

# Welcome to Algorithms and Data Structures! CS2100

# Arreglos

# ¿Qué es una estructura de datos?

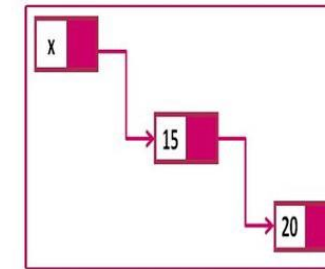
Son colecciones que mantienen diferentes relaciones entre los datos que almacenan. Dichas estructuras permiten un eficiente acceso y modificación de dichos datos

Cada estructura de datos tiene un uso para diferentes problemas. Por ejemplo, una estructura de datos puede utilizarse para guardar información de personas en base a sus nombres

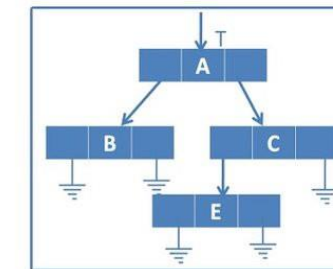
Son estructuras programadas para almacenar datos en memoria (RAM o disco) para que varias operaciones puedan realizarse de manera fácil



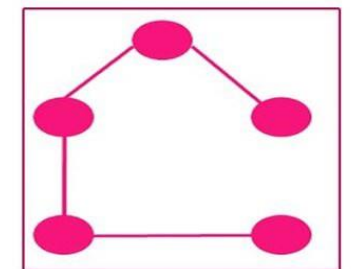
Sorting



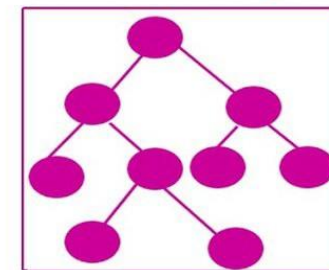
Link list



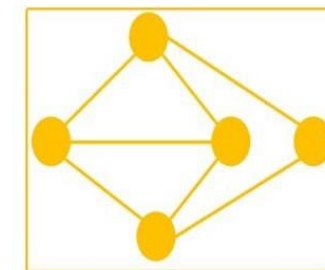
list



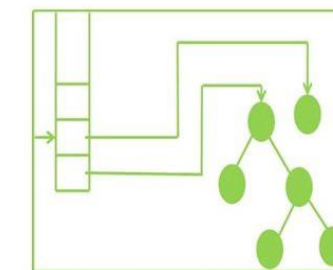
spanning tree



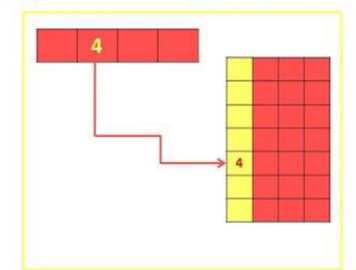
Tree



Graph



Stack

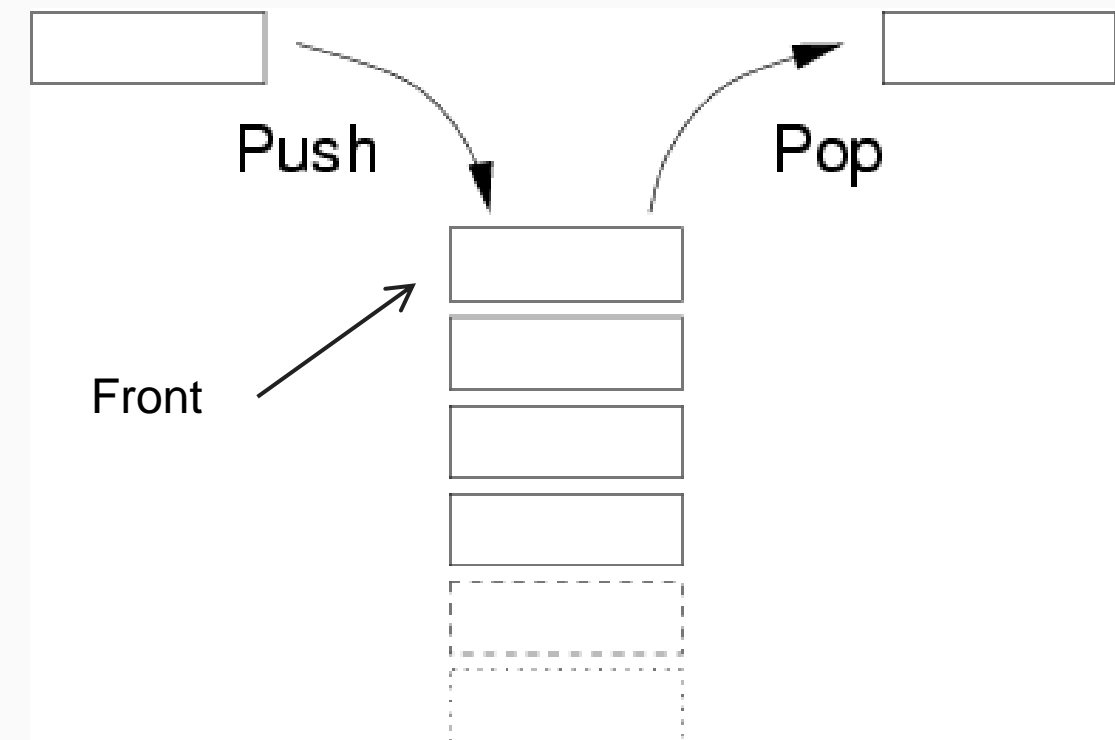


Hashing

# Stack

Es una estructura de datos básica que se puede representar como una pila.

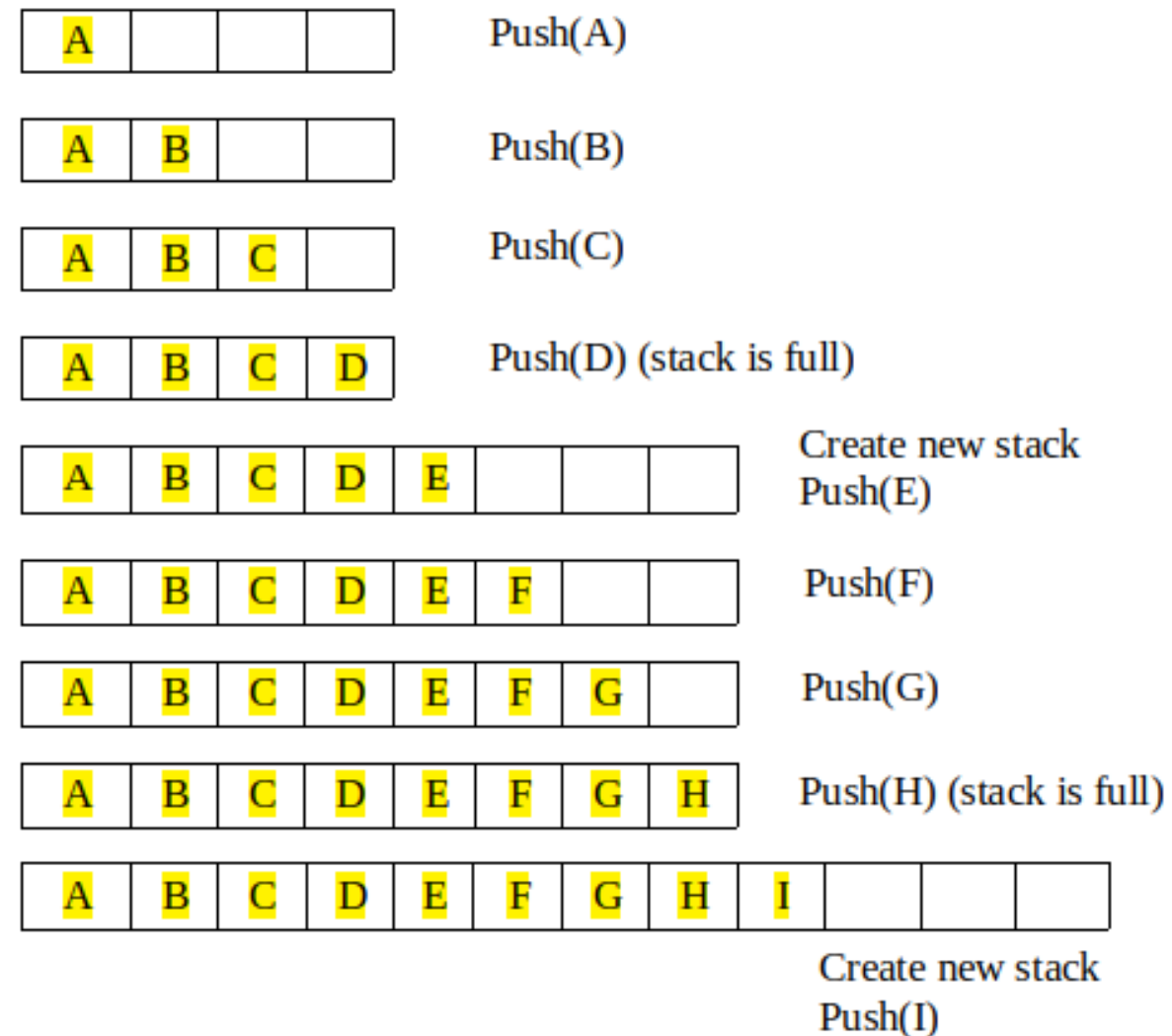
Su implementación se llama también LIFO (Last In First Out)



# Stack with Arrays

```
Class Stack {  
    Private:  
        int* array;  
        int capacity;  
        int size;  
    public:  
        Stack();  
        void push(int data);  
        int pop();  
        void display(); }  
}
```

## TIGHT STRATEGY

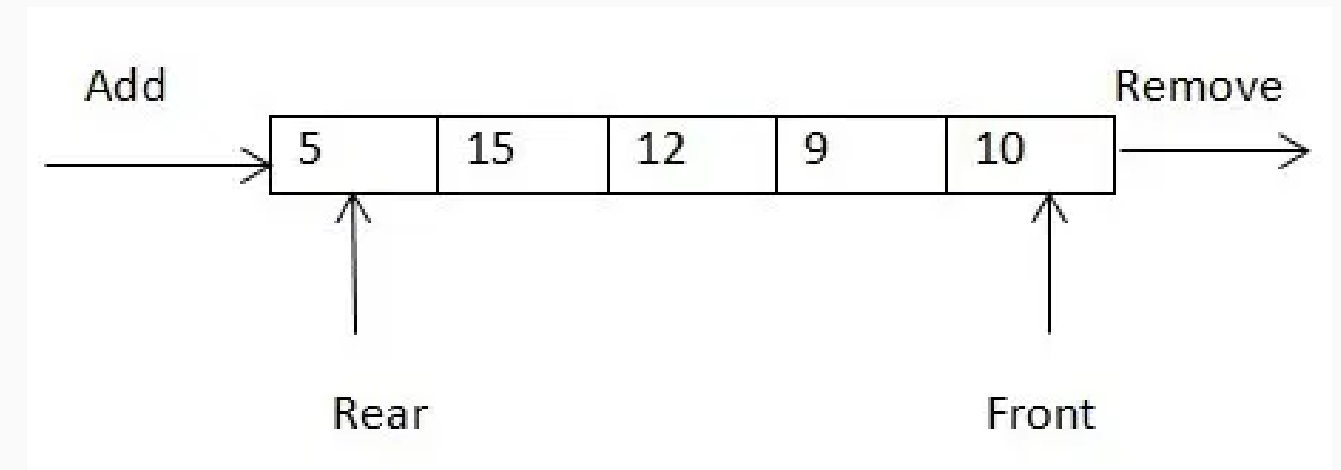


¿Complejidad  
Computacional?

