

# Programación (en C) Primer Cuatrimestre 2025

programacionbunsam@gmail.com

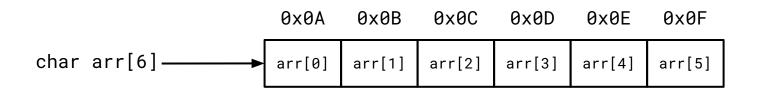
Listas Enlazadas



Las listas enlazadas son estructuras de datos lineales cuyos elementos no están almacenados en direcciones de memoria contiguas, sino que están enlazados mediante punteros.



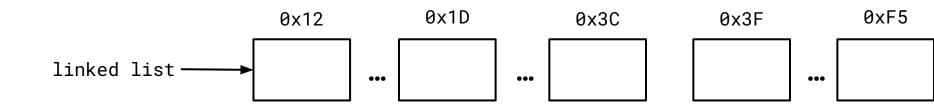
Las listas enlazadas son estructuras de datos lineales cuyos elementos no están almacenados en direcciones de memoria contiguas, sino que están enlazados mediante punteros.





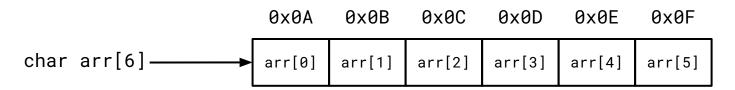
. Las listas enlazadas son estructuras de datos lineales cuyos elementos no están almacenados en direcciones de memoria contiguas, sino que están enlazados mediante punteros.

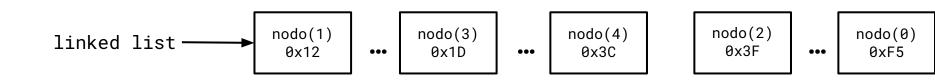






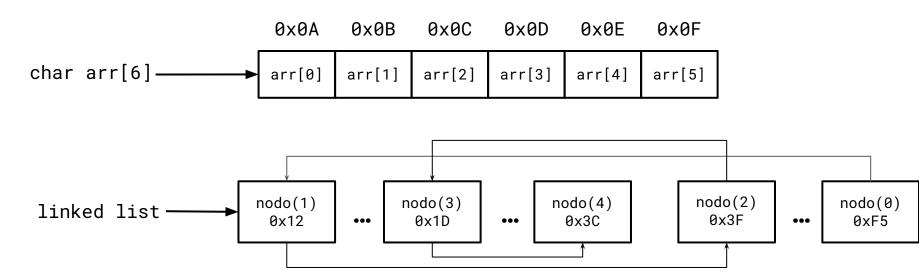
. Las listas enlazadas son estructuras de datos lineales cuyos elementos no están almacenados en direcciones de memoria contiguas, sino que están enlazados mediante punteros.



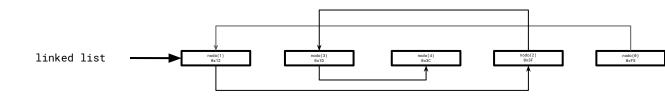




. Las listas enlazadas son estructuras de datos lineales cuyos elementos no están almacenados en direcciones de memoria contiguas, sino que están enlazados mediante punteros.

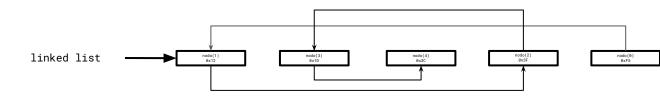








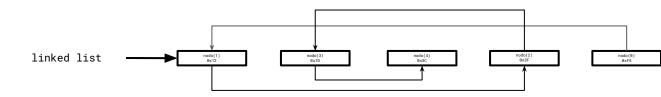
- Aquellos que contienen información
- Aquellos que apuntan a otro nodo de la lista





```
typedef struct{
    int data;
    struct node_t *next;
}node_t;
```

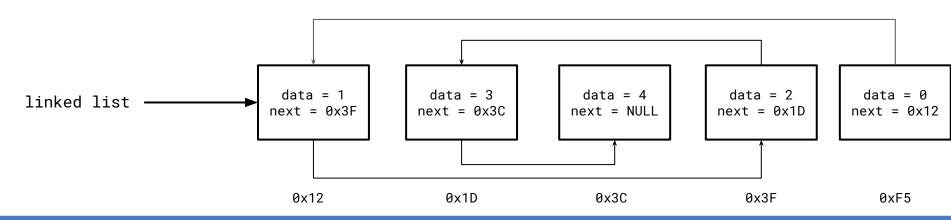
- Aquellos que contienen información
- Aquellos que apuntan a otro nodo de la lista





```
typedef struct{
   int data;
   struct node_t *next;
}node_t;
```

- Aquellos que contienen información
- Aquellos que apuntan a otro nodo de la lista





# Principio y Fin

Como no conozco (a priori) la cantidad de elementos, necesito alguna manera de saber donde comienza y donde termina la lista.

```
typedef struct{
    int data;
    struct node_t *next;
}node_t;
```



# Principio y Fin

Como no conozco (a priori) la cantidad de elementos, necesito alguna manera de saber donde comienza y donde termina la lista.

→ El principio será llamado "head" o cabeza de la lista. Para conocerla, deberemos guardar la dirección de memoria en alguna variable.

typedef struct{
 int data;
 struct node\_t \*next;
}node\_t;



# Principio y Fin

typedef struct{
 int data;
 struct node\_t \*next;
}node\_t;

Como no conozco (a priori) la cantidad de elementos, necesito alguna manera de saber donde comienza y donde termina la lista.

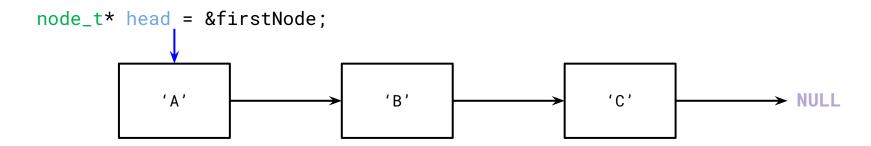
- → El principio será llamado "head" o cabeza de la lista. Para conocerla, deberemos guardar la dirección de memoria en alguna variable.
- → El final de la lista será cuando ya no haya un próximo nodo. Cuando esto ocurra, 'next' apuntará a NULL.

```
node_t* head = &firstNode;

'A' 'B' 'C' NULL
```

