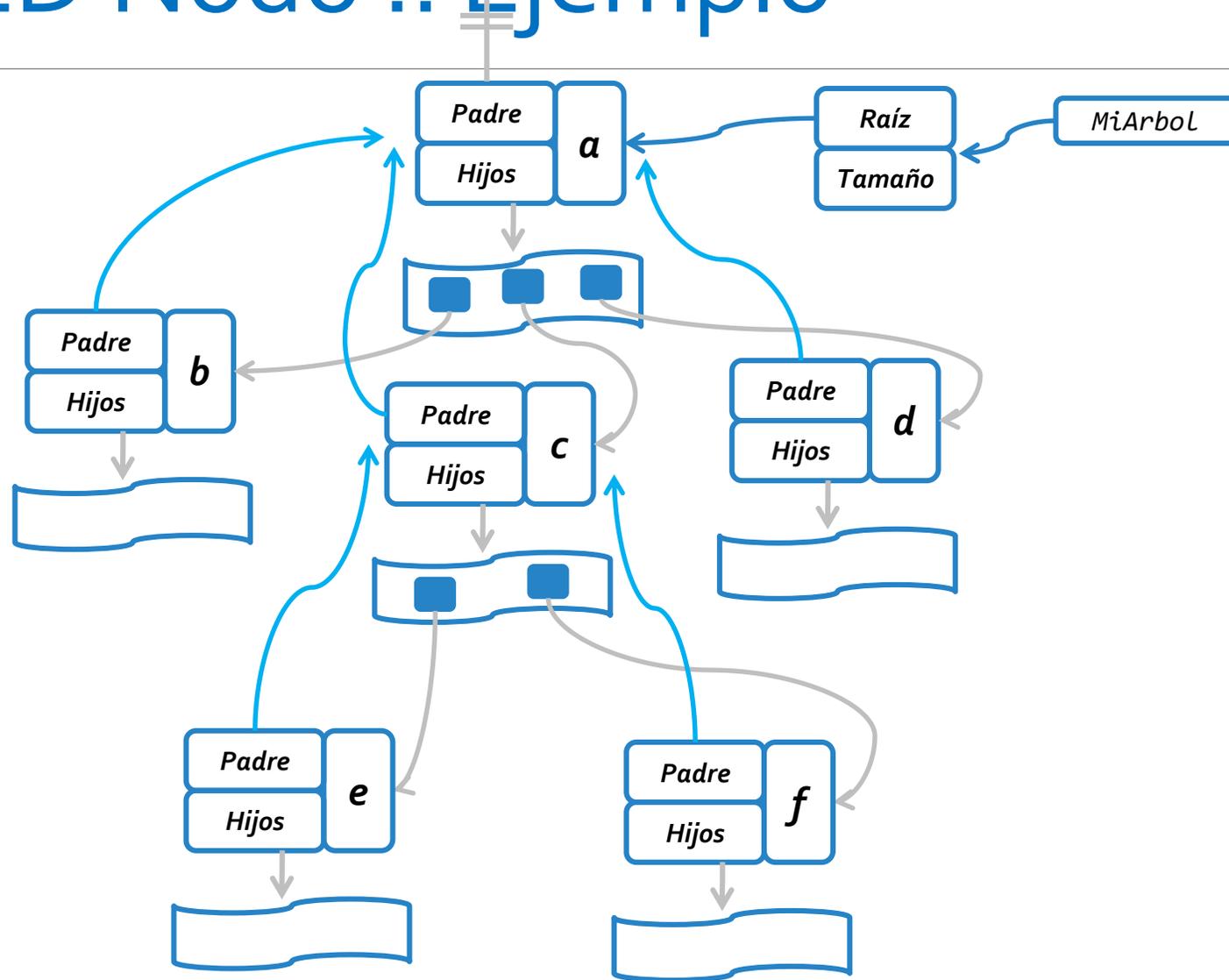
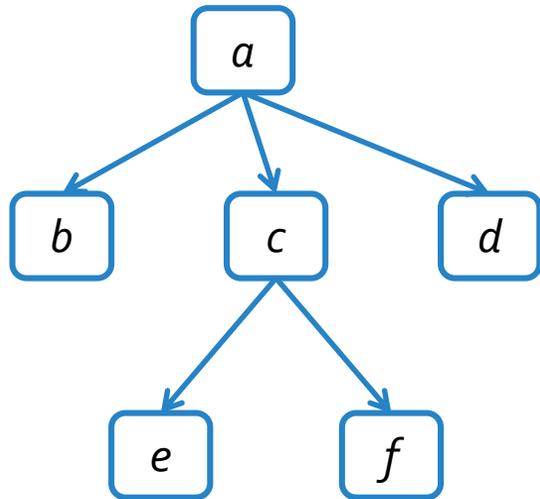
ED Arbol

- Bajo esta implementación, un **árbol** se define manteniendo referencia a un **TNodo** que representa la **raíz**. A partir de este, luego se puede acceder a todos los restantes nodos.



```
public class Arbol<E> implements Tree<E> {  
    protected TNodo<E> raiz;  
    protected int tamaño;  
  
    public Arbol(){  
        tamaño = 0;  
        raiz = null;  
    }  
  
    public Arbol(E rot){  
        tamaño = 1;  
        raiz = new TNodo<E>(rot, null);  
    }  
    ...  
}
```

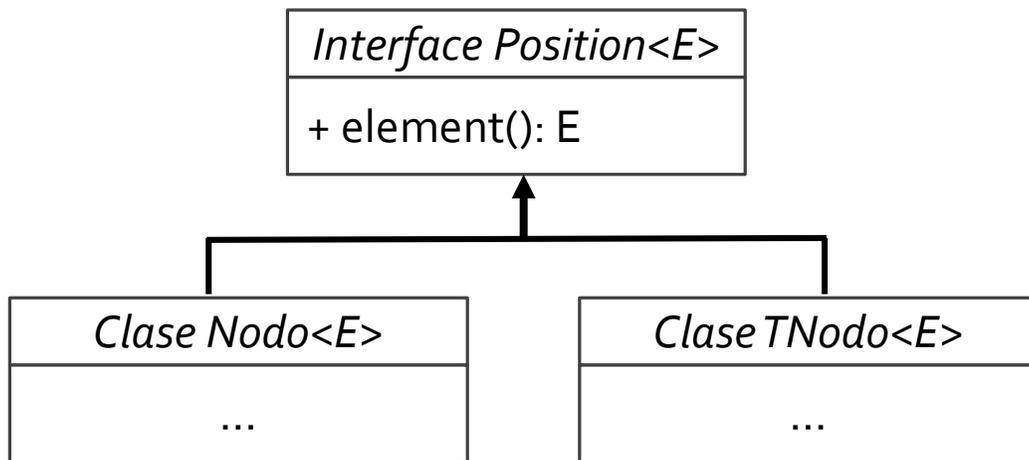
ED Arbol + ED Nodo :: Ejemplo



POSITION de LISTA vs. POSITION de ÁRBOL

Diferencia entre Positions de árbol y lista

- Una de los errores más frecuentes en la materia es confundir las Positions de árbol y las de lista.
- El error surge ya que tanto el árbol como la lista, hacen uso de este TDA, pero se debe tener en cuenta que internamente son ED diferentes.
- Considerando las ED Nodo de lista como TNodo de árbol, podemos observar que ambas son Position.



- De aquí la importancia de considerar correctamente la jerarquía de herencia.
- Todo Nodo es una Position.
- Todo TNodo es una Position.
- No es posible asegurar que toda Position es un Nodo o un TNodo.