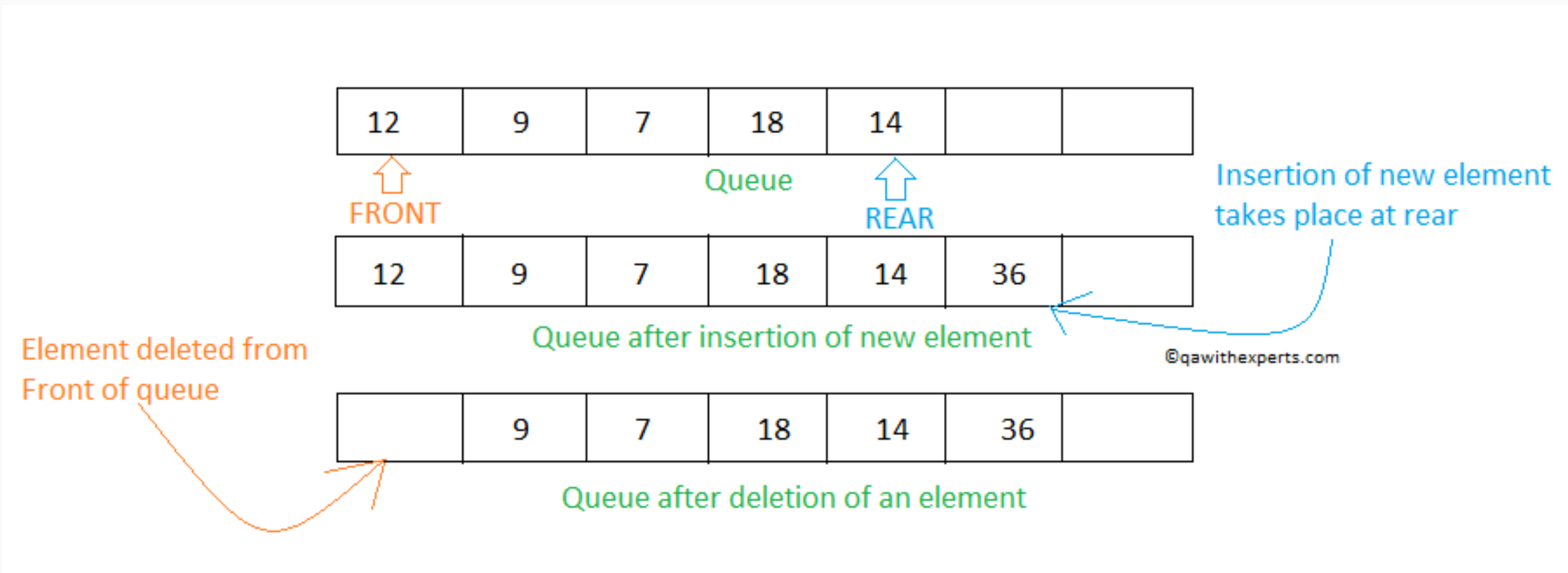
# Queue

Es una estructura de datos básica muy similar a stack.

Su implementación se llama también FIFO (First In First Out)

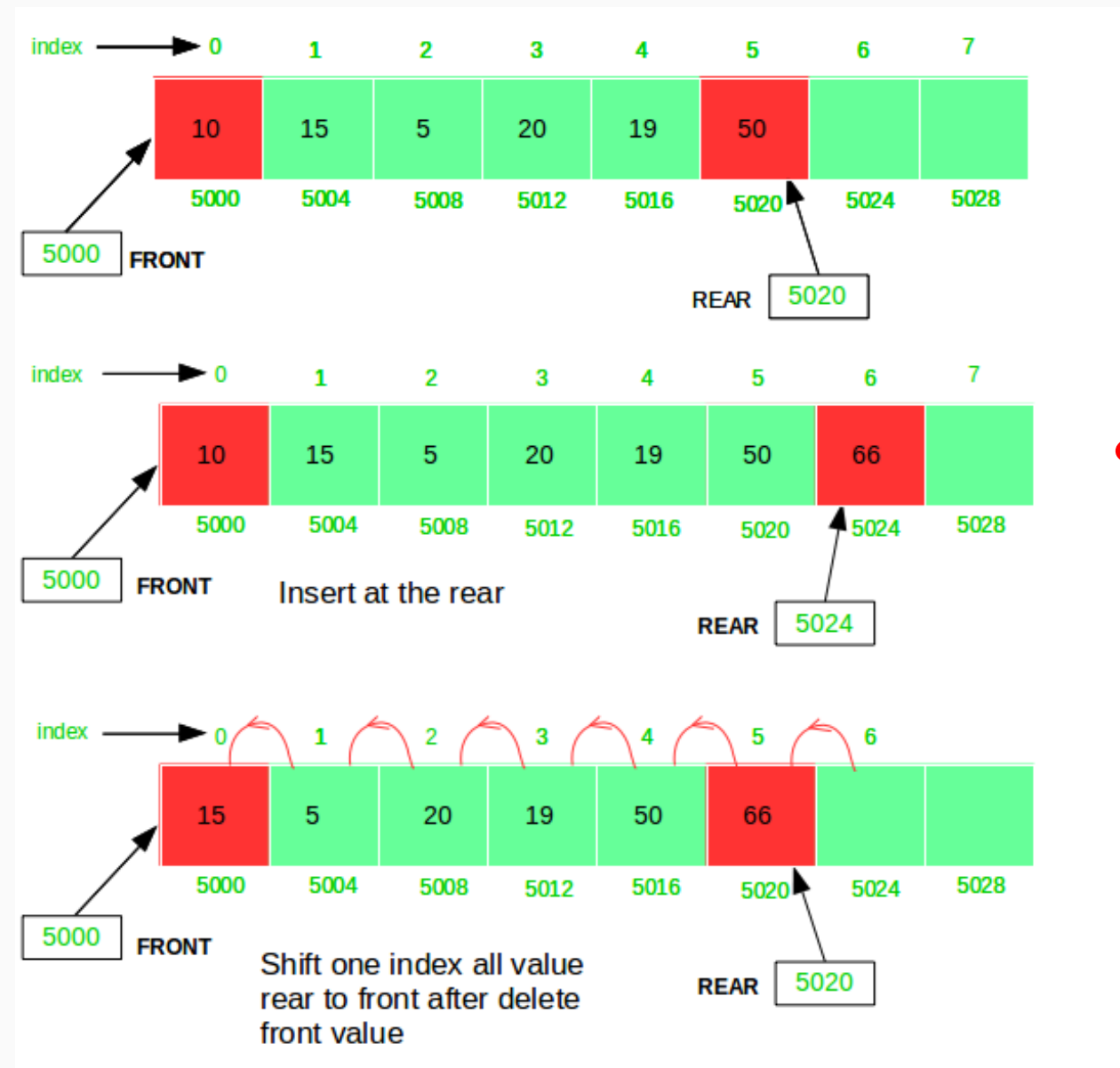


# Queue with Arrays



# Queue with Arrays

```
Class Queue {  
    private:  
        int* array;  
        int capacity;  
        int size;  
    public:  
        Queue();  
        void enqueue(int data);  
        int dequeue();  
        void display(); } }
```

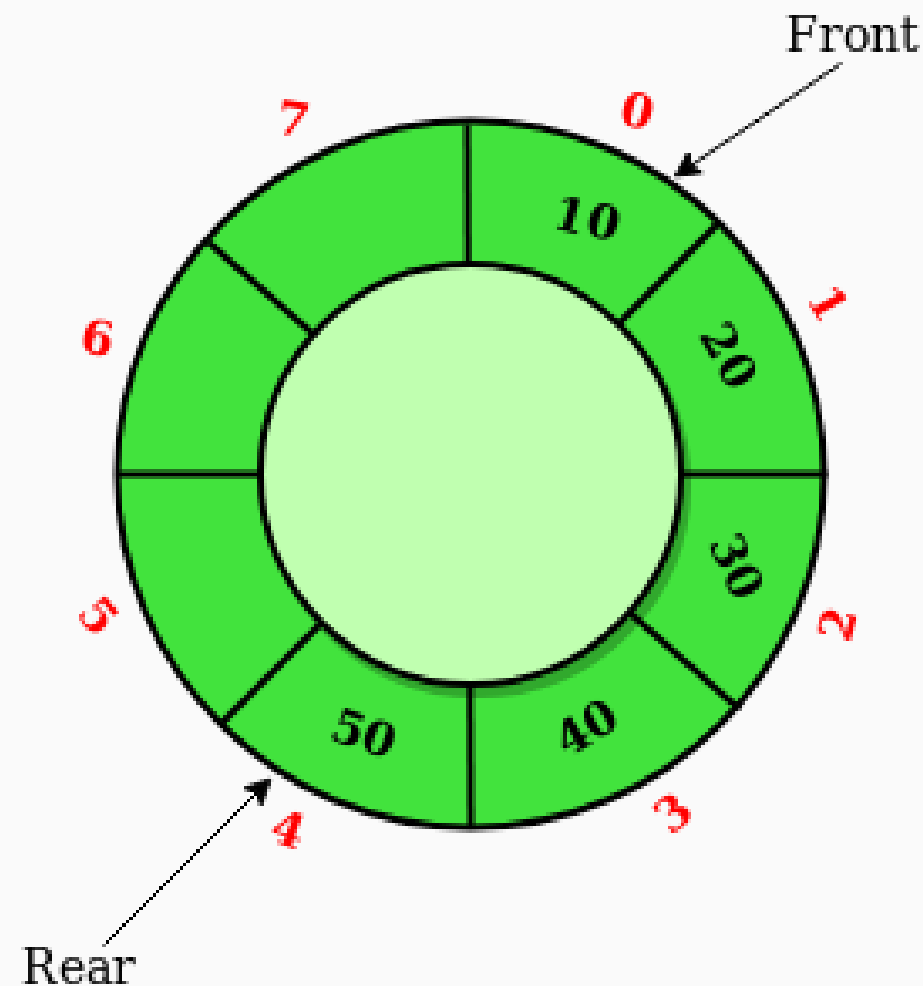


¿Complejidad Computacional?