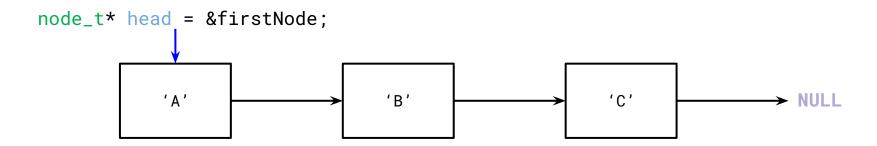


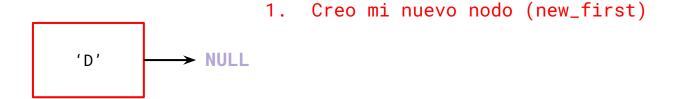
# Insertar elementos - principio





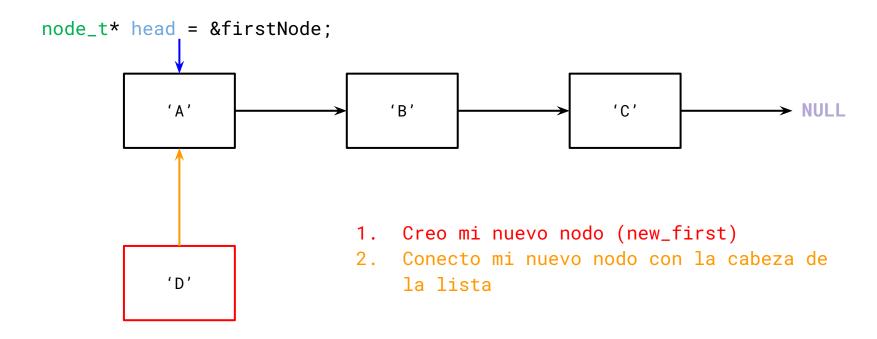
# Insertar elementos - al principio





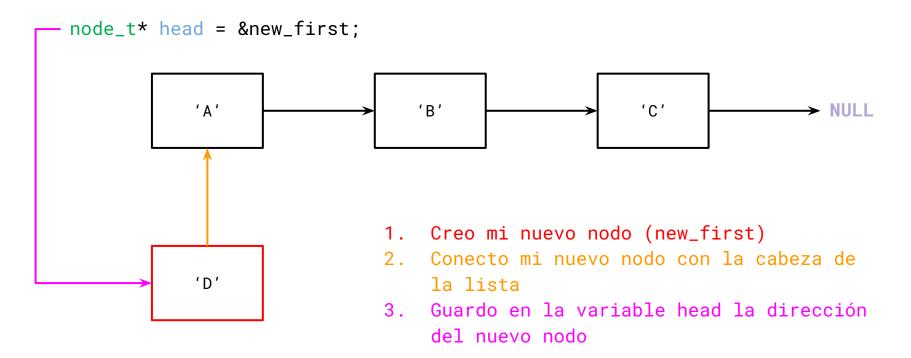


# Insertar elementos - al principio

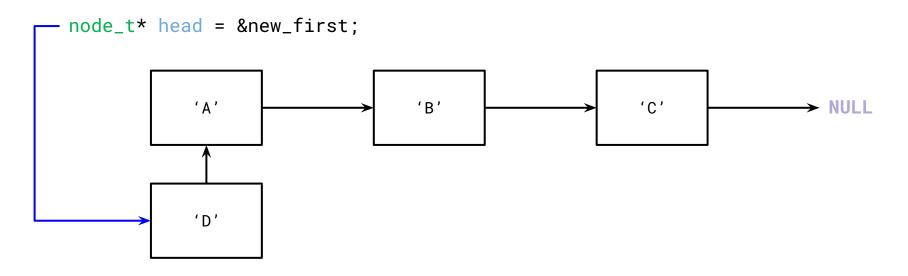




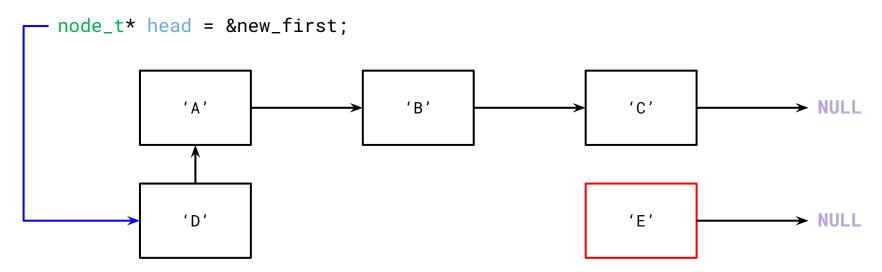
# Insertar elementos - al principio





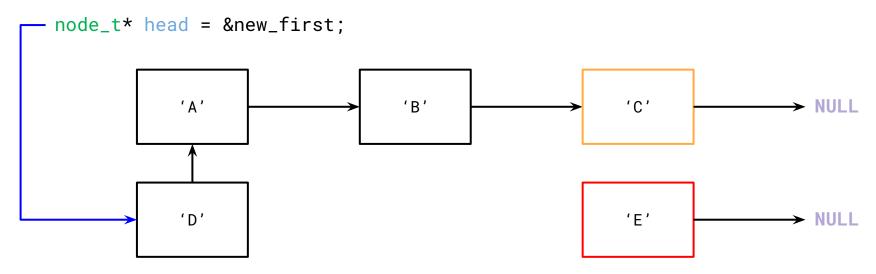






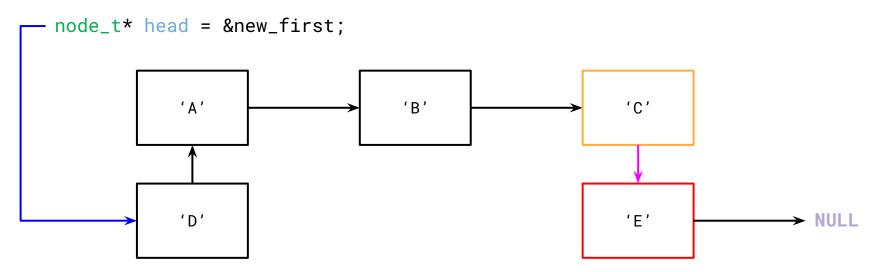
Creo mi nuevo nodo (new\_last)





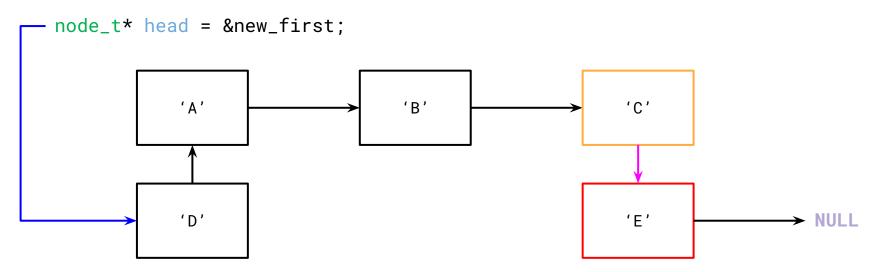
- Creo mi nuevo nodo (new\_last)
- Recorro la lista hasta el final