Diferencia entre Positions de árbol y lista

- Considere el siguiente código fuente:

```
public class Tester {
    public static void main(String [] args){
        try{
            PositionList<Integer> lista = new DoubleLinkedList<Integer>();
            lista.addFirst(15);

            Tree<Integer> arbol = new Arbol<Integer>();
            arbol.createRoot(10);

            Position<Integer> pLista = lista.first();
            Position<Integer> pArbol = arbol.root();

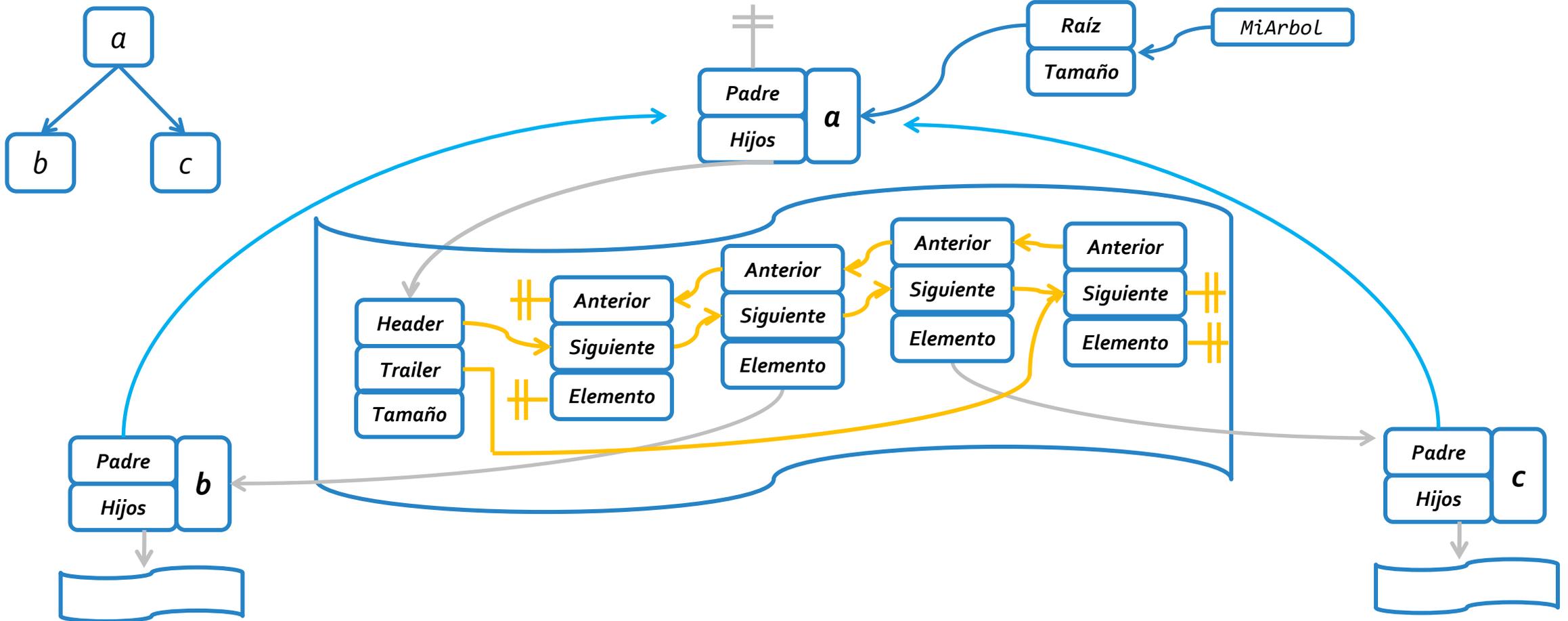
            lista.remove(pArbol);
            arbol.addLastChild(pLista, 63);

        }catch(InvalidOperationException e){
        }catch(EmptyListException e1){
        }catch(EmptyTreeException e2){
        }catch(InvalidPositionException e3){ System.out.println("Invalid Position"); }
    }
}
```

- ¿Qué sucede en tiempo de compilación?
- La compilación es **exitosa**.
- ¿Qué sucede en tiempo de ejecución?
- ¿Qué harán tanto la implementación de la **lista** como la implementación del **árbol** al recibir las **positions**?
- **Chequearán** que las posiciones sean **válidas**, esto es, que internamente estén instanciadas con una ED **Nodo** y **TNodo** respectivamente.
- Luego, en cualquiera de los casos, se lanzará una **InvalidPositionException**.

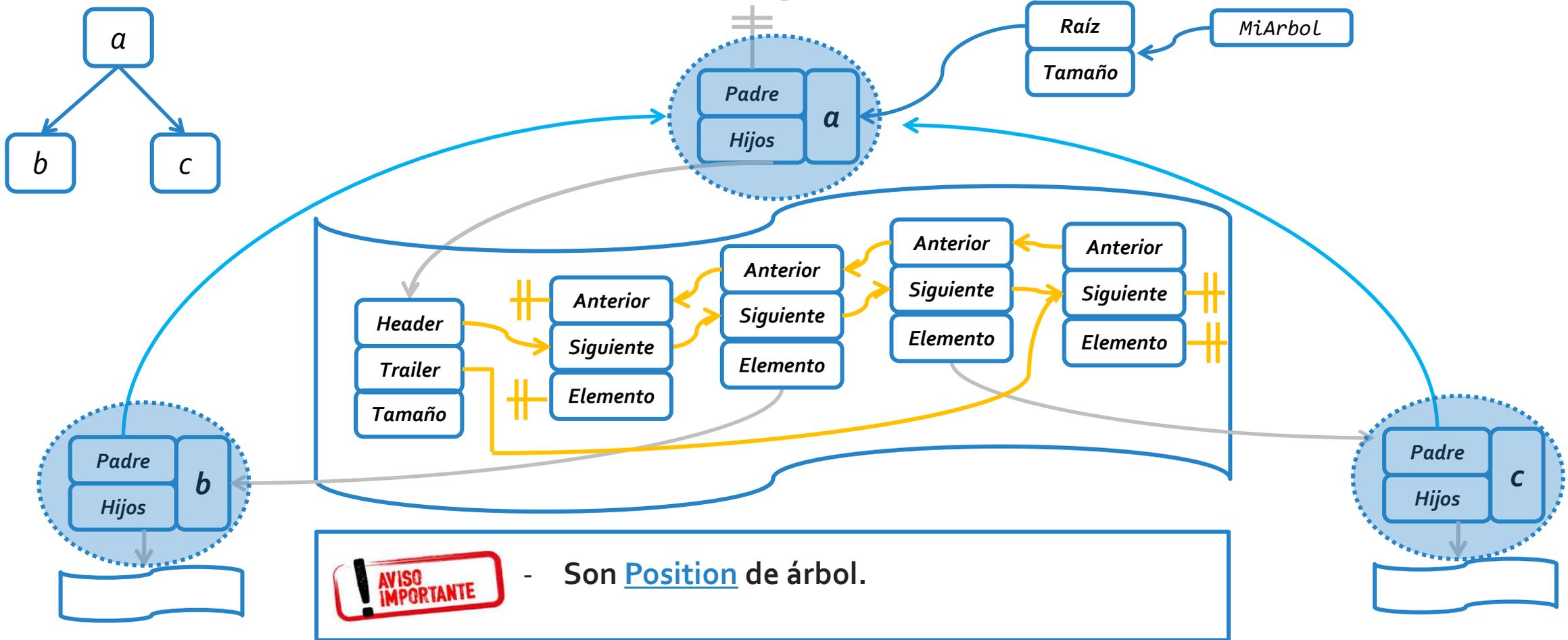
Diferencia entre Positions de árbol y lista

- Analicemos la diferencia en un diagrama de objetos.



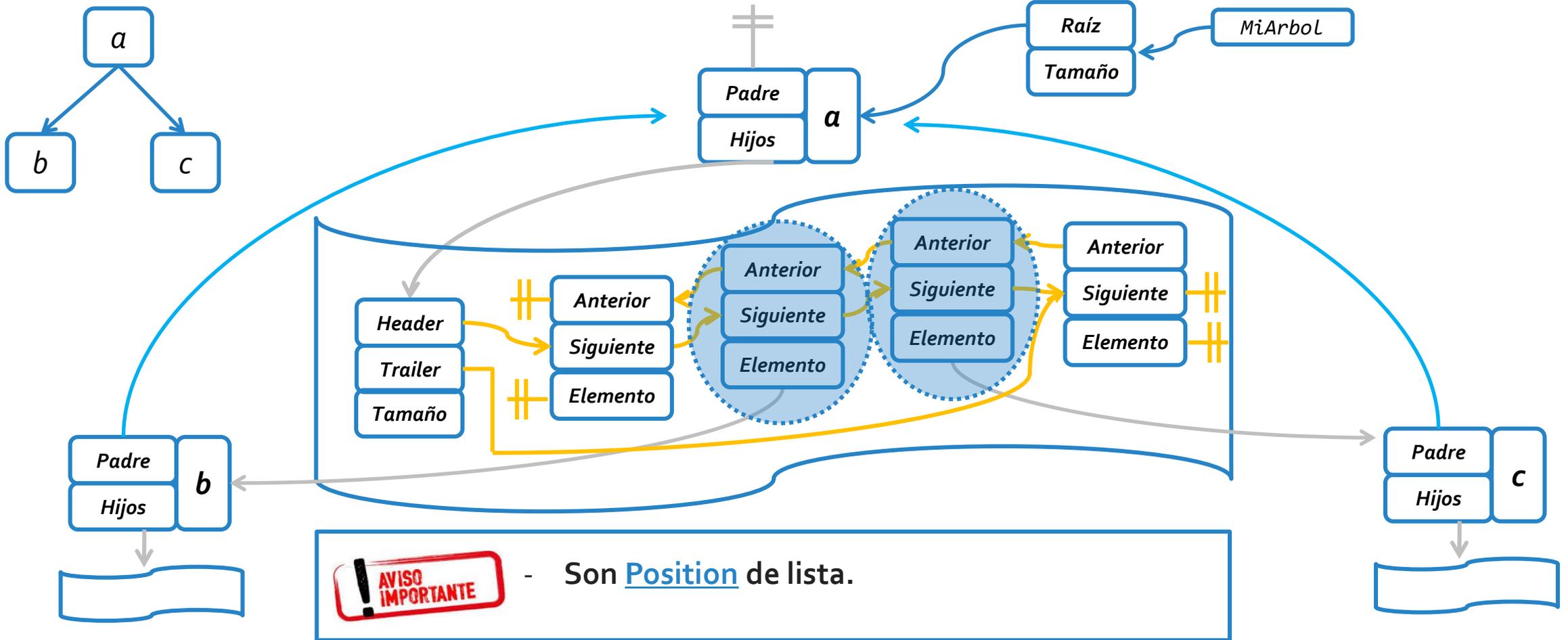
Diferencia entre Positions de árbol y lista

- Analicemos la diferencia en un diagrama de objetos.