# Queue with Circular Arrays

```
Class Queue {  
    private:  
        int* array;  
        int capacity;  
        int front, rear;  
    public:  
        Queue();  
        void enqueue(int data);  
        int dequeue();  
        void display(); }  
}
```

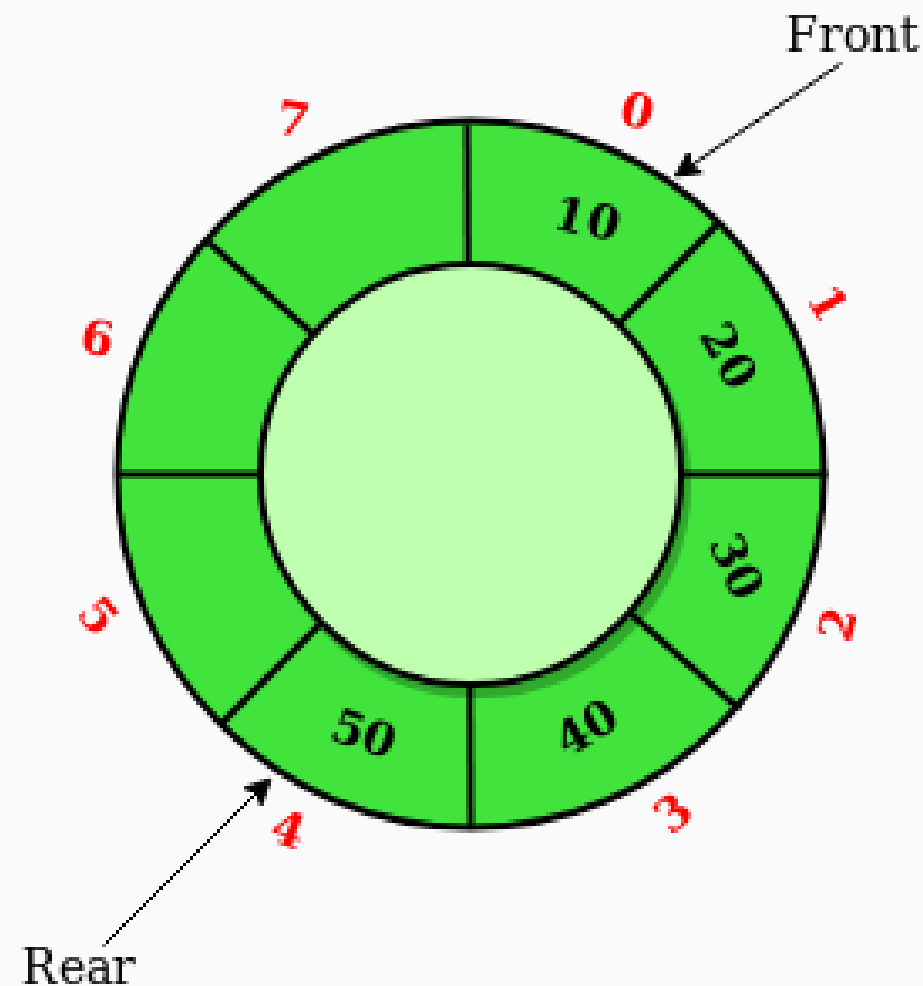


Condiciones para:

- Cola vacía ?
- Cola llena ?

# Queue with Circular Arrays

```
Class Queue {  
    private:  
        int* array;  
        int capacity;  
        int front, rear;  
    public:  
        Queue();  
        void enqueue(int data);  
        int dequeue();  
        void display(); }  
}
```



Condiciones para:

- Cola vacía ?
- Cola llena ?

¿Complejidad  
Computacional?

Insertar:  $O(1)$

Eliminar:  $O(1)$

Problema: redimensionar

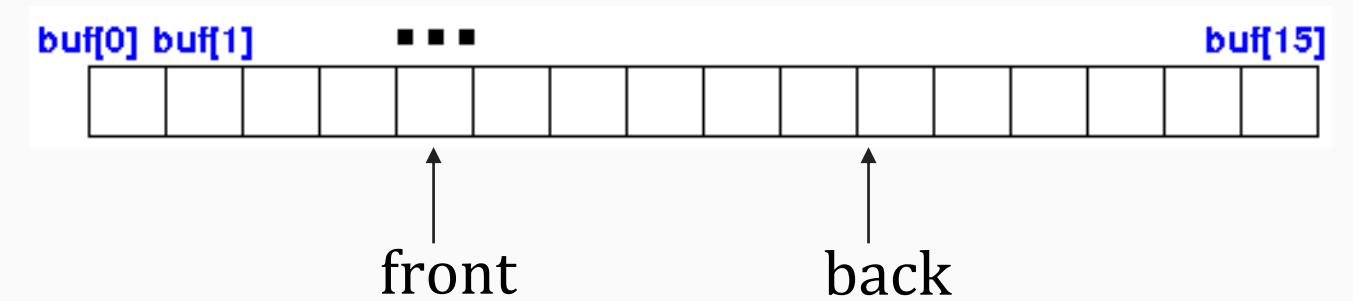
# Circular Array

- Operaciones:

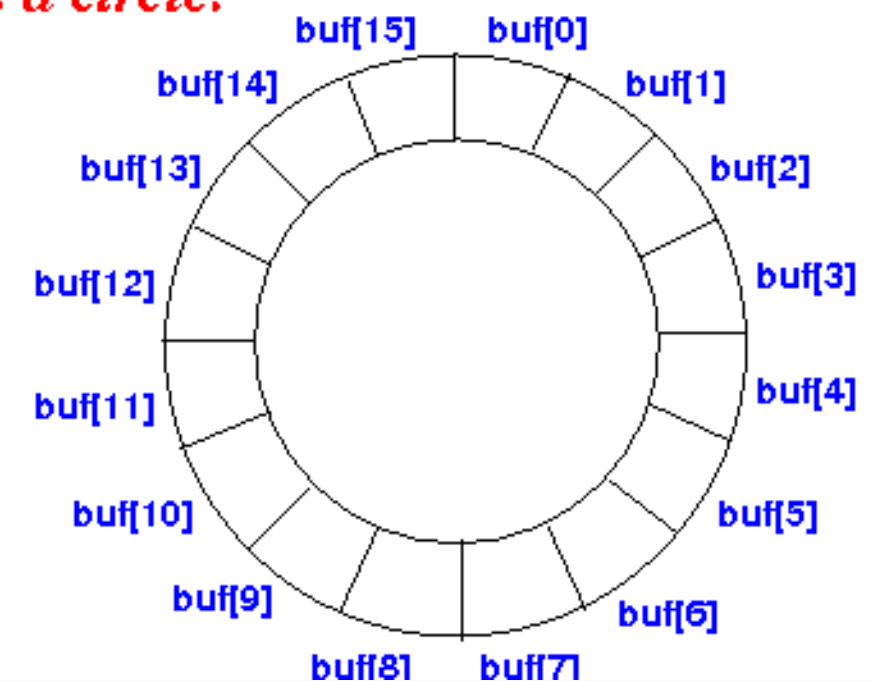
- pop\_front()
- pop\_back()
- push\_front(data)
- push\_back(data)
- **insert(data, position)**
- Otras:
  - is\_empty(), is\_full()

- Complejidad:

- 
- 
- 
- 
- $O(n)$



*array is a circle:*



# Circular Array (Homework)

**T front();** *// Retorna el elemento al comienzo*

**T back();** *// Retorna el elemento al final*

**void push\_front(T);** *// Agrega un elemento al comienzo*

**void push\_back(T);** *// Agrega un elemento al final*

**T pop\_front();** *// Remueve el elemento al comienzo*

**T pop\_back();** *// Remueve el elemento al final*

**Void insert(T, int);** *// Inserta el elemento en la posición indicada*

**T operator[](int);** *// Retorna el elemento en la posición indicada*

**bool empty();** *// Retorna si el array está vacía o no*

**bool full();** *// Retorna si el array está lleno o no*

**int size();** *// Retorna el tamaño del array*

**void clear();** *// Elimina todos los elementos del array*

**void sort();** *// Ordena el array (use el algoritmo eficiente que le tocó en la práctica de ordenamiento)*

**T\* reverse();** *// Devuelve una copia del array revertido*

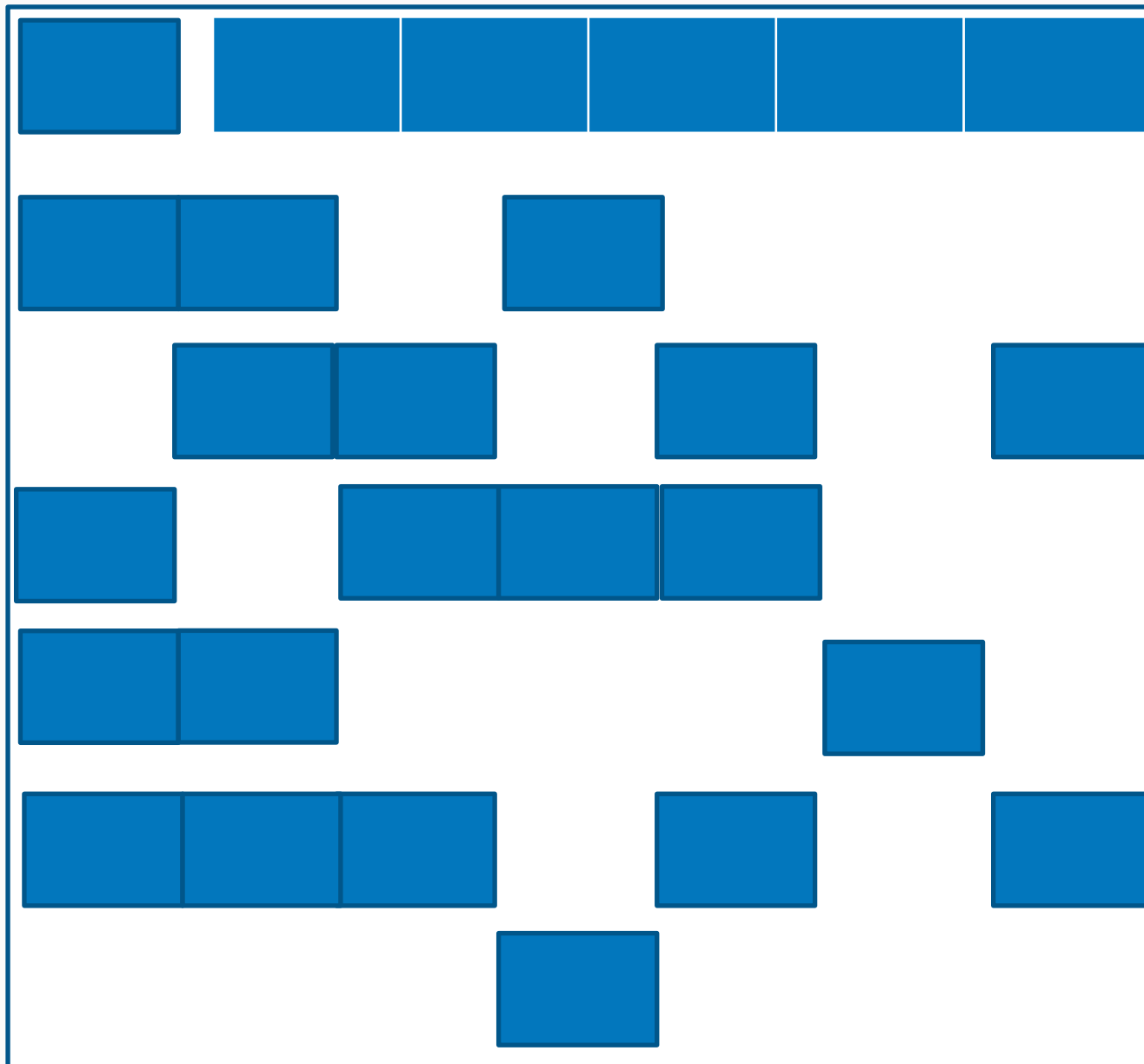
# Array

- Problema de asignación de memoria

**int \*array = new int[5]**



**Redimensionar?**



RAM

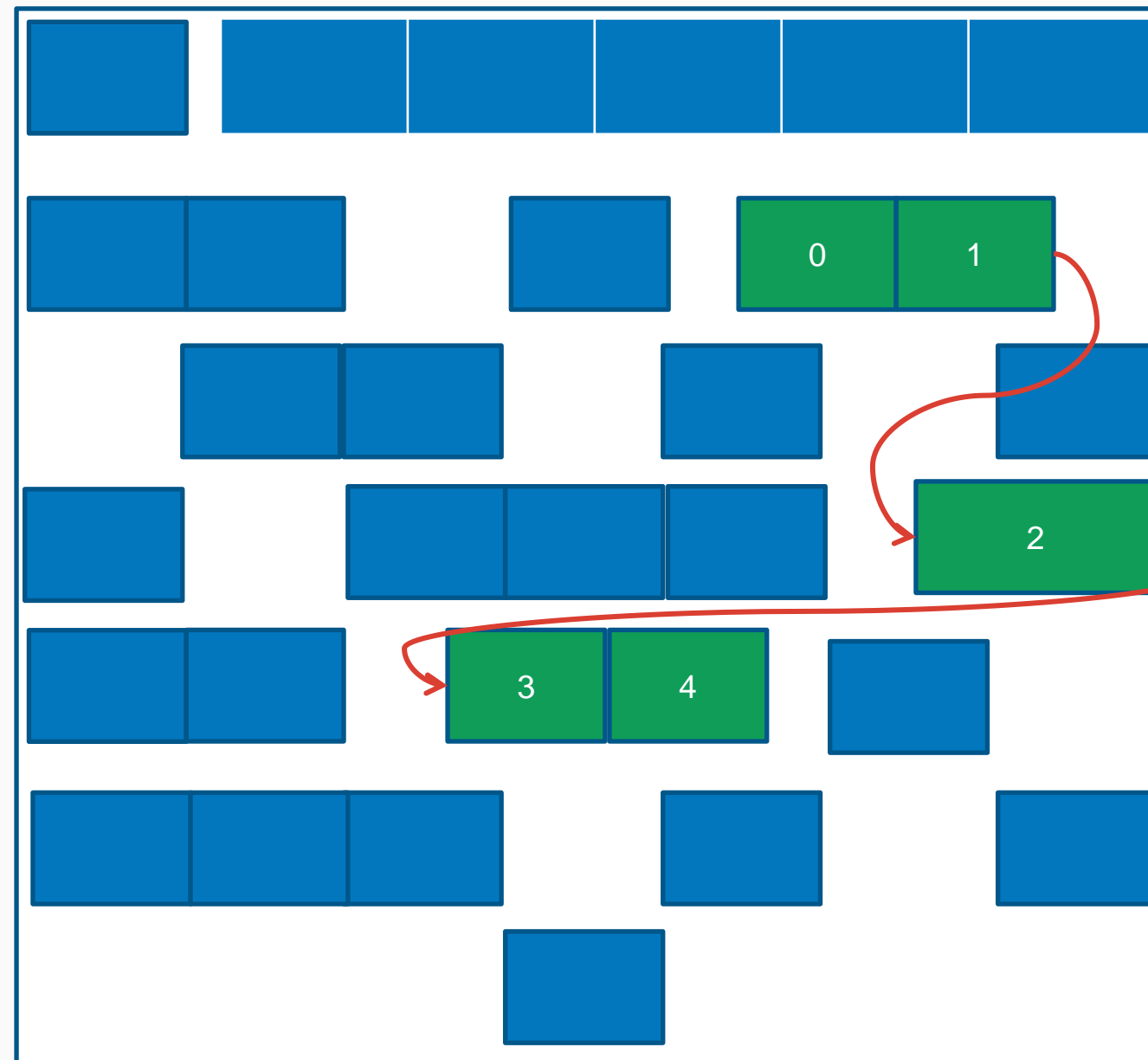
# Array

- Problema de asignación de memoria

**int \*array = new int[5]**



**Redimensionar?**



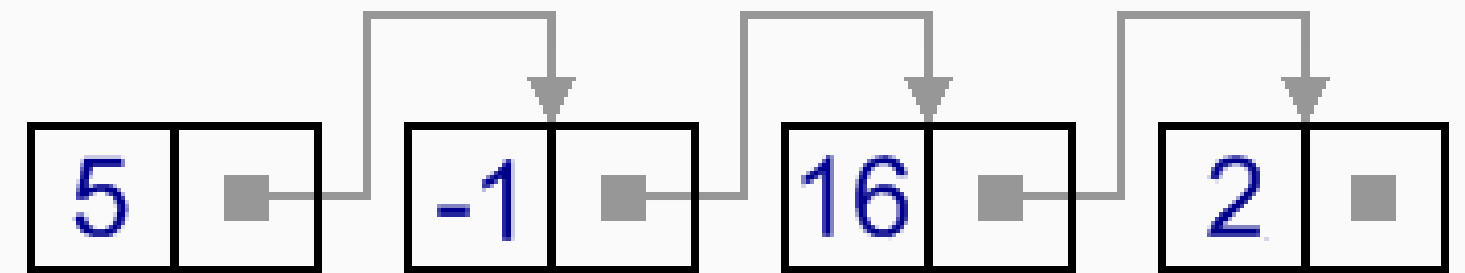
RAM

Solucion: Lista enlazada

# Listas Enlazadas

# Forward List (Simple Linked List)

Es un contenedor secuencial, el cual permite tener datos en espacios de almacenamiento no relacionados (memoria)



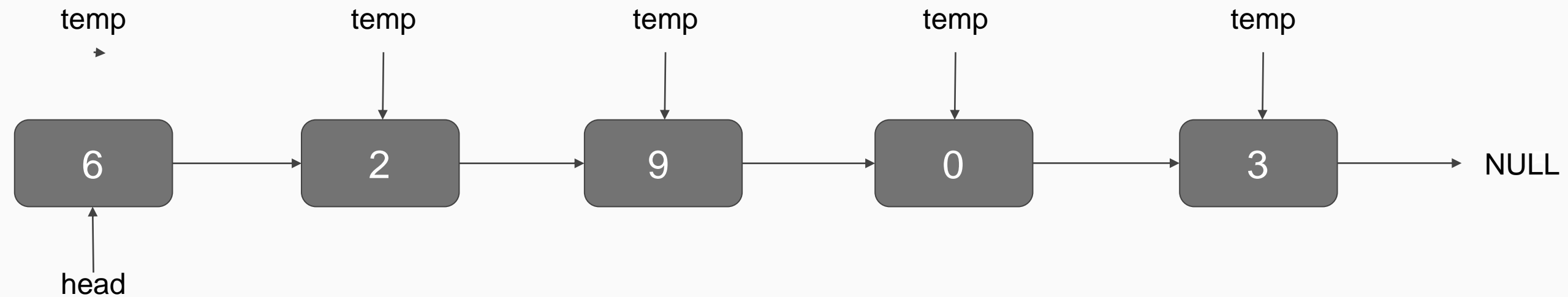


# Forward List (Node)

```
struct Node {  
    int data;  
    Node* next;  
};
```

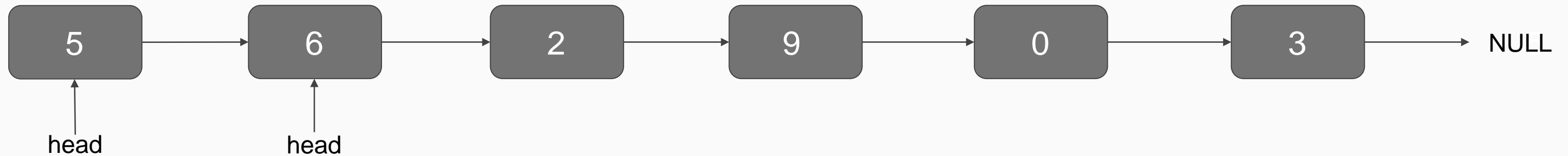
```
class List {  
    private:  
        Node* head;  
        ...  
};
```

# Forward List



```
Nodo* temp = head;  
while (temp != NULL) {  
    cout<< temp->data;  
    temp = temp->next;  
}
```