- Creo mi nuevo nodo (new\_last)
- Recorro la lista hasta el último nodo
- Conecto el último nodo con el nuevo nodo (new\_last)

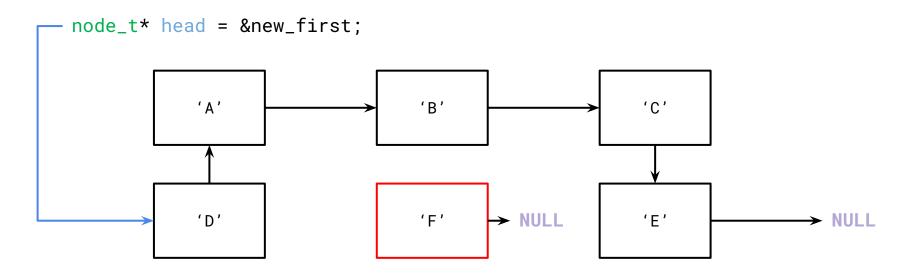




- Creo mi nuevo nodo (new\_last)
- Recorro la lista hasta el último nodo
- Conecto el último nodo con el nuevo nodo (new\_last)

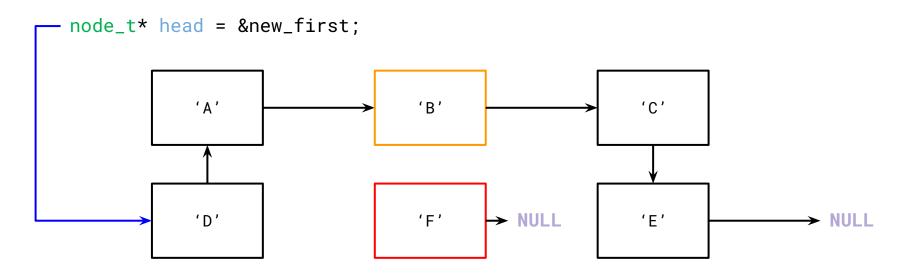
obs. Al crear un nodo, uno siempre
inicializa el miembro 'next' en
NULL, por lo que no necesito
modificarlo al insertar new\_last en
la lista





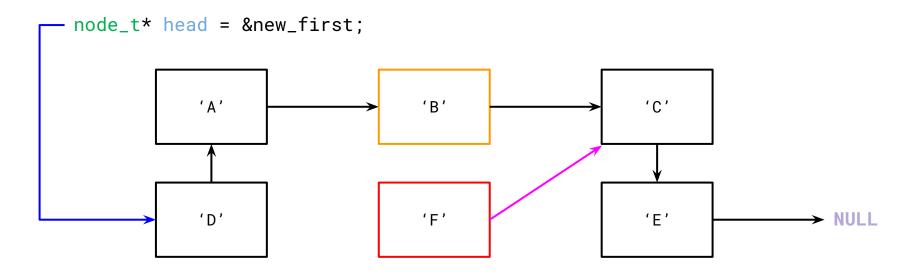
Creo mi nuevo nodo (new\_node)





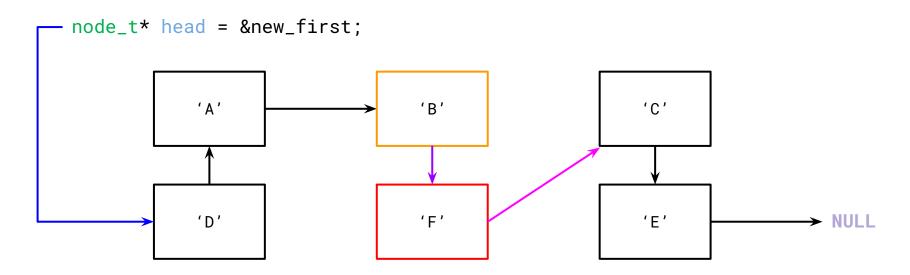
- Creo mi nuevo nodo (new\_node)
- Recorro hasta donde quiero insertar





- Creo mi nuevo nodo (new\_node)
- Recorro hasta donde quiero insertar
- 3. Conecto mi nuevo nodo con el que va a ser su próximo



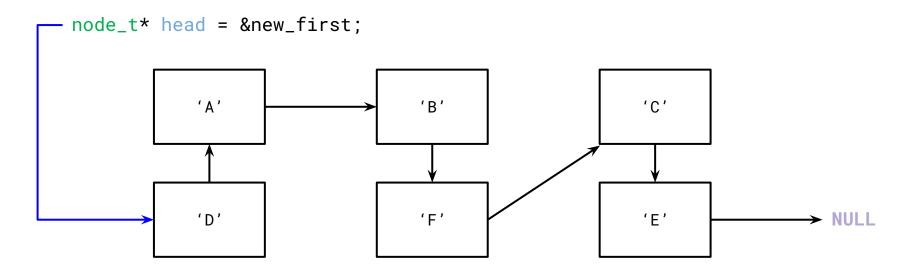


- Creo mi nuevo nodo (new\_node)
- 2. Recorro hasta donde quiero insertar

- 3. Conecto mi nuevo nodo con el que va a ser su próximo
- 4. Modifico 'next' del nodo naranja

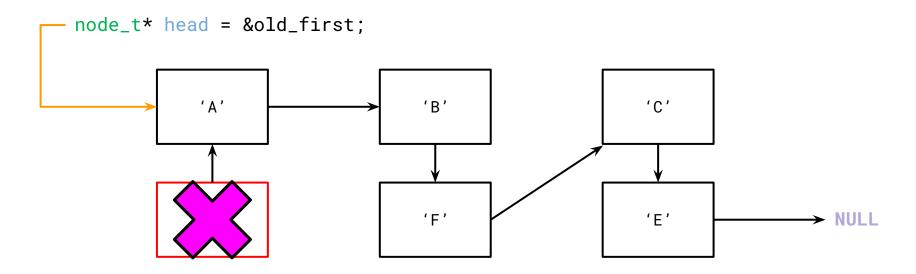


# Eliminar elementos - al principio





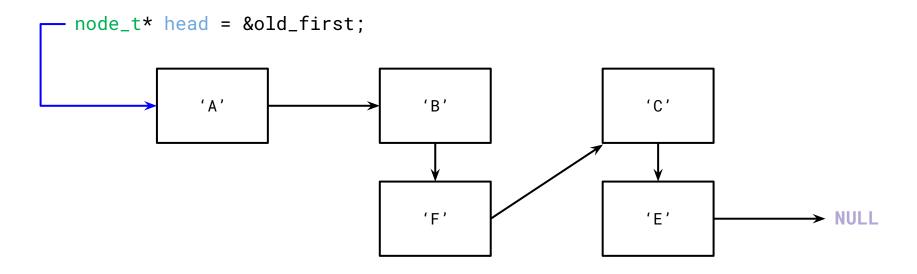
# Eliminar elementos - al principio



- Guardo la dirección de memoria del primer nodo en una variable auxiliar (temp)
- 2. Muevo el lugar al que apunta head
- Libero el que era el primer nodo (temp)