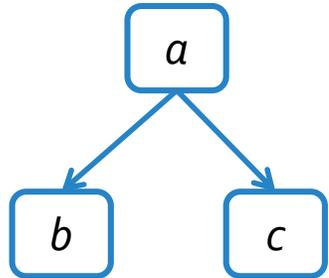
Diferencia entre Positions de árbol y lista

- Analicemos la diferencia en un diagrama de objetos.



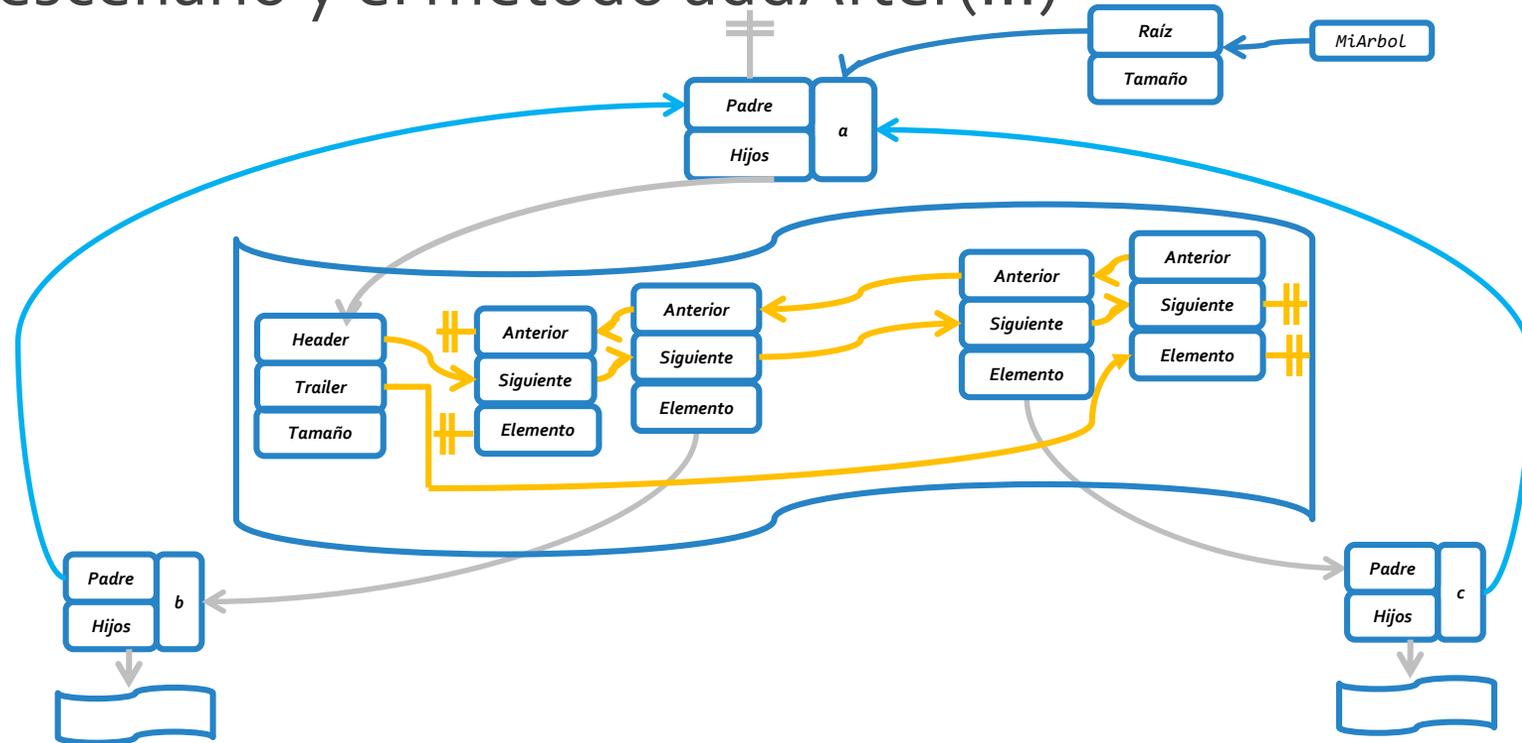
Positions de árbol y lista :: Ejemplo addAfter()

- Consideremos el siguiente escenario y el método addAfter(...)



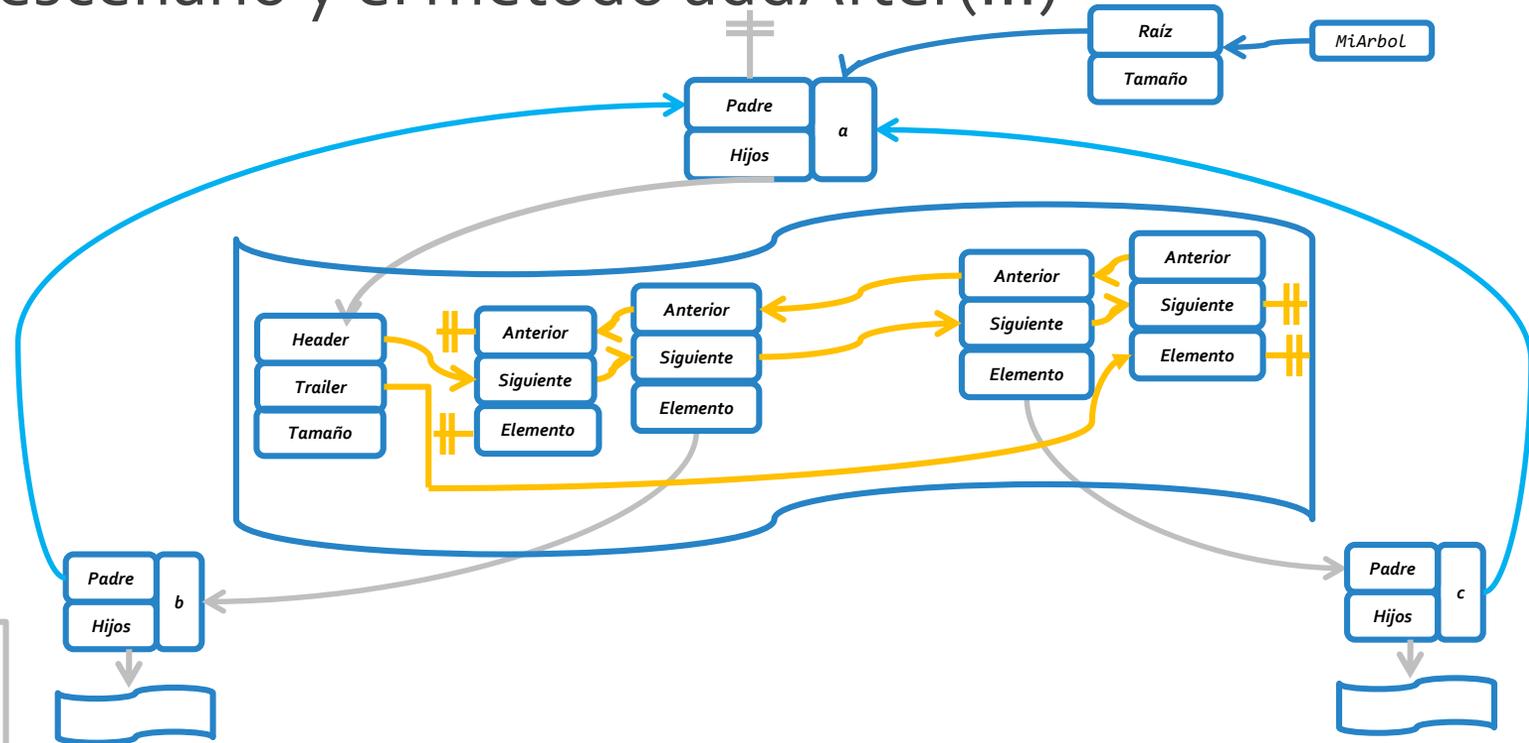
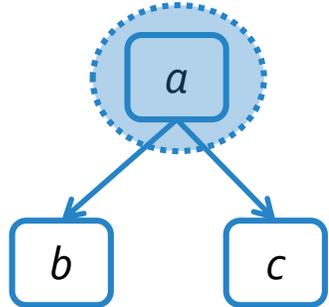
```
/**  
 * Agrega un nodo con rótulo e como hijo de  
 * un nodo padre dado. El nuevo nodo se  
 * agregará a continuación de otro nodo  
 * también dado.  
 * @param e Rótulo del nuevo nodo.  
 * @param p Posición del nodo padre.  
 * @param lb Posición del nodo que será el  
 * hermano izquierdo del nuevo nodo.  
 * @return La posición del nuevo nodo creado.  
 * @throws InvalidPositionException si la posición pasada por parámetro es inválida, o el árbol está vacío, o la  
 * posición lb no corresponde a un nodo hijo del nodo referenciado por p.  
 */
```

```
public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;
```



Positions de árbol y lista :: Ejemplo addAfter()

- Consideremos el siguiente escenario y el método addAfter(...)