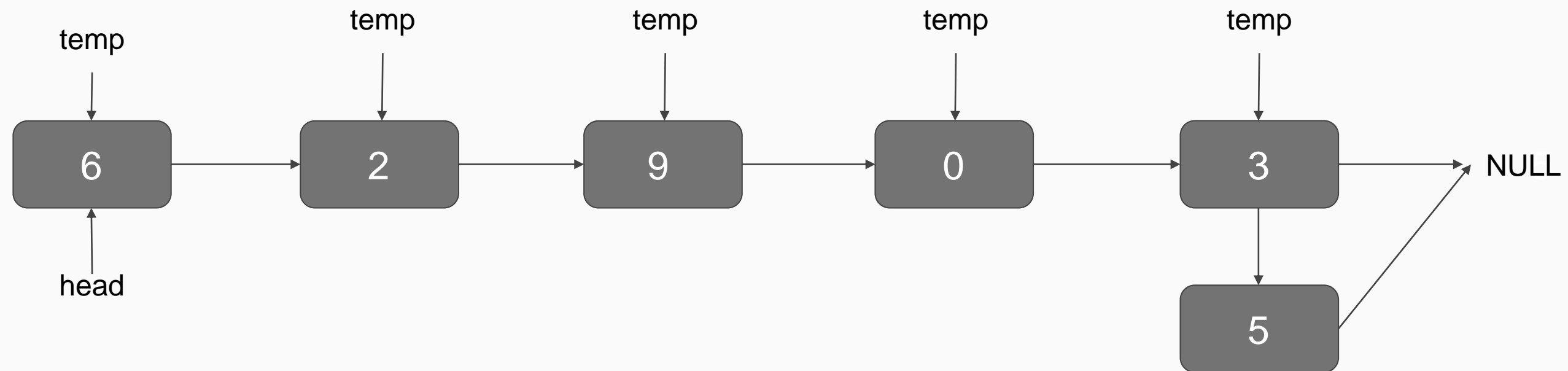
# Forward List (push front 5)



```
Nodo* nodo = new Nodo;  
nodo->data = 5;  
nodo->next = head;  
head = nodo;
```

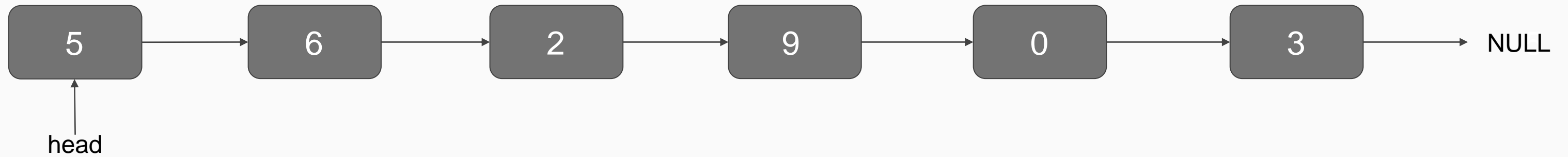
¿Y si la lista esta vacía?

# Forward List (push back 5)



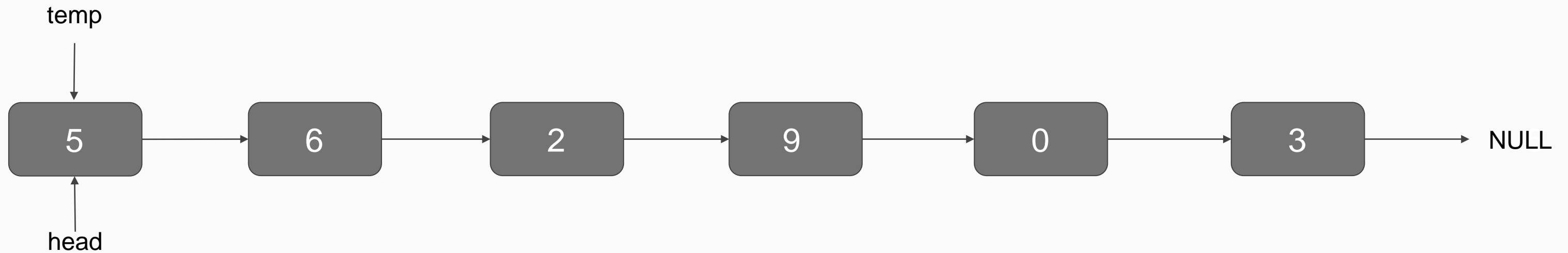
```
Nodo* nodo = new Nodo;  
nodo->data = 5;  
Nodo* temp = head;  
while (temp->next != NULL)  
    temp = temp->next;  
temp->next = nodo;  
nodo->next = NULL;
```

# Forward List (pop front)



```
Nodo* temp = head;  
head = head->next;  
delete temp;
```

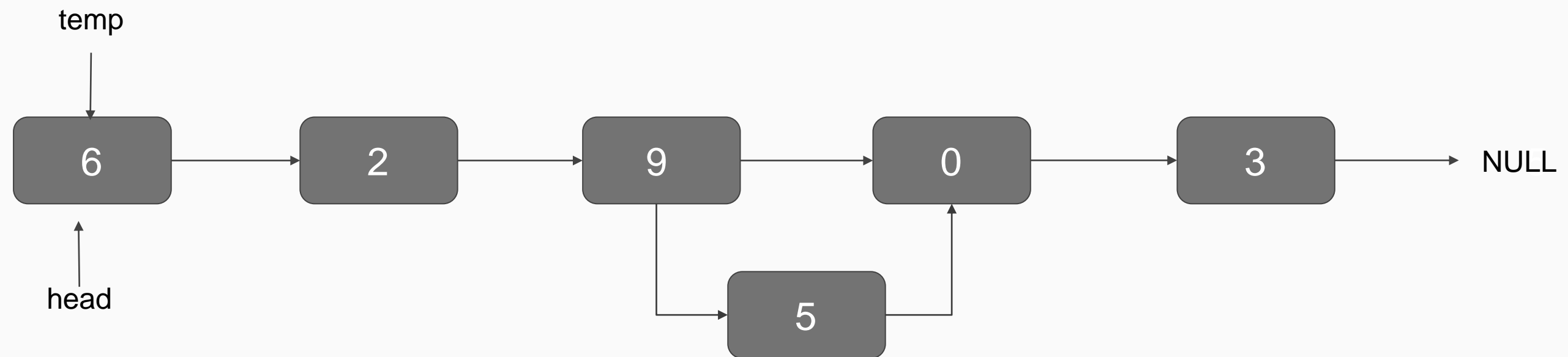
# Forward List (pop back)



```
if(head->next == NULL)
{
    delete head;
    head = NULL;
}
```

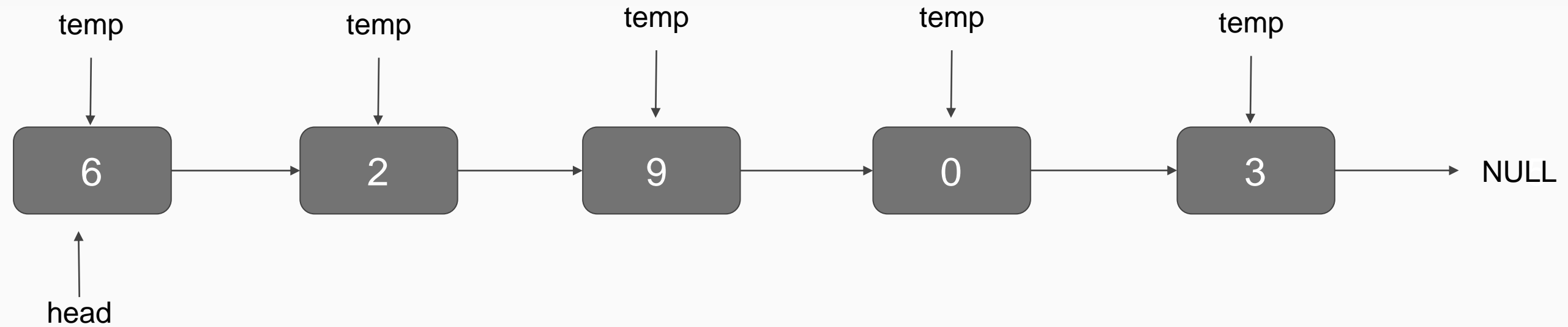
```
else
{
    Nodo* temp = head;
    while(temp->next->next != NULL)
        temp = temp->next;
    delete temp->next;
    temp->next = NULL;
}
```

# Forward List (insert 5 at location 3)



```
Nodo* nodo = new Nodo(5);  
Nodo* temp = head;  
int i = 0;  
while(i++ < pos - 1) temp = temp->next;  
nodo->next = temp->next;  
temp->next = nodo;
```

# Forward List (clear)



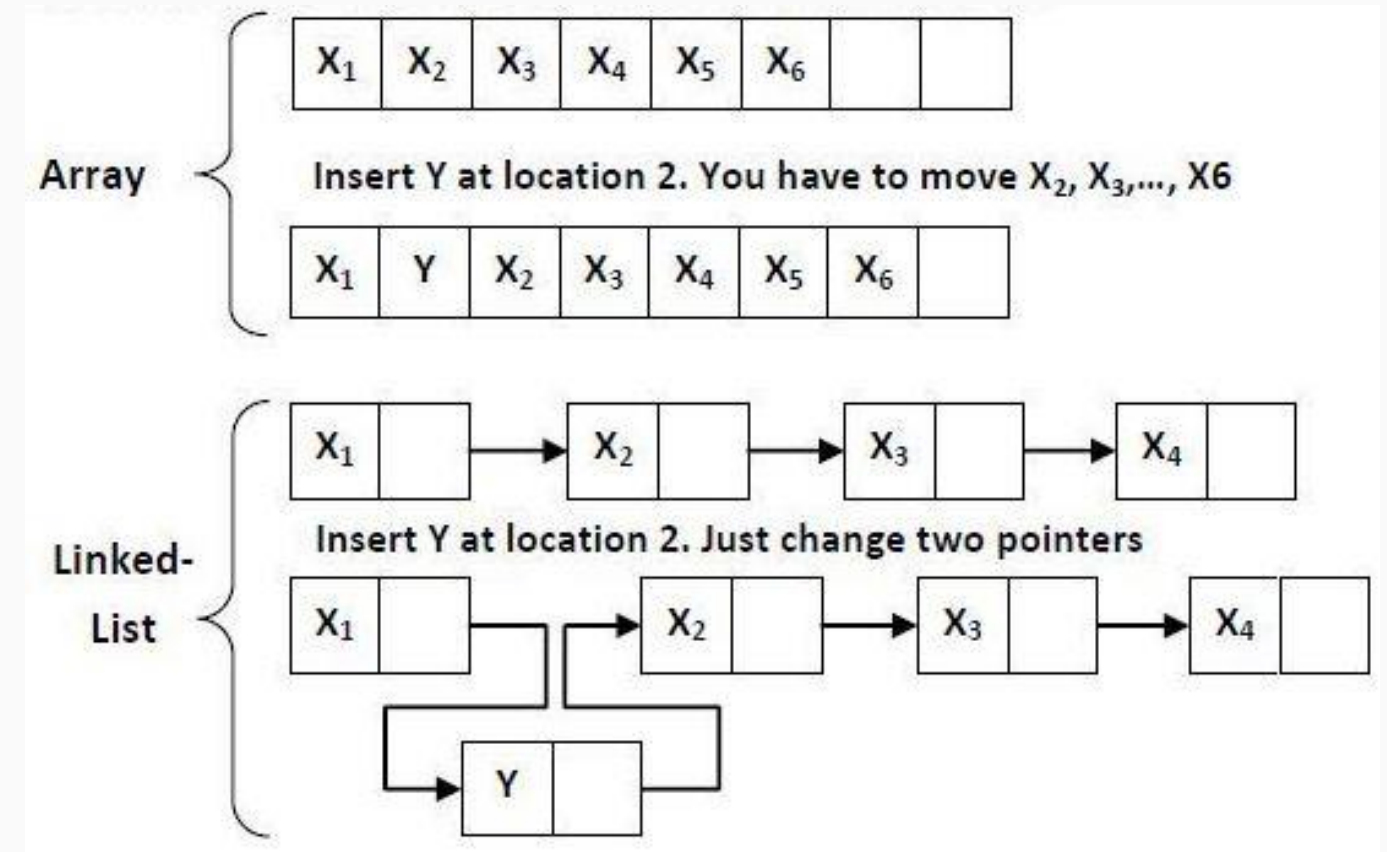
```
while(head != NULL)
{
    Nodo* temp = head;
    head = head->next;
    delete temp;
}
head = NULL;
```