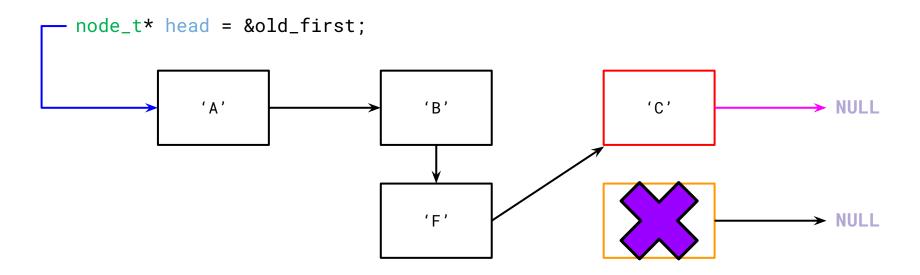


## Eliminar elementos - al final





## Eliminar elementos - al final

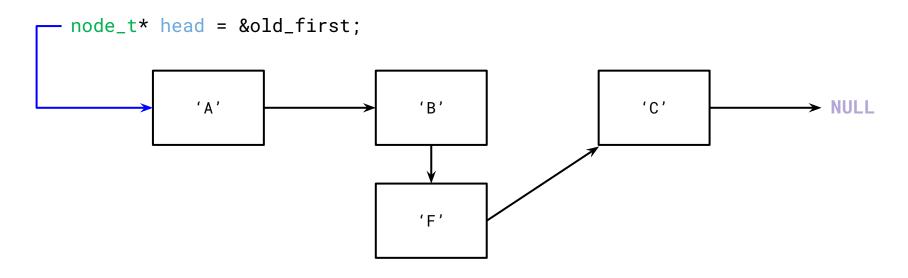


- Recorro hasta el ante último
- 2. Guardo el último nodo en una variable temporal (temp)

- 3. Modifico para que el ante-último apunte a NULL
- 4. Libero el último nodo (temp)

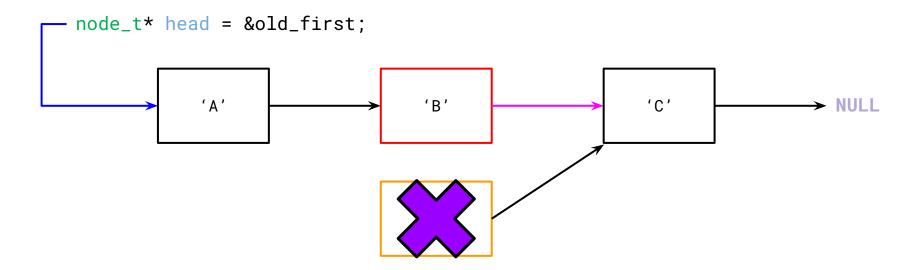


## Eliminar elementos - en el medio





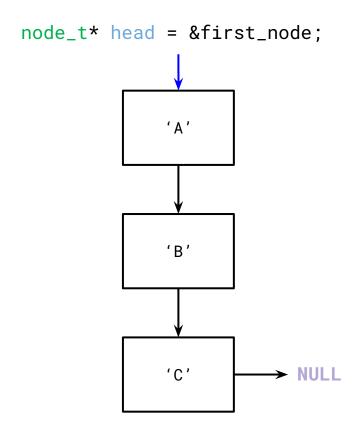
#### Eliminar elementos - en el medio



- Recorro hasta el nodo anterior al que quiero eliminar
- Guardo el nodo a eliminar en una variable auxiliar (temp)
- 3. Modifico las conexiones para saltearme el nodo que quiero eliminar
- 4. Libero el nodo que guarde en temp



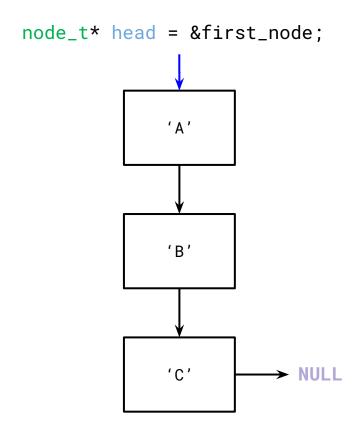
# Implementaciones - Pilas (Stack)



Dijimos (Clase 5) que las pilas son estructuras lineales que siguen el principio LIFO (Last In First Out) y que todas las operaciones ocurren en la cabeza.



# Implementaciones - Pilas (Stack)

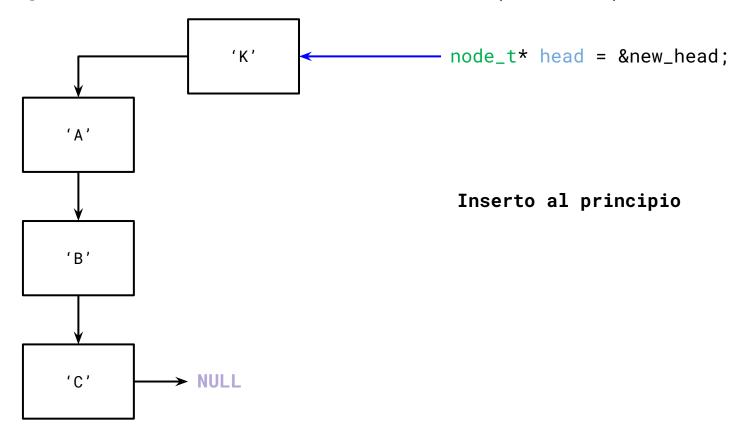


Dijimos (Clase 5) que las pilas son estructuras lineales que siguen el principio LIFO (Last In First Out) y que todas las operaciones ocurren en la cabeza.