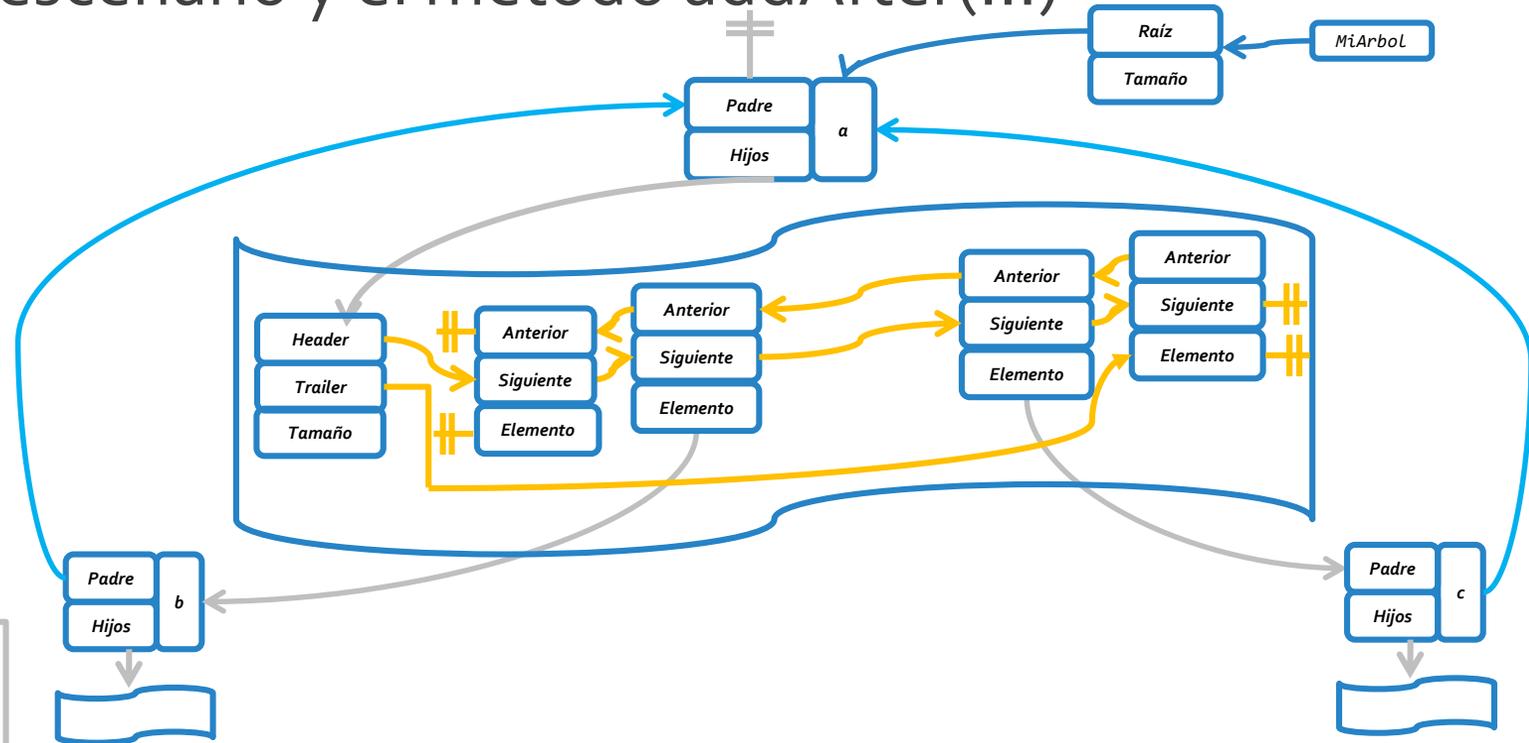
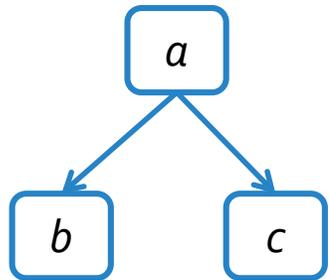


- Utilizaremos la operación `addAfter(p, lb, e)`.
- p será el nodo a .

```
public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;  
Supongamos que queremos agregar un nodo con rótulo  $d$ , como hijo de  $a$ , a continuación de  $b$ .
```


Positions de árbol y lista :: Ejemplo addAfter()

- Consideremos el siguiente escenario y el método addAfter(...)

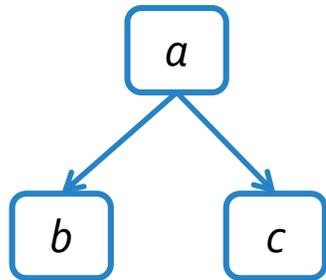


- Utilizaremos la operación `addAfter(p, lb, e)`.
- `p` será el nodo `a`.
- `lb` será el nodo `b`.
- `e` será el rótulo `d`.

```
public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;  
Supongamos que queremos agregar un nodo con rótulo d, como hijo de a, a continuación de b.
```

Positions de árbol y lista :: Ejemplo addAfter()

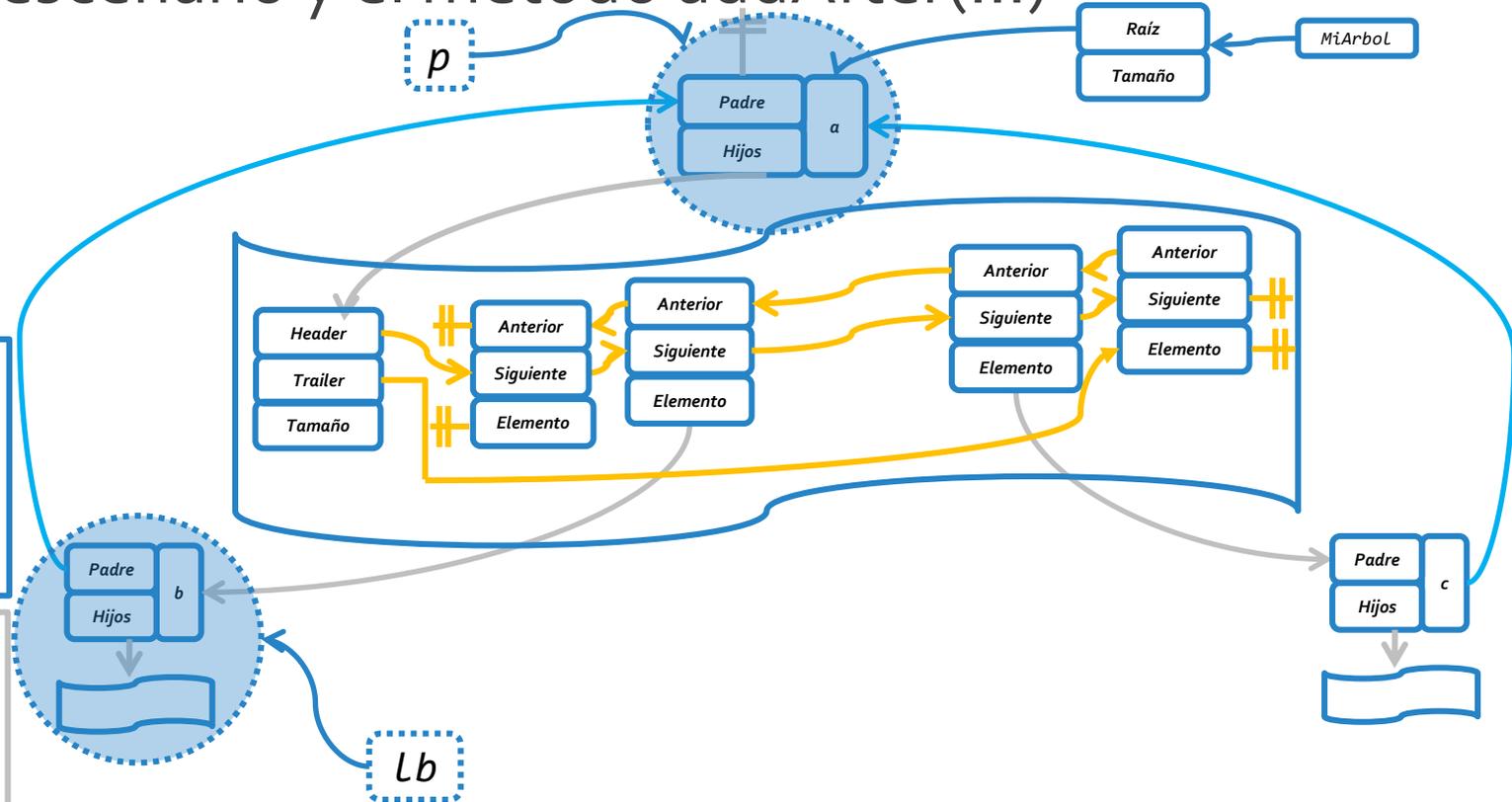
- Consideremos el siguiente escenario y el método addAfter(...)



AVISO IMPORTANTE

Asumimos por simplicidad que las posiciones son válidas. En la implementación, esto debe validarse.

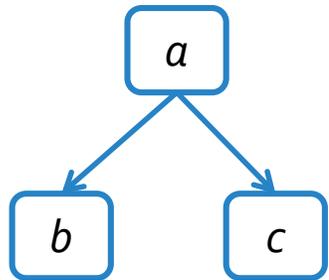
- Utilizaremos la operación `addAfter(p, lb, e)`.
- `p` será el nodo `a`.
- `lb` será el nodo `b`.
- `e` será el rótulo `d`.