# Forward List VS Array

¿Cuál es la diferencia con arreglo?

- Ubicación en la memoria
- Tiempos de acceso
- Tamaño
- Dimensiones



# Forward List

**1. ¿Cuánto tiempo demora encontrar un elemento al comienzo? ¿Al final? ¿En cualquier posición?**

$O(1)$ ,  $O(n)$  y  $O(n)$

**2. ¿Y para insertar un elemento después del primer nodo? ¿Después del último nodo? ¿Después de cualquier nodo?**

$O(1)$ ,  $O(n)$  y  $O(n)$

**3. ¿Cómo sería el caso 2 pero antes del nodo?**

$O(1)$ ,  $O(n)$  y  $O(n)$

# Forward List

**1. ¿Cuánto tiempo demora borrar un elemento al comienzo? ¿Al final? ¿En cualquier posición?**

$O(1)$ ,  $O(n)$  y  $O(n)$

**2. ¿Y para obtener el siguiente elemento de un nodo al comienzo? ¿En cualquier posición?**

$O(1)$  y  $O(n)$

**3. ¿Cómo sería para obtener el nodo anterior al final? ¿En cualquier posición?**

$O(n)$  y  $O(n)$

# Forward List (Homework)

**T front();** *// Retorna el elemento al comienzo*

**T back();** *// Retorna el elemento al final*

**void push\_front(T);** *// Agrega un elemento al comienzo*

**void push\_back(T);** *// Agrega un elemento al final*

**T pop\_front();** *// Remueve el elemento al comienzo*

**T pop\_back();** *// Remueve el elemento al final*

**T operator[ ](int);** *// Retorna el elemento en la posición indicada*

**bool empty();** *// Retorna si la lista está vacía o no*

**int size();** *// Retorna el tamaño de la lista*

**void clear();** *// Elimina todos los elementos de la lista*

**void sort();** *// Implemente un algoritmo de ordenacion con listas enlazadas)*

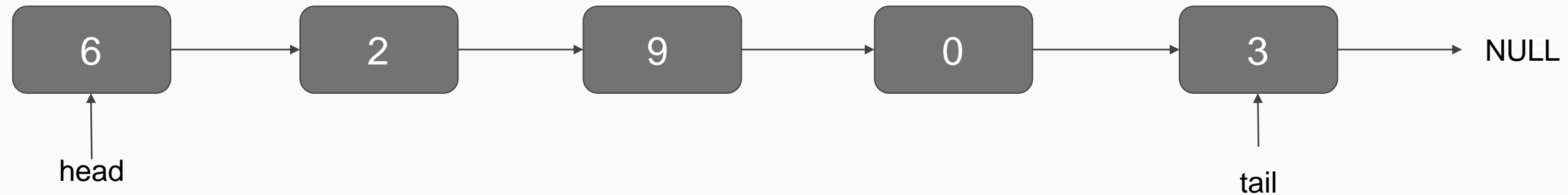
**void reverse();** *// Revierte la lista*

# Forward List (Ejercicios)

1. Revertir una lista enlazada
- 2. Verificar si la lista es palíndromo o no.**
- 3. Mezclar dos listas ordenadas en una nueva lista también ordenada.**
4. Implementar el algoritmo de Insertion Sort con listas enlazadas.

# Lists (improves)

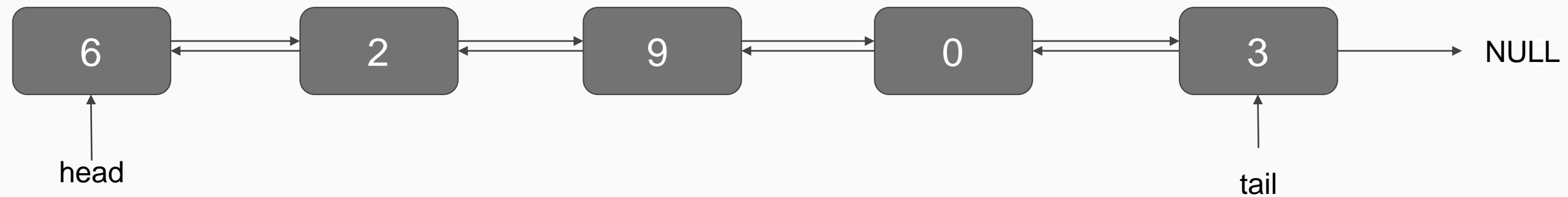
¿Cuánto demoraría concatenar dos listas?



¿Cómo borraríamos el último elemento?

¿Cómo imprimiríamos la lista al revés?

# Doubly Linked List



¿Cuáles son las ventajas?

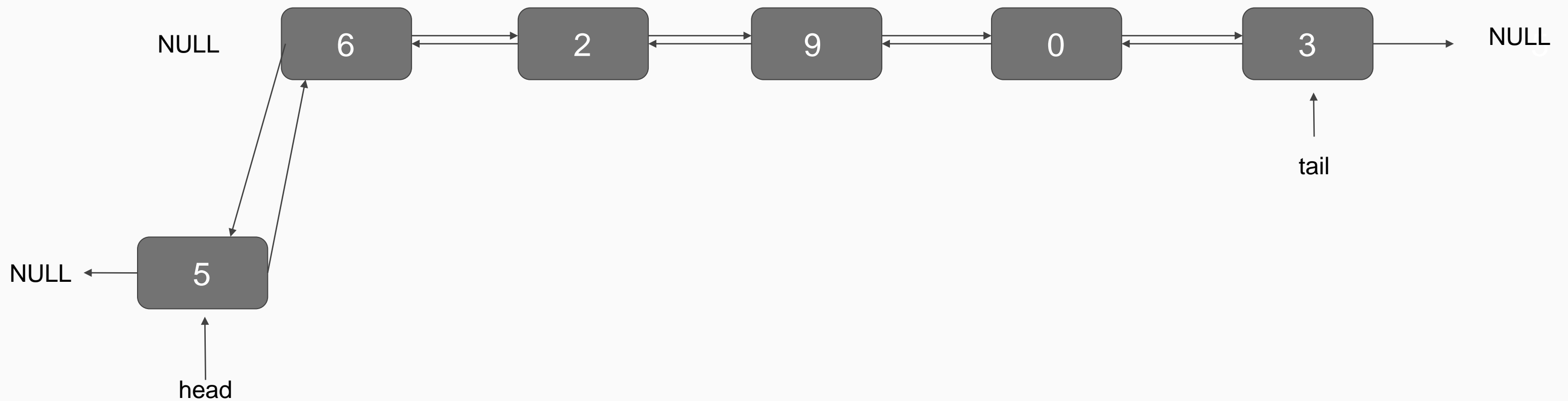
# Doubly Linked List (node)

```
struct Node {  
    int data;  
    Node* next;  
    Node* prev;  
};
```

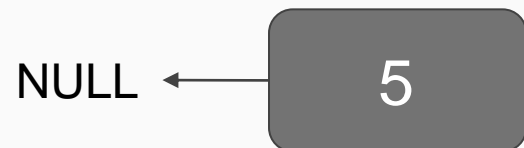
```
class List {  
    private:  
        Node* head;  
        Node* tail;  
};
```