Para implementarlas, entonces, simplemente tengo que usar lo que vimos recién: inserto elementos al principio y elimino elementos al principio

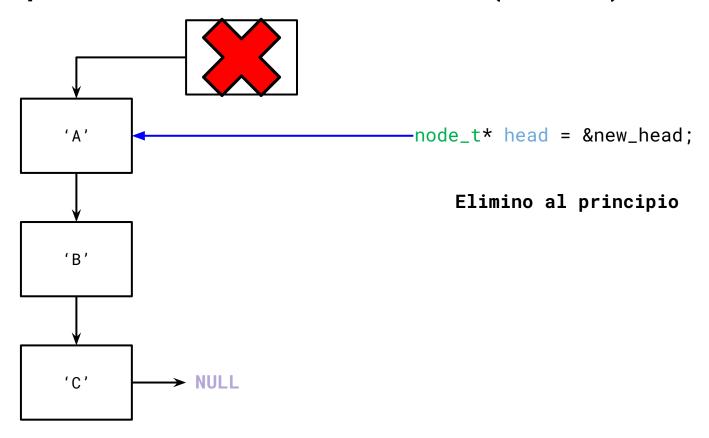


# Implementaciones - Pilas (Stack)



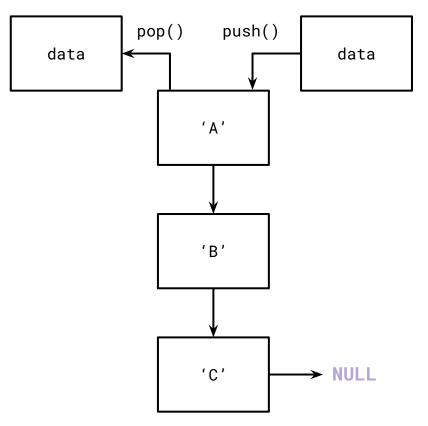


## Implementaciones - Pilas (Stack)





## Implementaciones - Pilas (Stack)

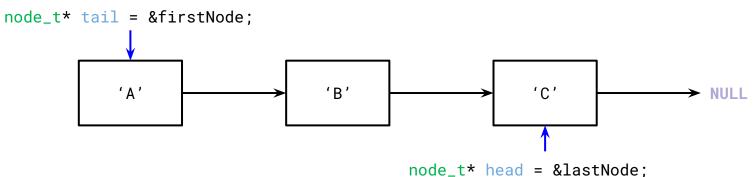


En definitiva, una pila puede ser una lista enlazada en la que los elementos se modifican únicamente mediante las operaciones:

- Insertar al principio push()
- Elimino al principio pop()

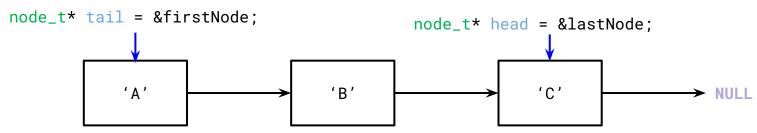


## Implementaciones - Colas (Queue)

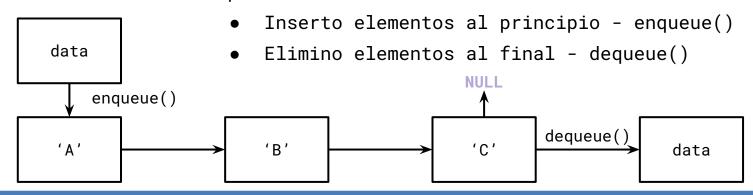




## Implementaciones - Colas (Queue)



De manera similar, una cola puede ser implementada con listas enlazadas si interactuamos con ella mediante las operaciones:





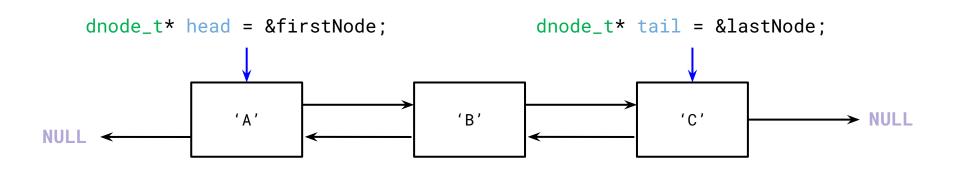
## Listas doblemente enlazadas

```
typedef struct{
    int data;
    struct dnode_t *next;
    struct dnode_t *prev;
}dnode_t;
```



## Listas doblemente enlazadas

```
typedef struct{
    int data;
    struct dnode_t *next;
    struct dnode_t *prev;
}dnode_t;
```

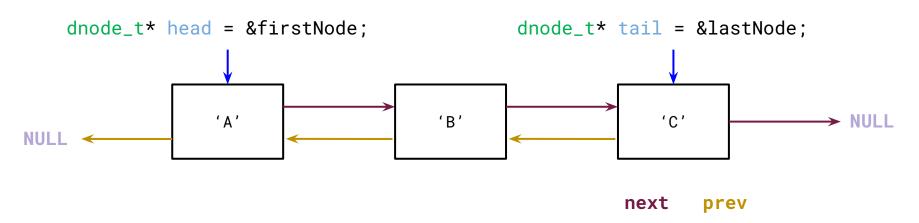




### Listas doblemente enlazadas

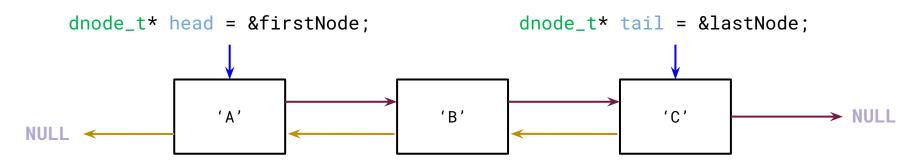
```
typedef struct{
   int data;
   struct dnode_t *next;
   struct dnode_t *prev;
}dnode_t;
```

Funcionan igual que las listas enlazadas, pero los nodos están conectados en dos sentidos