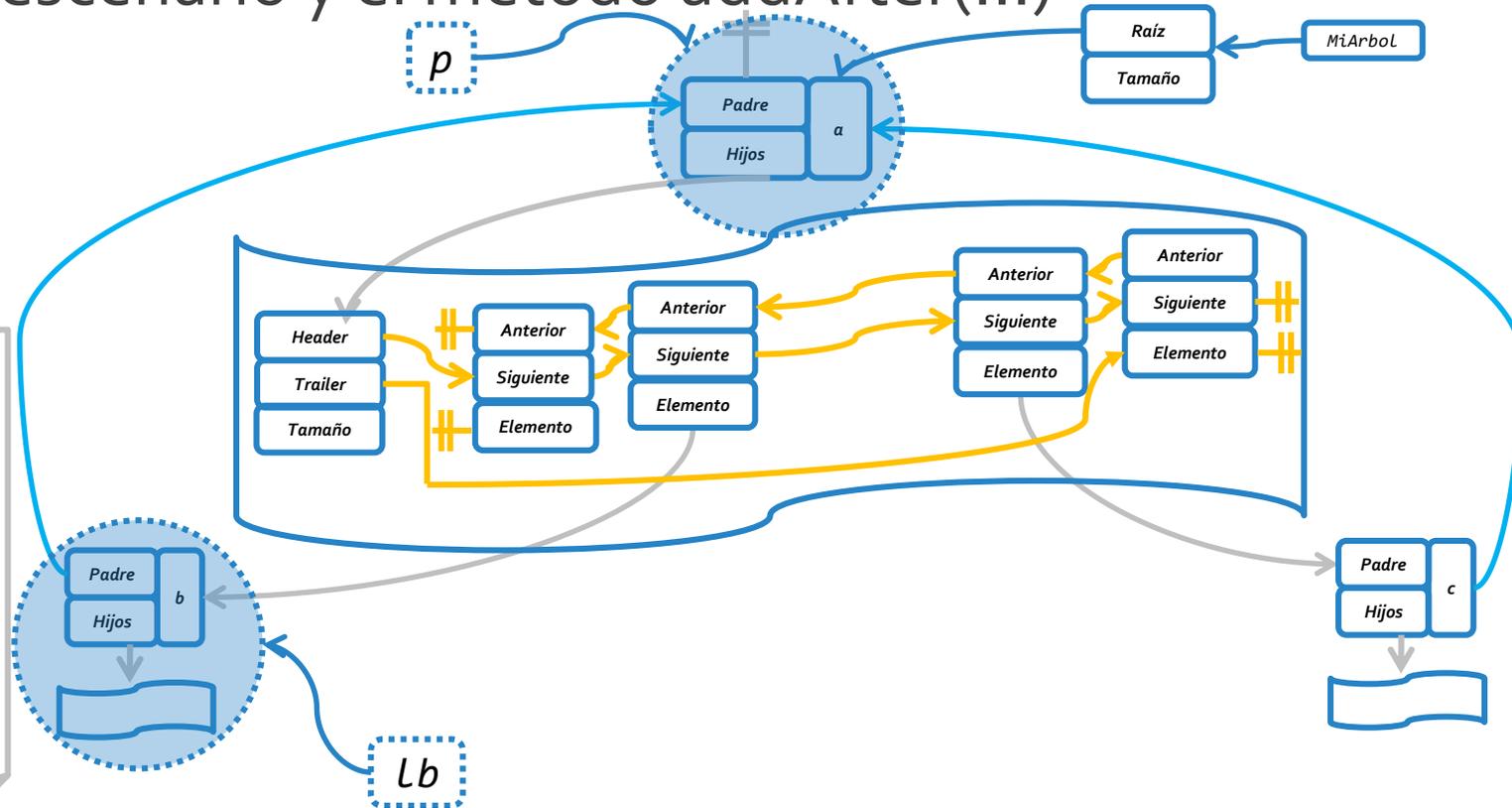
```
public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;
Supongamos que queremos agregar un nodo con rótulo d, como hijo de a, a continuación de b.
```

Positions de árbol y lista :: Ejemplo addAfter()

- Consideremos el siguiente escenario y el método addAfter(...)



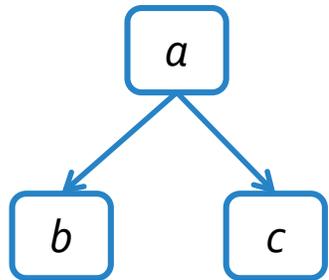
- Utilizaremos la operación `addAfter(p, lb, e)`.
- Como se **agregará** un nuevo nodo como **hijo** del **nodo p**, se debe **modificar** su lista de **nodos hijos**.
- Se deberá **buscar** la **posición de lista (pdl)**, cuyo elemento sea el **nodo de árbol lb**.



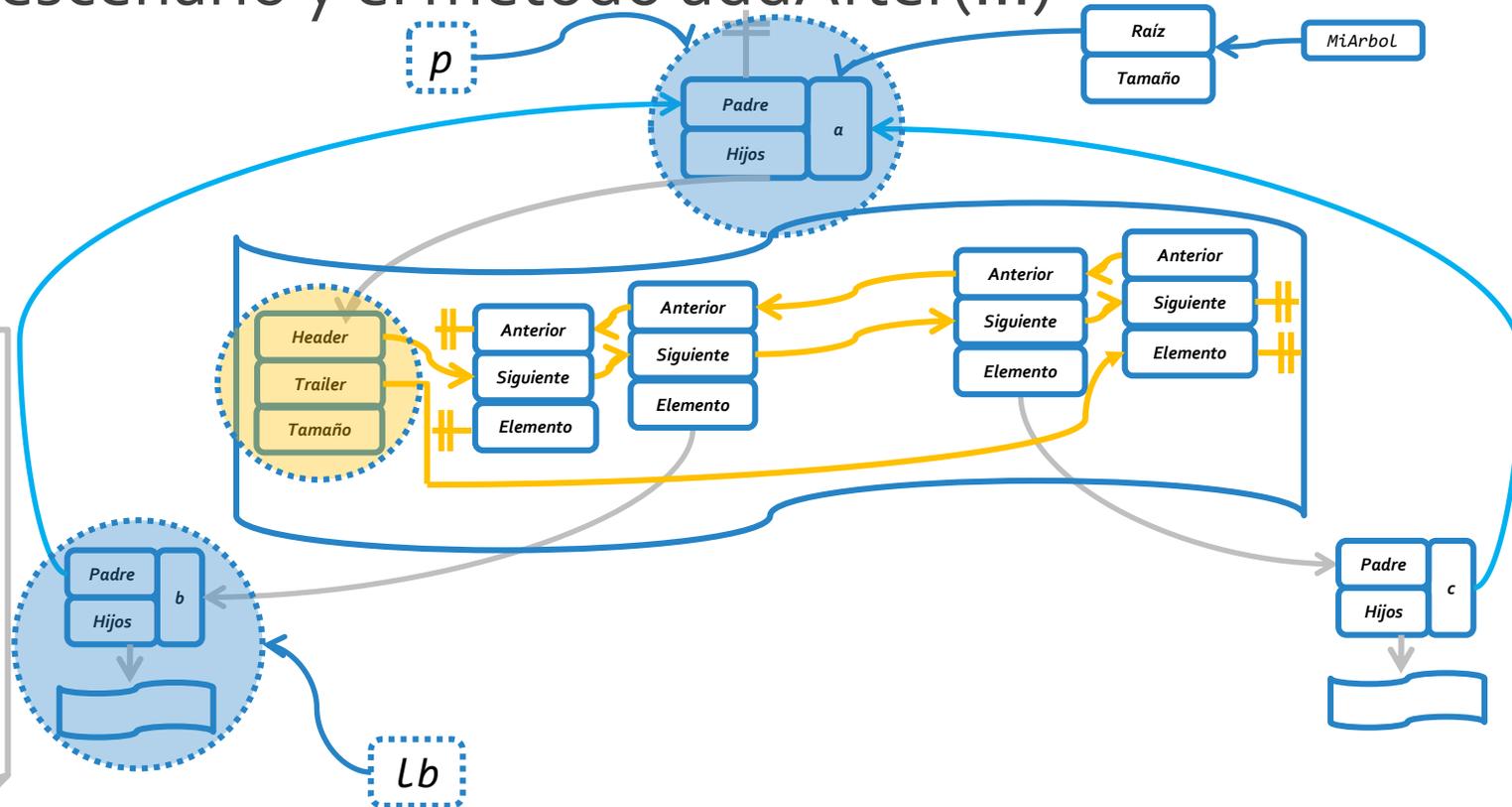
```
public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;
Supongamos que queremos agregar un nodo con rótulo d, como hijo de a, a continuación de b.
```

Positions de árbol y lista :: Ejemplo addAfter()

- Consideremos el siguiente escenario y el método addAfter(...)



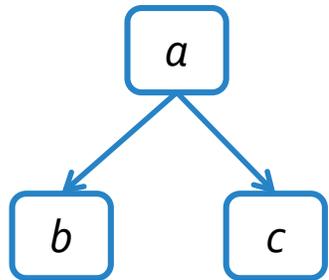
- Utilizaremos la operación `addAfter(p, lb, e)`.
- Como se **agregará** un nuevo nodo como **hijo** del **nodo p**, se debe **modificar** su lista de **nodos hijos**.
- Se deberá **buscar** la **posición de lista (pdl)**, cuyo elemento sea el **nodo de árbol lb**.