# Doubly Linked List (push front 5)

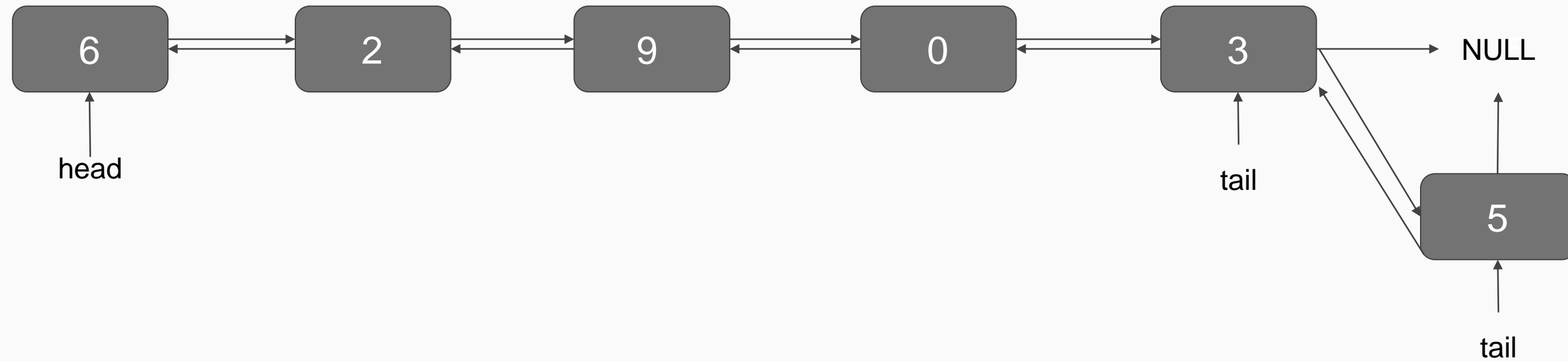


# Doubly Linked List (push front 5)

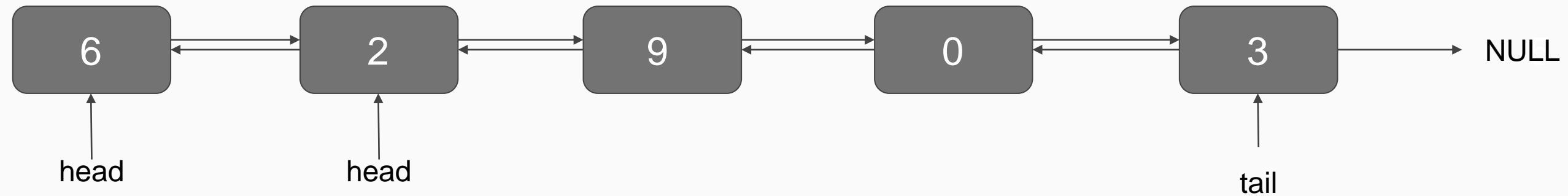


- 1- Crear nodo con el dato  
`Node* nodo = Node(5)`  
`nodo->prev = nullptr;`
- 2- Nuevo nodo apunta a la cabeza  
`nodo ->next = head`
- 4- Cabeza actual apunta a nuevo nodo  
`head -> prev = nodo`
- 5- Mover la cabeza al nuevo nodo  
`head = nodo`

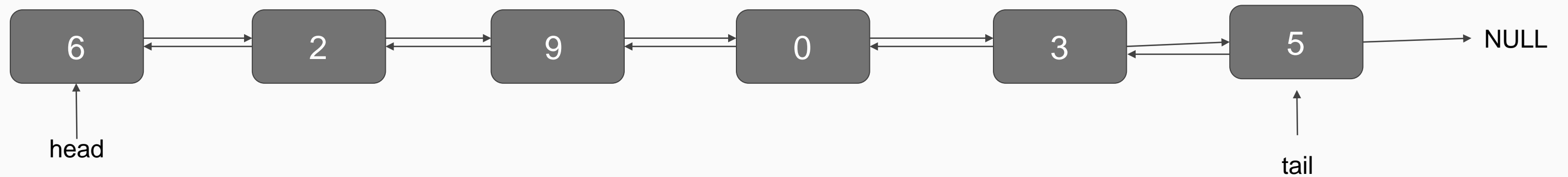
# Doubly Linked List (push back 5)



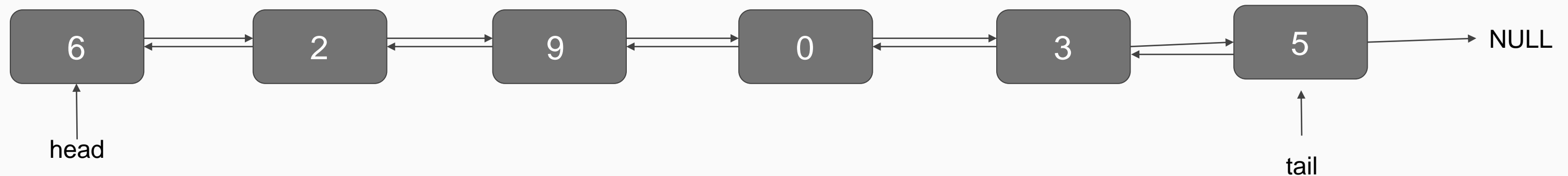
# Doubly Linked List (pop front)



# Doubly Linked List (pop back)

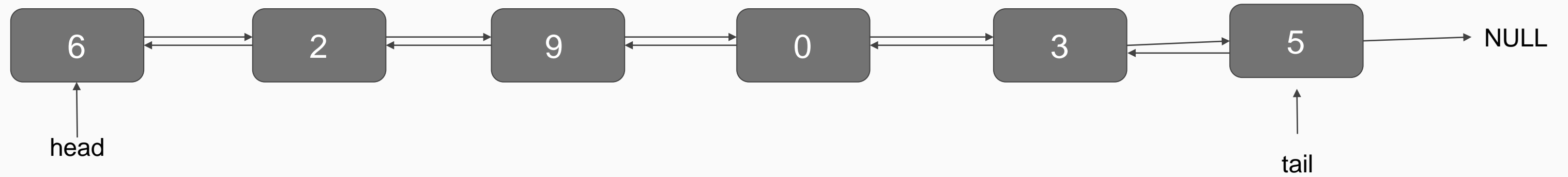


# Doubly Linked List (pop back)



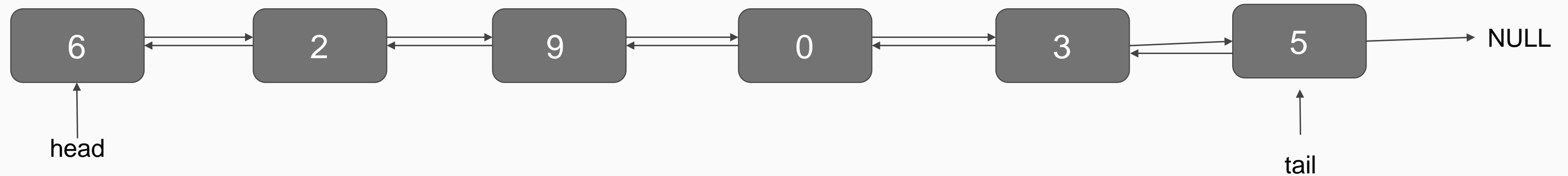
- 1- Mover la cola al anterior  
`tail = tail -> prev`
- 2- Liberar cola  
`delete tail->next;`
- 3- Cola apunta a null  
`tail->next = nullptr;`

# Doubly Linked List (pop front)



6

# Doubly Linked List (pop front)

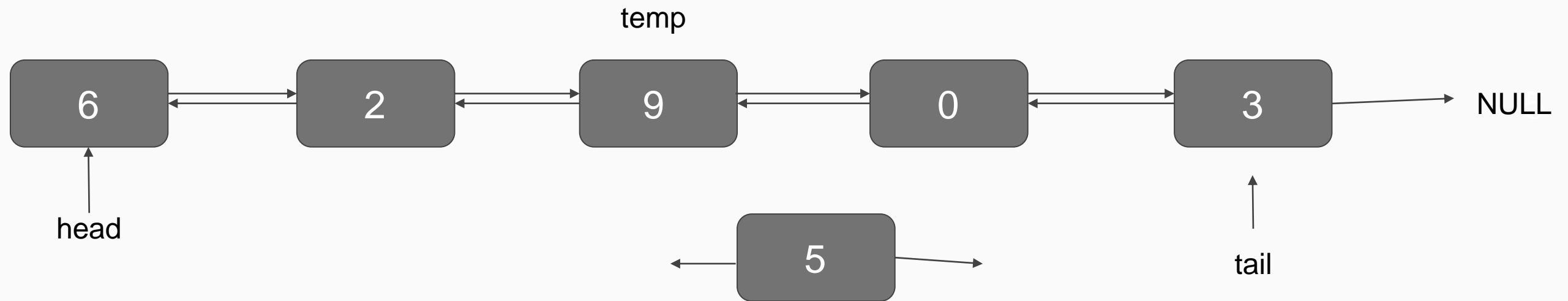


6

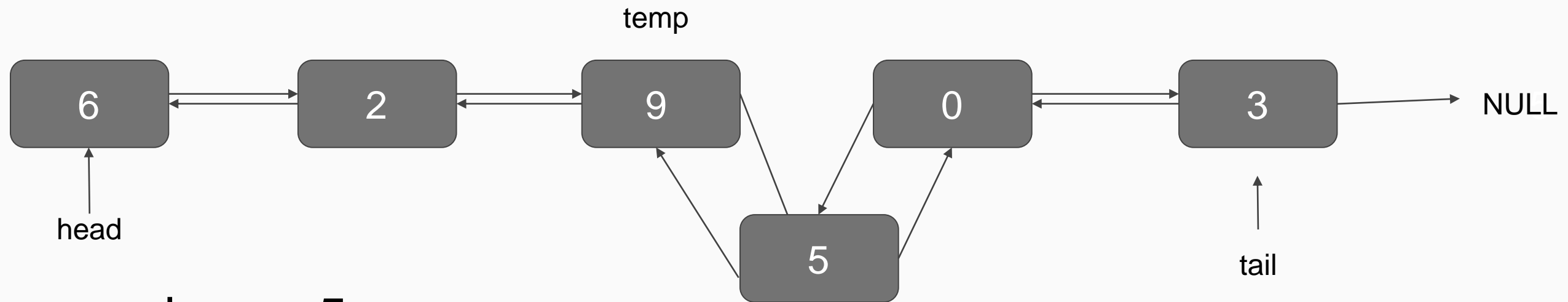
- 1- Moviendo la cabeza al siguiente nodo  
`head = head -> next`
- 2- Borrar la anterior cabeza  
`delete[] head->prev`
- 3- Actualizamos punteror prev de la cabeza  
`head -> prev = null`



# Doubly Linked List (insert 5 at 3)



# Doubly Linked List (insert 5 at 3)



1- Crear nuevo nodo con 5

```
Node* nodo = new Node(5)
```

2- Recorrer desde la cabeza

```
Node* temp = head;
```

```
i = 0; while(i++ < pos - 1) temp = temp->next;
```

3- Actualizar punteros del nuevo

```
nodo->next = temp->next;
```

```
nodo->prev = temp
```

4- Actualizar punteros de temp

```
temp->next->prev = nodo
```

```
temp->next = nodo
```