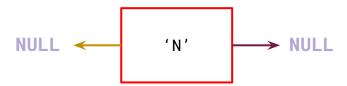




## Listas dobles - Insertar al principio

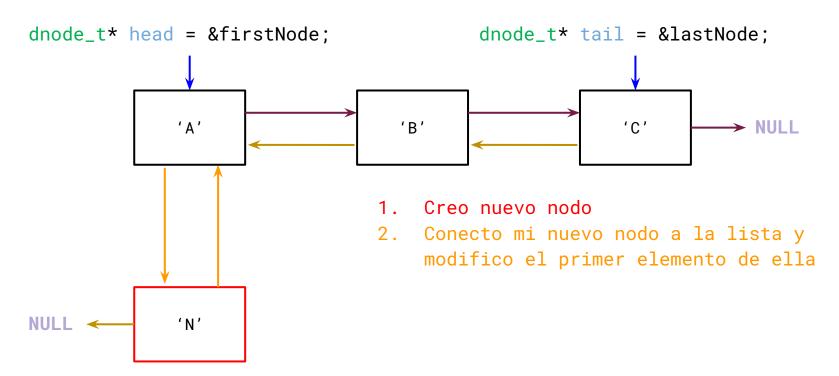


#### 1. Creo nuevo nodo



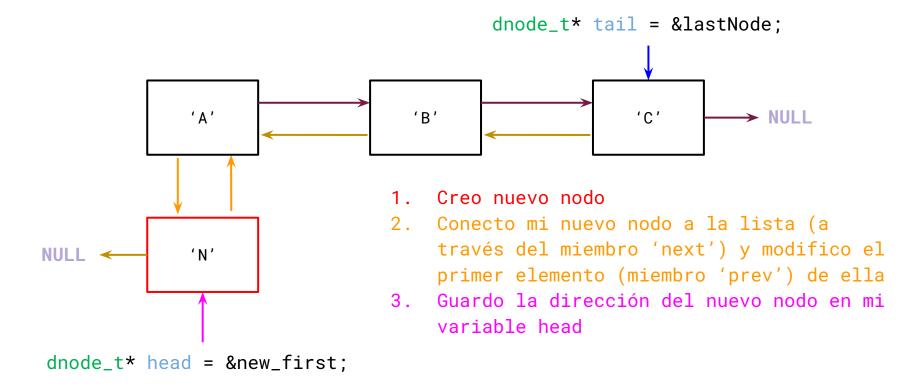


## Listas dobles - Insertar al principio

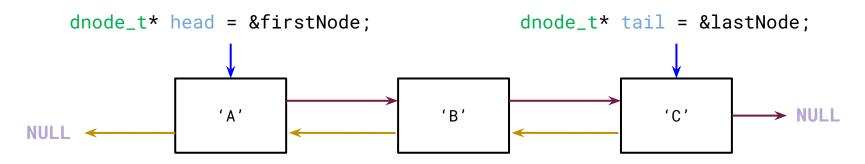




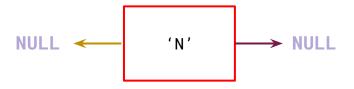
## Listas dobles - Insertar al principio



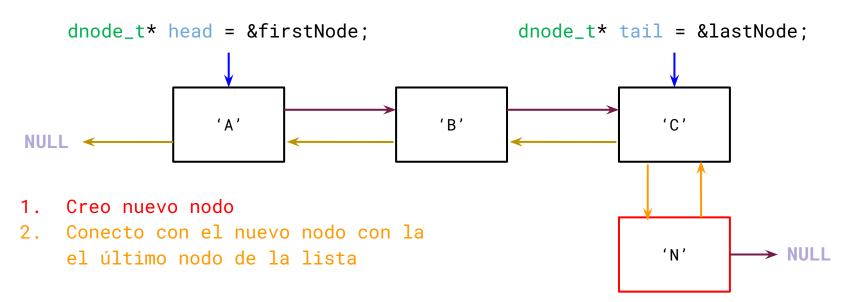




#### 1. Creo nuevo nodo







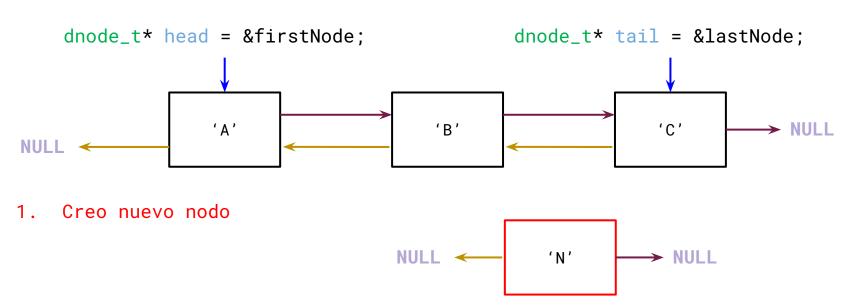


dnode\_t\* head = &firstNode; ' A ' 'B' 'C' NULL Creo nuevo nodo Conecto con el nuevo nodo con la 'N' ➤ NULL el último nodo de la lista Guardo la dirección del nuevo nodo en mi variable tail dnode\_t\* tail = &lastNode;

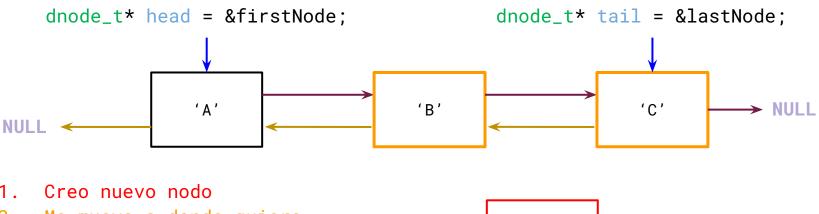


dnode\_t\* head = &firstNode; 'B' 'Α' 'C' NULL Creo nuevo nodo Conecto con el nuevo nodo con la 'N' NULL el último nodo de la lista Guardo la dirección del nuevo nodo en mi variable tail obs. A diferencia de la listas simples, no dnode\_t\* tail = &lastNode; necesito recorrer hasta el final, porque ya se donde termina la lista (tail)

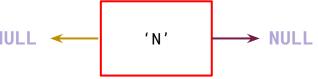




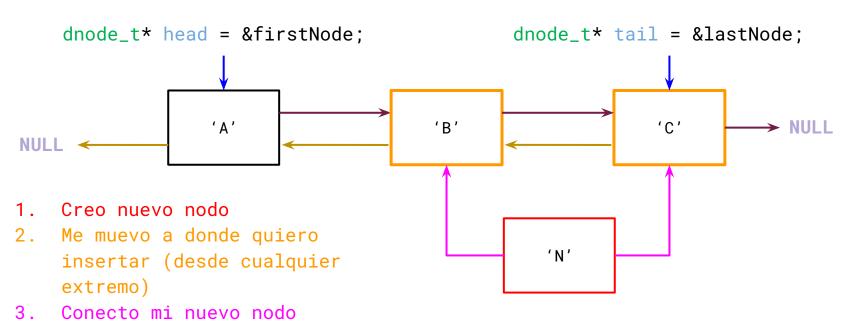




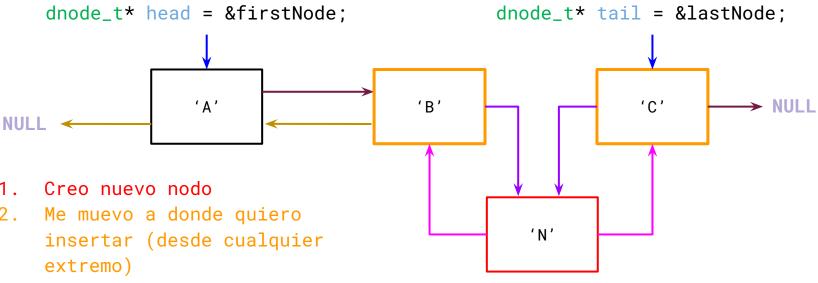
- Me muevo a donde quiero insertar (desde cualquier extremo)