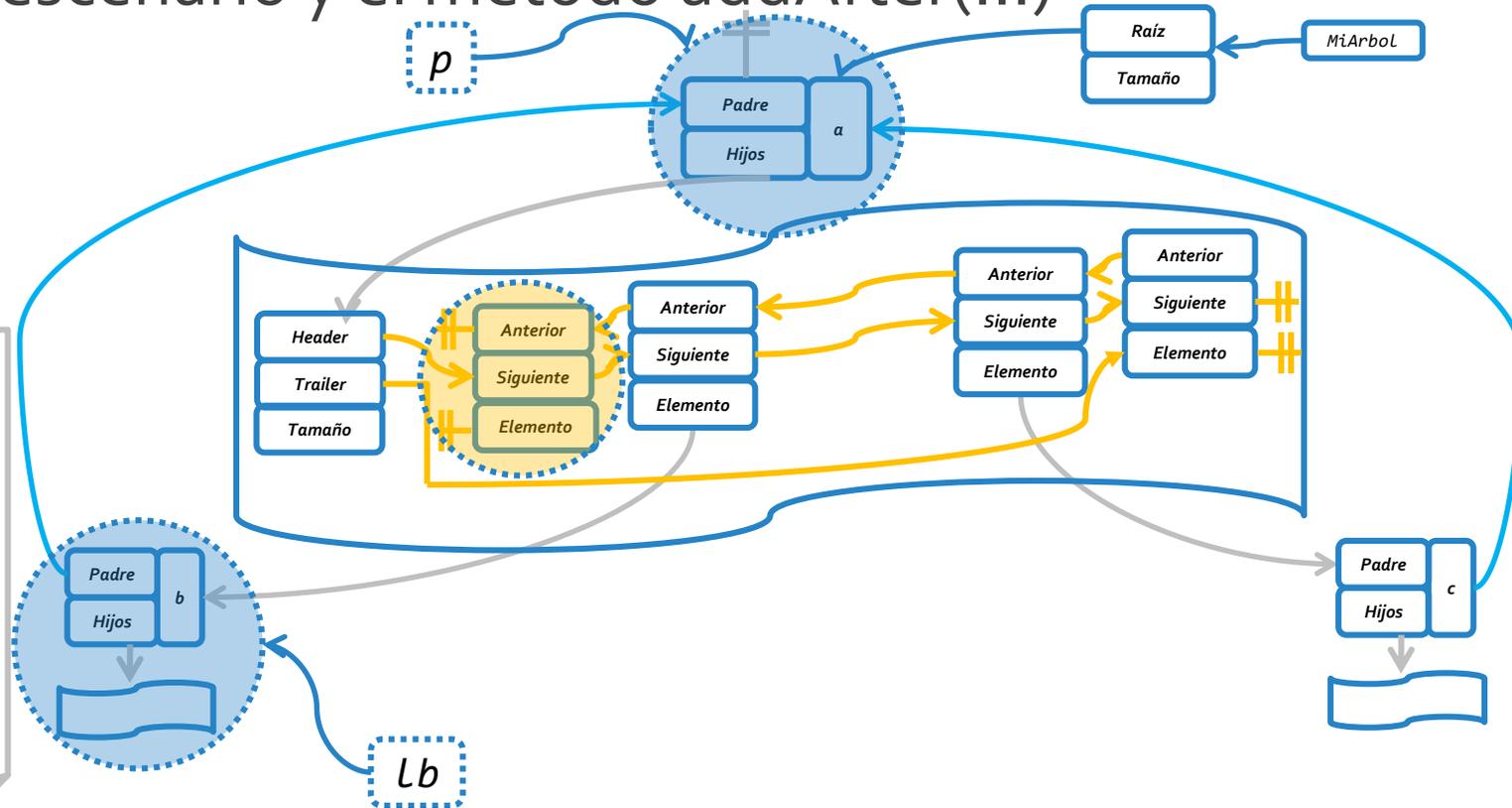
```
public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;
Supongamos que queremos agregar un nodo con rótulo d, como hijo de a, a continuación de b.
```

Positions de árbol y lista :: Ejemplo addAfter()

- Consideremos el siguiente escenario y el método addAfter(...)



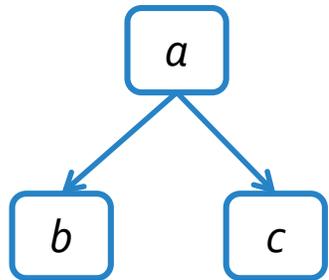
- Utilizaremos la operación addAfter(p,lb,e).
- Como se **agregará** un nuevo nodo como **hijo** del **nodo p**, se debe **modificar** su lista de **nodos hijos**.
- Se deberá **buscar** la **posición de lista (pdl)**, cuyo elemento sea el **nodo de árbol lb**.



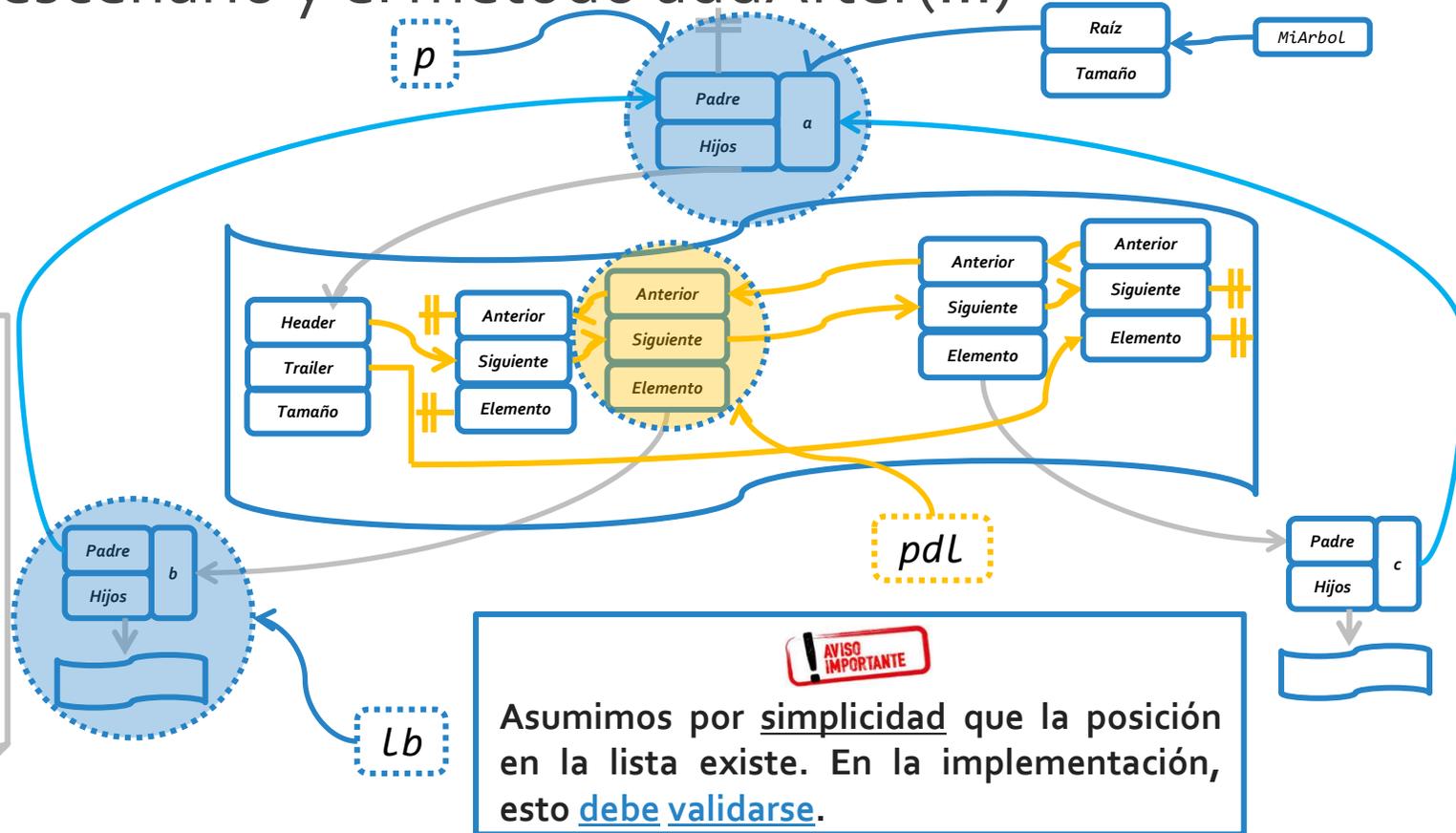
```
public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;
Supongamos que queremos agregar un nodo con rótulo d, como hijo de a, a continuación de b.
```

Positions de árbol y lista :: Ejemplo addAfter()

- Consideremos el siguiente escenario y el método addAfter(...)



- Utilizaremos la operación `addAfter(p, lb, e)`.
- Como se **agregará** un nuevo nodo como **hijo** del **nodo p**, se debe **modificar** su lista de **nodos hijos**.
- Se deberá **buscar** la **posición de lista (pdl)**, cuyo elemento sea el **nodo de árbol lb**.