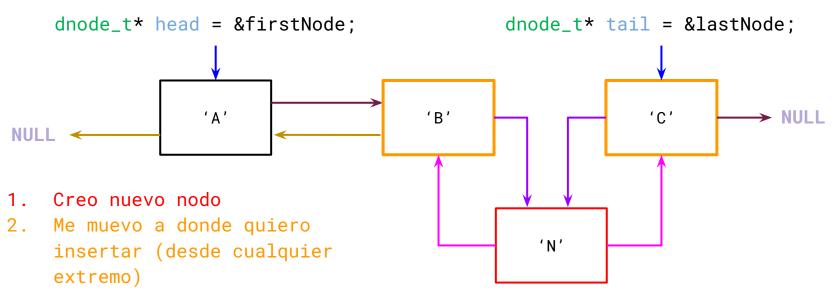






- Conecto mi nuevo nodo
- 4. Modifico los adyacentes



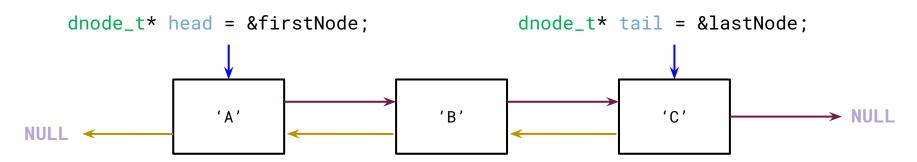


- 3. Conecto mi nuevo nodo
- 4. Modifico los adyacentes

obs. Siempre es buena práctica primero conectar el nodo nuevo, y luego modificar la lista pre-existente.

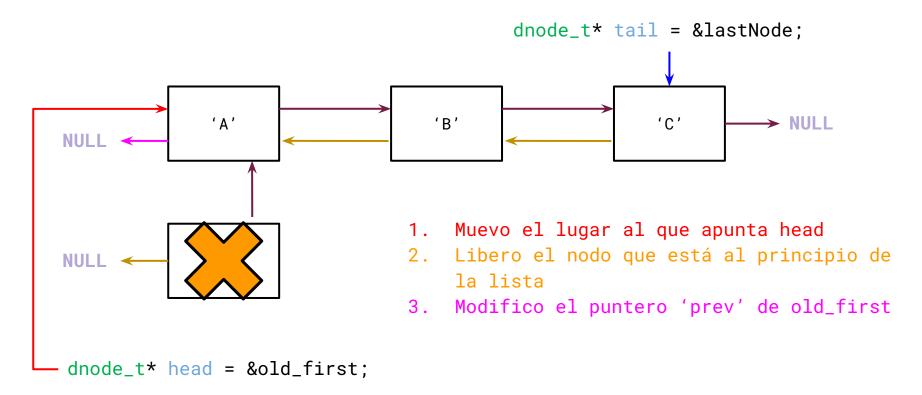


## Listas dobles - Eliminar al principio



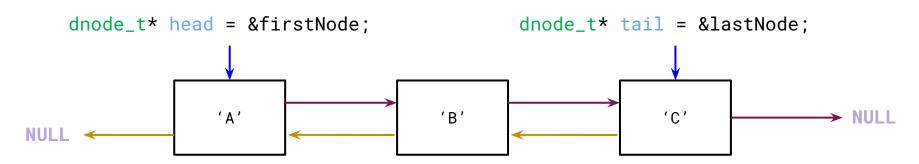


## Listas dobles - Eliminar al principio





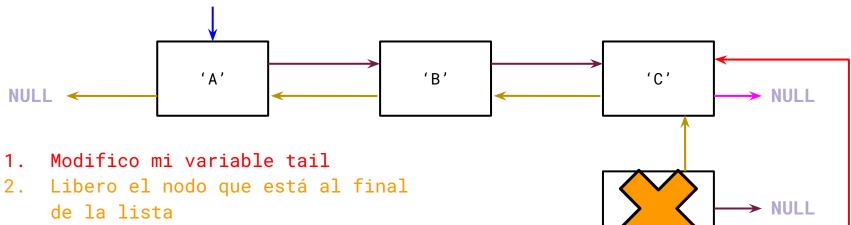
## Listas dobles - Eliminar al final





#### Listas dobles - Eliminar al final

dnode\_t\* head = &firstNode;

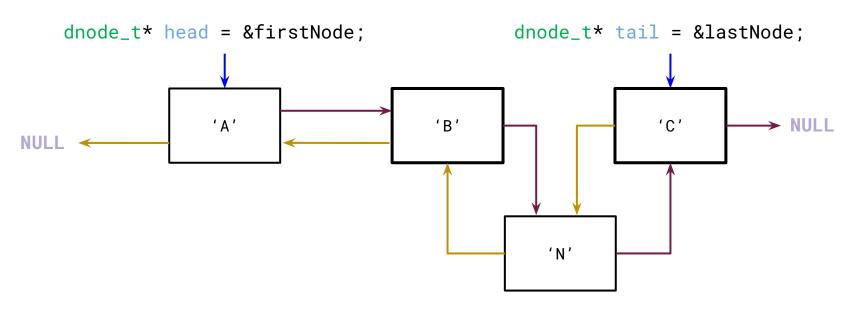


3. Modifico el puntero 'next' del que era el ante-último nodo (mi nuevo último nodo)

dnode\_t\* tail = &ante\_ultimo;

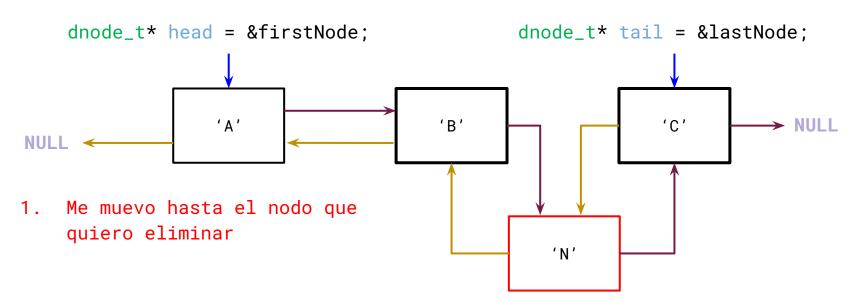


## Listas dobles - Eliminar en el medio



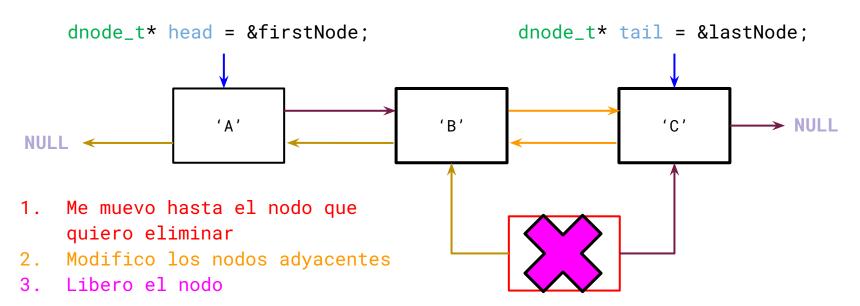


#### Listas dobles - Eliminar en el medio





## Listas dobles - Eliminar en el medio





0x0A	0x0B	0x0C	0x0D	0x0E	0x0F
0	10	20	30	40	50

Supongamos que quiero insertar el 25, manteniendo la lista ordenada



0x0A	0x0B	0x0C	0x0D	0x0E	0x0F	0x10
0	10	20	30	40	50	?
arr[0]	arr[1]	arr[2]	arr[3]	arr[4]	arr[5]	arr[6]

Supongamos que quiero insertar el 25, manteniendo la lista ordenada 1. Cambio el tamaño del array (realloc)



0x0A	0x0B	0x0C	0x0D	0x0E	0x0F	0x10
0	10	20	30	30	40	50
arr[0]	arr[1]	arr[2]	arr[3]	arr[4]	arr[5]	arr[6]

Supongamos que quiero insertar el 25, manteniendo la lista ordenada

- Cambio el tamaño del array (realloc)
- 2. Muevo los valores ya existentes una posición a la derecha (memmove)



0x0A	0x0B	0x0C	0x0D	0x0E	0x0F	0x10
0	10	20	25	30	40	50
arr[0]	arr[1]	arr[2]	arr[3]	arr[4]	arr[5]	arr[6]

Supongamos que quiero insertar el 25, manteniendo la lista ordenada

- Cambio el tamaño del array (realloc)
- 2. Muevo los valores ya existentes una posición a la derecha (memmove)
- 3. Escribo el valor a insertar en la posición correspondiente



	0x0A	0x0B	0x0C	0x0D	0x0E	0x0F	0x10
	0	10	20	25	30	40	50
•	arr[0]	arr[1]	arr[2]	arr[3]	arr[4]	arr[5]	arr[6]

Supongamos que quiero insertar el 25, manteniendo la lista ordenada

- Cambio el tamaño del array (realloc)
- 2. Muevo los valores ya existentes una posición a la derecha (memmove)
- Escribo el valor a insertar en la posición correspondiente

obs. Eliminar un elemento del medio es un proceso similar, pero achico el array en vez de agrandarlo.

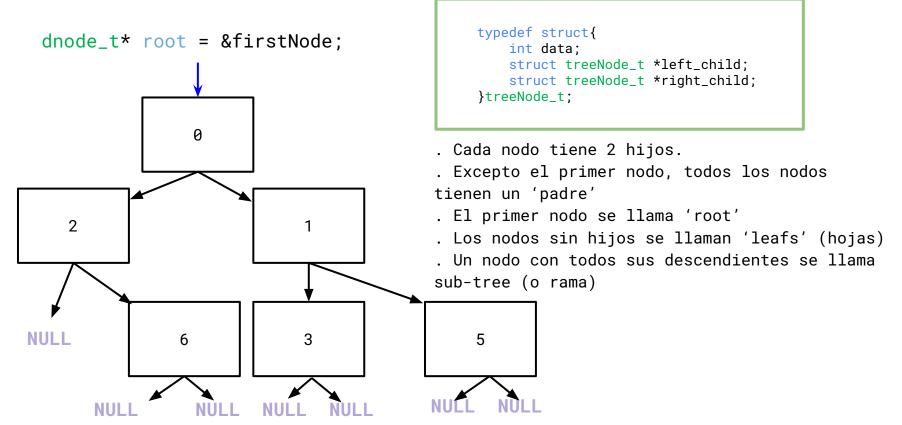


# Arrays vs Linked Lists

	Arrays		Linked Lists			
	Worst	Average	Best	Worst	Average	Best
Acceso	0(1)	0(1)	0(1)	0(n)	0(n)	0(1)
Inserción / Eliminación	0(n)	0(n)	0(1)	0(n)	0(n)	0(1)
Memory Overhead	Si elijo bien el tamaño del array, no hay overhead Puede utilizar memoria extra			Necesito memoria adicional para los punteros		
Memory Efficiency				Como cambia de tamaño dinámicamente, no utiliza memoria extra		

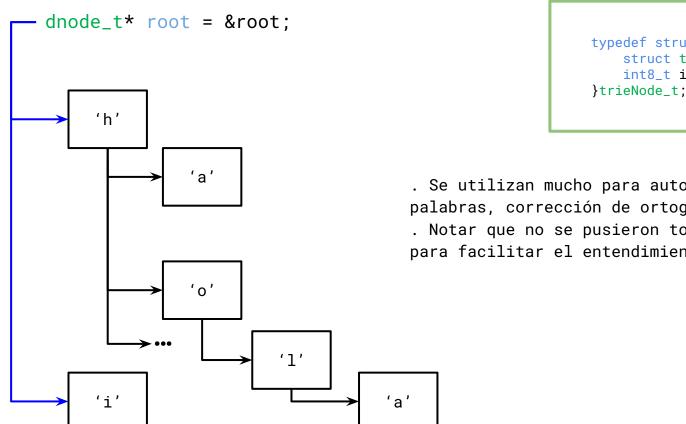


## Estructuras más complejas - Árbol binario





## Estructuras más complejas - Trie



typedef struct{ struct trieNode\_t \*children[26]; int8\_t isEndOfWord; }trieNode\_t;

- . Se utilizan mucho para autocompletar palabras, corrección de ortografía, etc.
- . Notar que no se pusieron todas las flechitas para facilitar el entendimiento de la figura