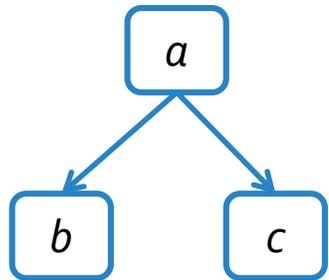


AVISO IMPORTANTE
Asumimos por simplicidad que la posición en la lista existe. En la implementación, esto debe validarse.

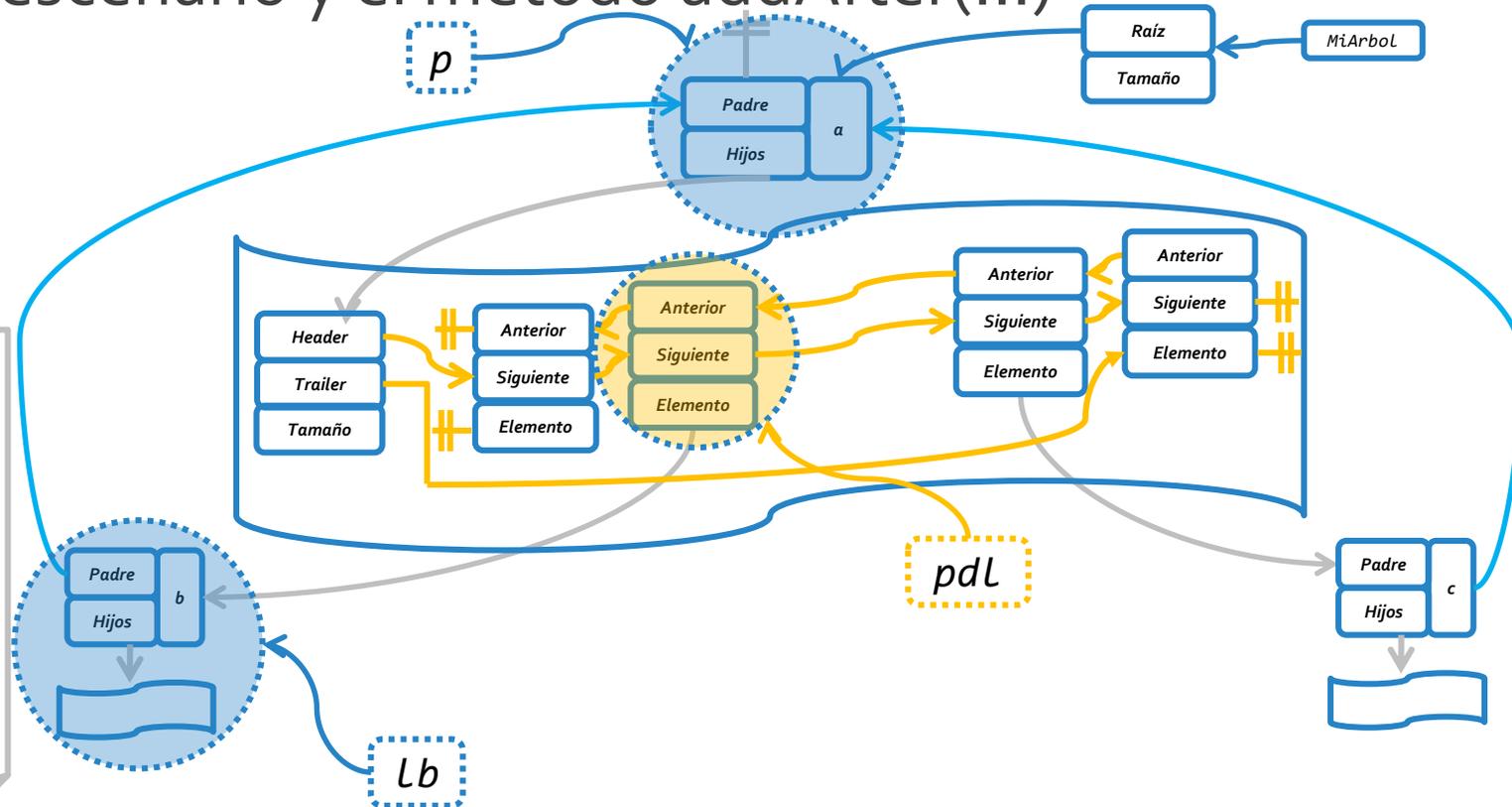
```
public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;  
Supongamos que queremos agregar un nodo con rótulo d, como hijo de a, a continuación de b.
```

Positions de árbol y lista :: Ejemplo addAfter()

- Consideremos el siguiente escenario y el método addAfter(...)



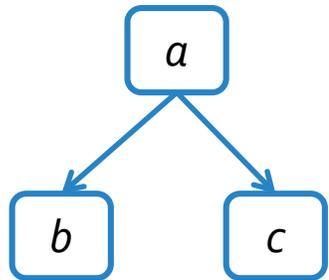
- Utilizaremos la operación `addAfter(p,lb,e)`.
- Como se **agregará** un nuevo nodo como **hijo** del **nodo p**, se debe **modificar** su lista de **nodos hijos**.
- Se deberá **buscar** la **posición de lista (pdl)**, cuyo elemento sea el **nodo de árbol lb**.
- Finalmente, en la **lista** se **agrega luego de pdl**, un **nuevo nodo** con rótulo **d** y padre **a**.



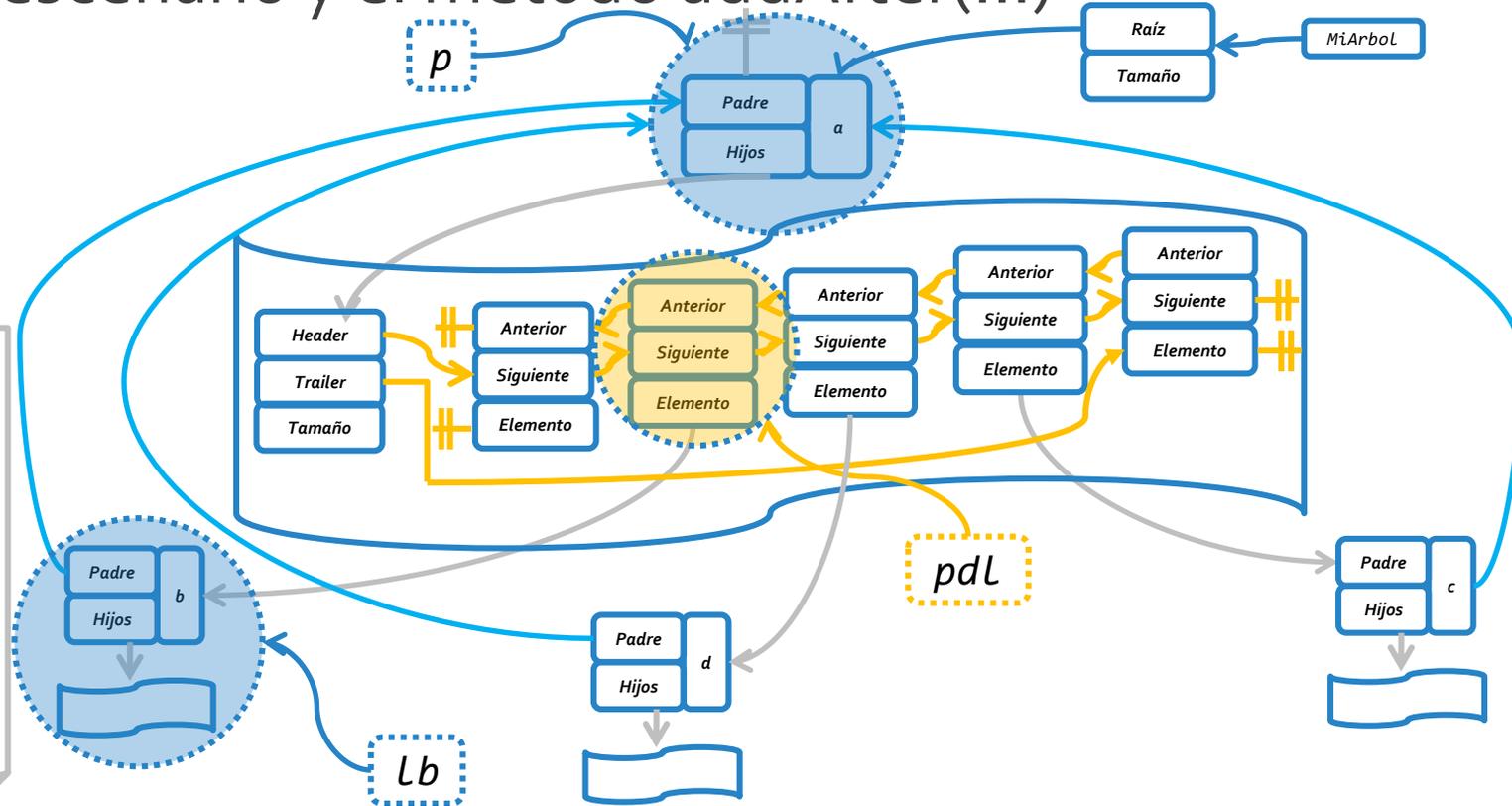
```
public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;
Supongamos que queremos agregar un nodo con rótulo d, como hijo de a, a continuación de b.
```

Positions de árbol y lista :: Ejemplo addAfter()

- Consideremos el siguiente escenario y el método addAfter(...)



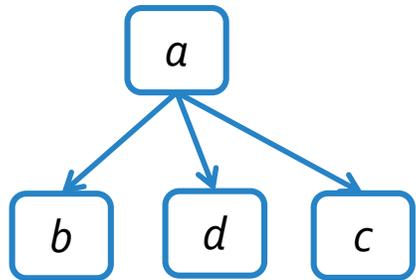
- Utilizaremos la operación `addAfter(p, lb, e)`.
- Como se **agregará** un nuevo nodo como **hijo** del **nodo p**, se debe **modificar** su lista de **nodos hijos**.
- Se deberá **buscar** la **posición de lista (pdl)**, cuyo elemento sea el **nodo de árbol lb**.
- Finalmente, en la **lista** se **agrega luego de pdl**, un **nuevo nodo** con rótulo **d** y padre **a**.



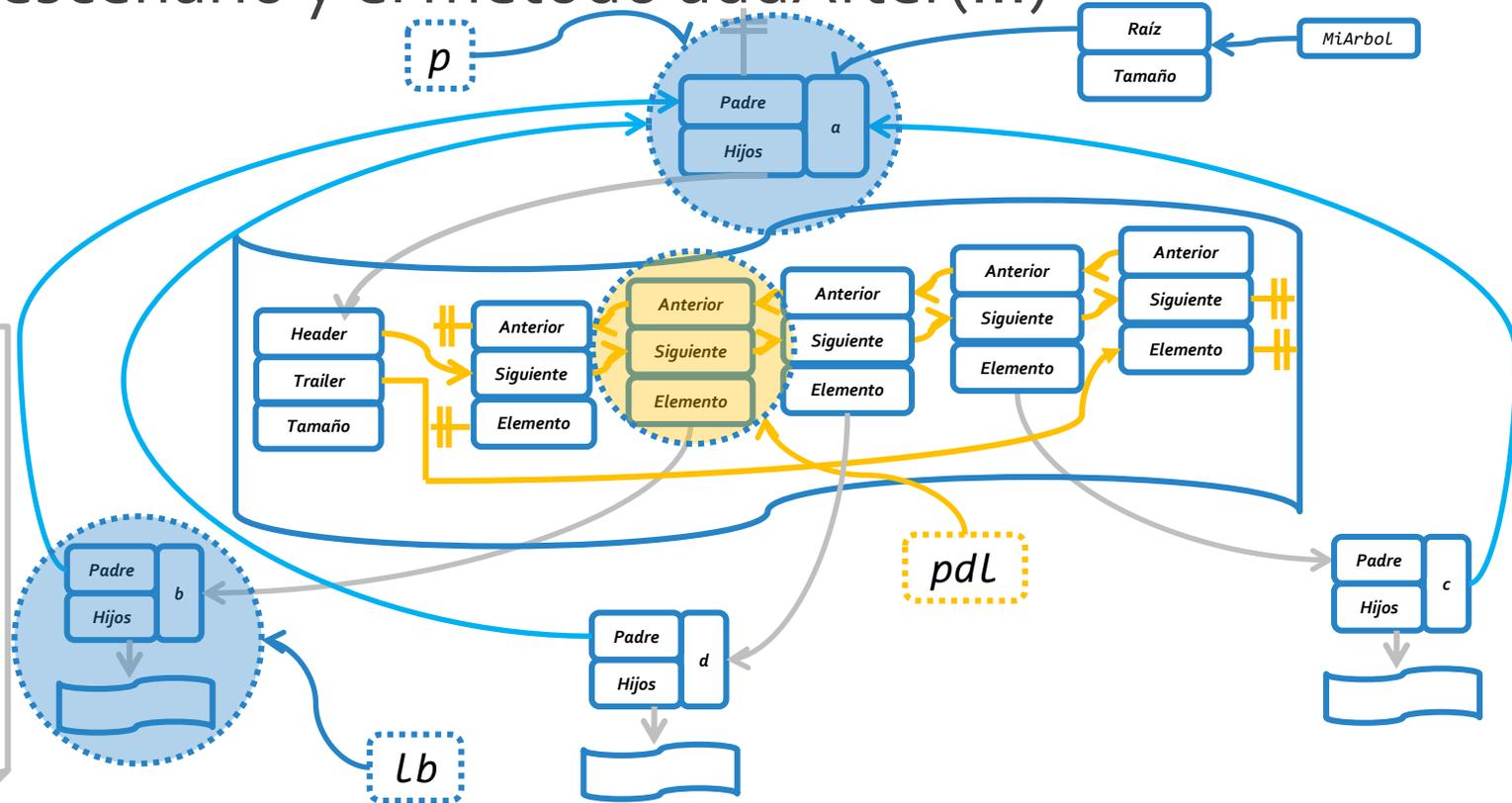
```
public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;
Supongamos que queremos agregar un nodo con rótulo d, como hijo de a, a continuación de b.
```

Positions de árbol y lista :: Ejemplo addAfter()

- Consideremos el siguiente escenario y el método addAfter(...)



- Utilizaremos la operación `addAfter(p,lb,e)`.
- Como se **agregará** un nuevo nodo como **hijo** del **nodo p**, se debe **modificar** su lista de **nodos hijos**.
- Se deberá **buscar** la **posición de lista (pdl)**, cuyo elemento sea el **nodo de árbol lb**.
- Finalmente, en la **lista** se **agrega luego de pdl**, un **nuevo nodo** con rótulo **d** y padre **a**.



```
public Position<E> addAfter (Position<E> p, Position<E> lb, E e) throws InvalidPositionException;
Supongamos que queremos agregar un nodo con rótulo d, como hijo de a, a continuación de b.
```

IMPLEMENTACIÓN DE REMOVES

Implementación operaciones remove

- El TDA Árbol considera tres operaciones que permiten eliminar elementos del árbol.

```
public interface Tree<E> extends Iterable<E>{
    //Operaciones para creación y modificación.
    public void removeExternalNode (Position<E> p) throws InvalidPositionException;
    public void removeInternalNode (Position<E> p) throws InvalidPositionException;
    public void removeNode (Position<E> p) throws InvalidPositionException;
}
```

- En particular, *removeExternalNode()* y *removeInternalNode()* son casos particulares del caso general de eliminación que define *removeNode()*.
- Por dicho motivo, es adecuado definir completamente el método *removeNode()*, y re-utilizar este método cuando se requiera la ejecución de *removeExternalNode()* y *removeInternalNode()*.

Implementación operaciones remove

```
public void removeExternalNode(Position<E> p) throws InvalidPositionException {
    TNode<E> n = checkPosition(p);
    if(!n.getHijos().isEmpty())
        throw new InvalidPositionException("No es un nodo externo");
    removeNode(n);
}

public void removeInternalNode(Position<E> p) throws InvalidPositionException {
    TNode<E> n = checkPosition(p);
    if(n.getHijos().isEmpty())
        throw new InvalidPositionException("No es un nodo interno");
    removeNode(n);
}

protected TNode<E> checkPosition(Position<E> p) throws InvalidPositionException {
    TNode<E> toReturn = null;
    try{
        toReturn = (TNode<E>) p;
        if (toReturn == null || toReturn.element() == null)
            throw new InvalidPositionException("");
    }catch(ClassCastException e){ throw new InvalidPositionException(); }
    return toReturn;
}
```

Implementación operaciones remove

```
@Override
public void removeNode(Position<E> p) throws InvalidPositionException {
    TNode<E> nEliminar = checkPosition(p);
    TNode<E> padre = nEliminar.getPadre();
    PositionList<TNode<E>> hijos = nEliminar.getHijos();

    try{
        if (nEliminar == raiz){
            if (hijos.size() == 0){
                raiz = null;
            }else{
                if (hijos.size() == 1){
                    TNode<E> hijo = hijos.remove(hijos.first());
                    hijo.setPadre(null);
                    raiz = hijo;
                }else
                    throw new InvalidPositionException("No se puede eliminar raíz con hijos > 1");
            }
        }else{
            //Sigue en próxima slide.
        }
    }
}
```

Implementación operaciones remove

```
//Si no es raíz, nEliminar tiene un padre y por lo tanto una lista de hermanos.
PositionList<TNodo<E>> hermanos = padre.getHijos();

//Se debe hallar la posición de lista (en hermanos) que almacene (si existe) nEliminar.
Position<TNodo<E>> posListaHermanos = hermanos.isEmpty() ? null : hermanos.first();
while(posListaHermanos != null && posListaHermanos.element() != nEliminar){
    posListaHermanos = (hermanos.last() == posListaHermanos) ? null : hermanos.next(posListaHermanos);
}

//Si no existe posición de lista (en hermanos) que almacene a nEliminar, la posición parametrizada p es inválida.
if (posListaHermanos == null)
    throw new InvalidPositionException("La posición p no se encuentra en la lista del padre");

//Se agregan en la lista de hermanos de nEliminar, todos los hijos nEliminar (respetando el orden).
while(!hijos.isEmpty()){
    TNodo<E> hijo = hijos.remove(hijos.first());
    hijo.setPadre(padre);
    hermanos.addBefore(posListaHermanos, hijo);
}
hermanos.remove(posListaHermanos);
} //Else (nEliminar == raíz).

nEliminar.setPadre(null);
nEliminar.setElement(null);
tamaño--;
} catch (EmptyListException | BoundaryViolationException e){}
}
```



Fin de la presentación.