# Doubly Linked List

**1. ¿Cuánto tiempo demora encontrar un elemento al comienzo? ¿Al final? ¿En cualquier posición?**

$O(1)$ ,  $O(1)$  y  $O(n)$

**2. ¿Y para insertar un elemento después del primer nodo? ¿Después del último nodo? ¿Después de cualquier nodo?**

$O(1)$ ,  $O(1)$  y  $O(n)$

**3. ¿Cómo sería el caso 2 pero antes del nodo?**

$O(1)$ ,  $O(1)$  y  $O(n)$

# Doubly Linked List (Homework)

**T front();** *// Retorna el elemento al comienzo*

**T back();** *// Retorna el elemento al final*

**void push\_front(T);** *// Agrega un elemento al comienzo*

**void push\_back(T);** *// Agrega un elemento al final*

**T pop\_front();** *// Remueve el elemento al comienzo*

**T pop\_back();** *// Remueve el elemento al final*

**void insert(T, int);** *// Inserta en cualquier posición*

**void remove(int);** *// Remueve en cualquier posición*

**T operator[ ](int);** *// Retorna el elemento en la posición indicada*

**bool empty();** *// Retorna si la lista está vacía o no*

**int size();** *// Retorna el tamaño de la lista*

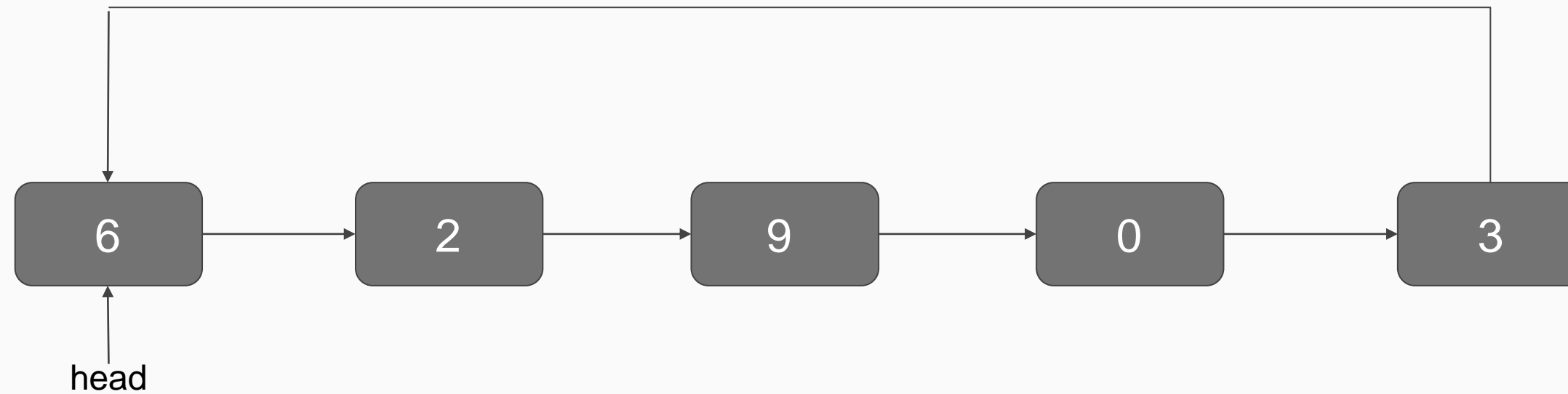
**void clear();** *// Elimina todos los elementos de la lista*

**void reverse();** *// Revierte la lista*

# Doubly Linked List (Ejercicios)

- 1. Verificar si la lista es palíndromo o no.**
- 2. Implementar la función SortedInsert el cual inserta un elemento en la lista manteniendo un orden ascendente.**
- 3. Aplicar el operador unión de conjuntos en dos listas**
- 4. Eliminar elementos repetidos de una lista.**

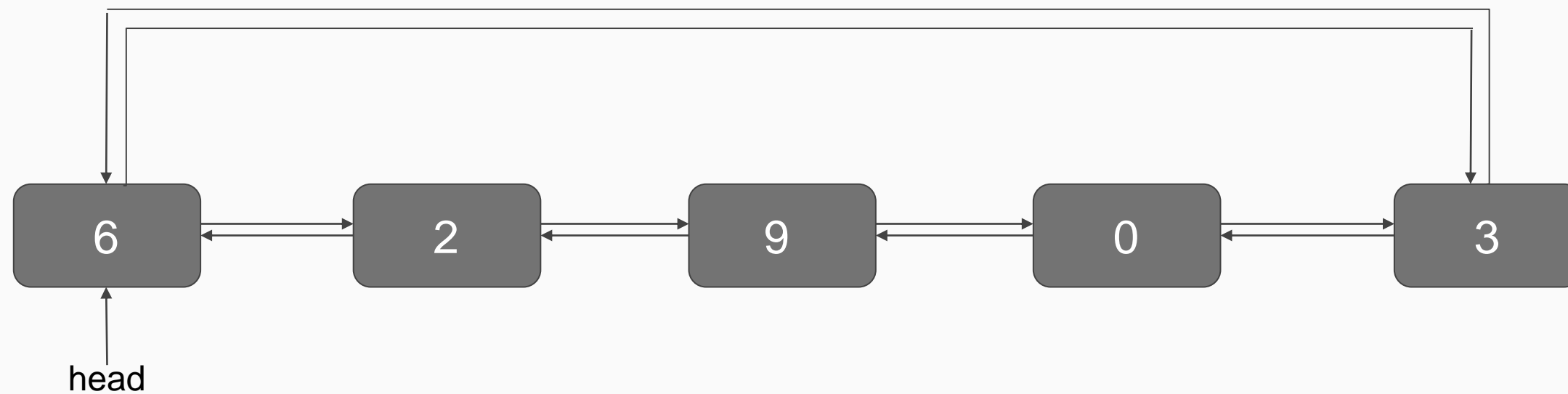
# Circular Linked List



5

¿Qué usos le darían a una lista circular simplemente enlazada?

# Circular Doubly Linked List

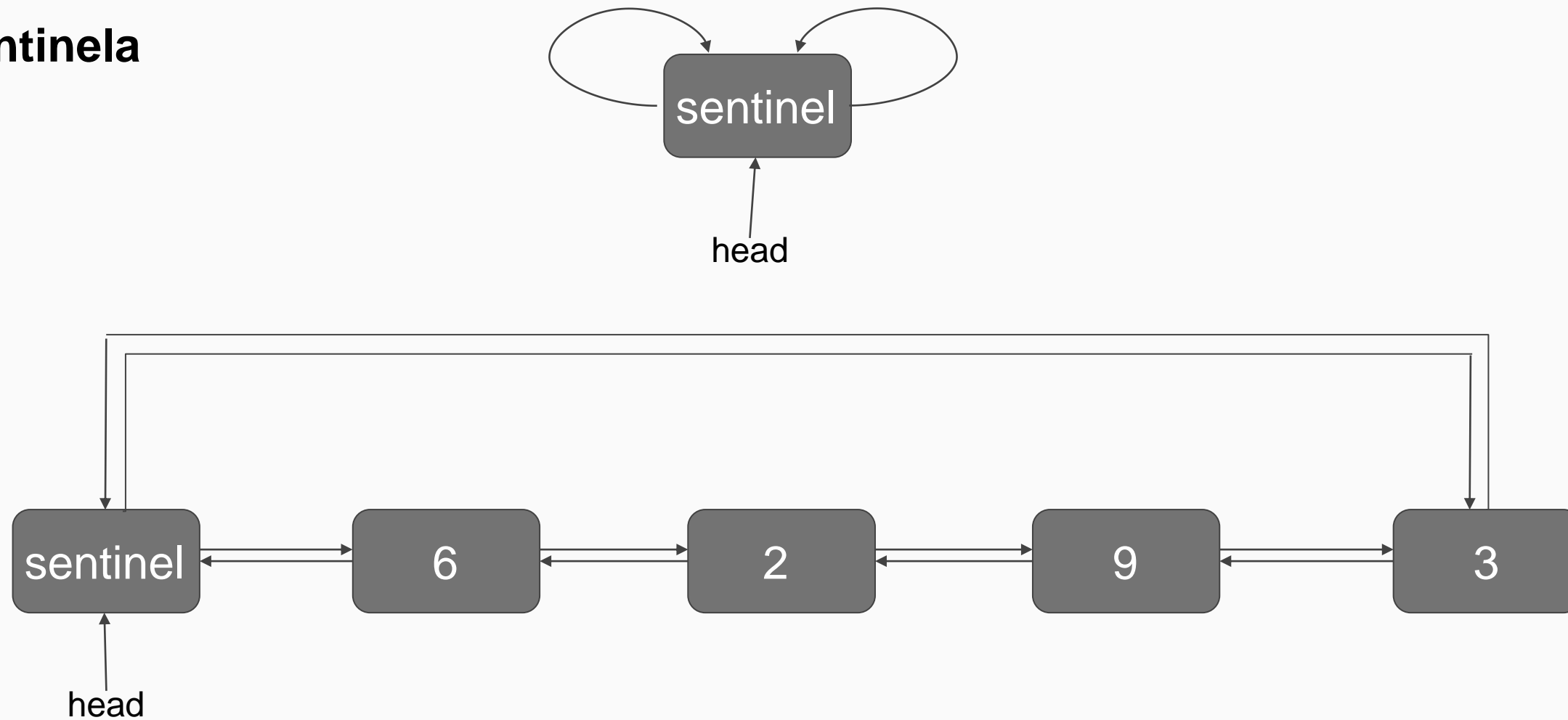


Siempre habrá un next y un prev

¿Qué usos le darían a una lista circular doblemente enlazada?

# Circular Doubly Linked List

## Nodo Centinela

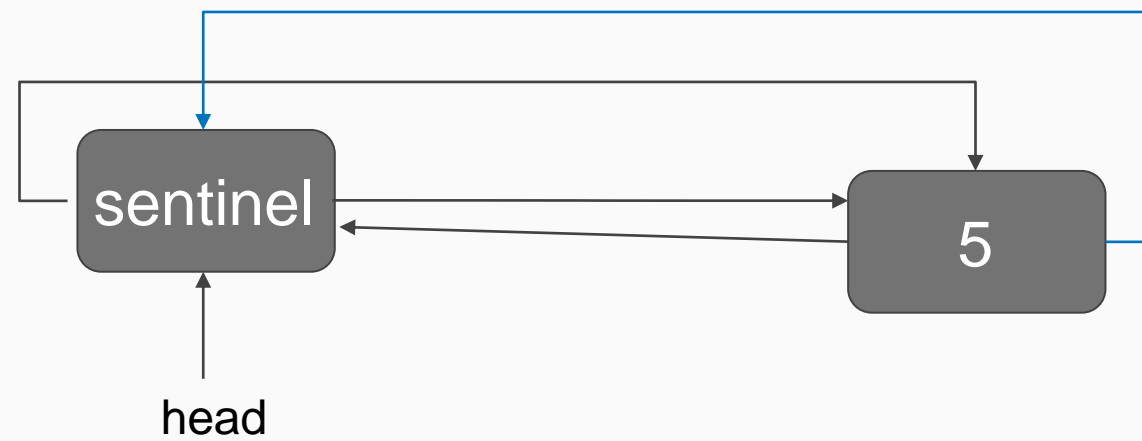


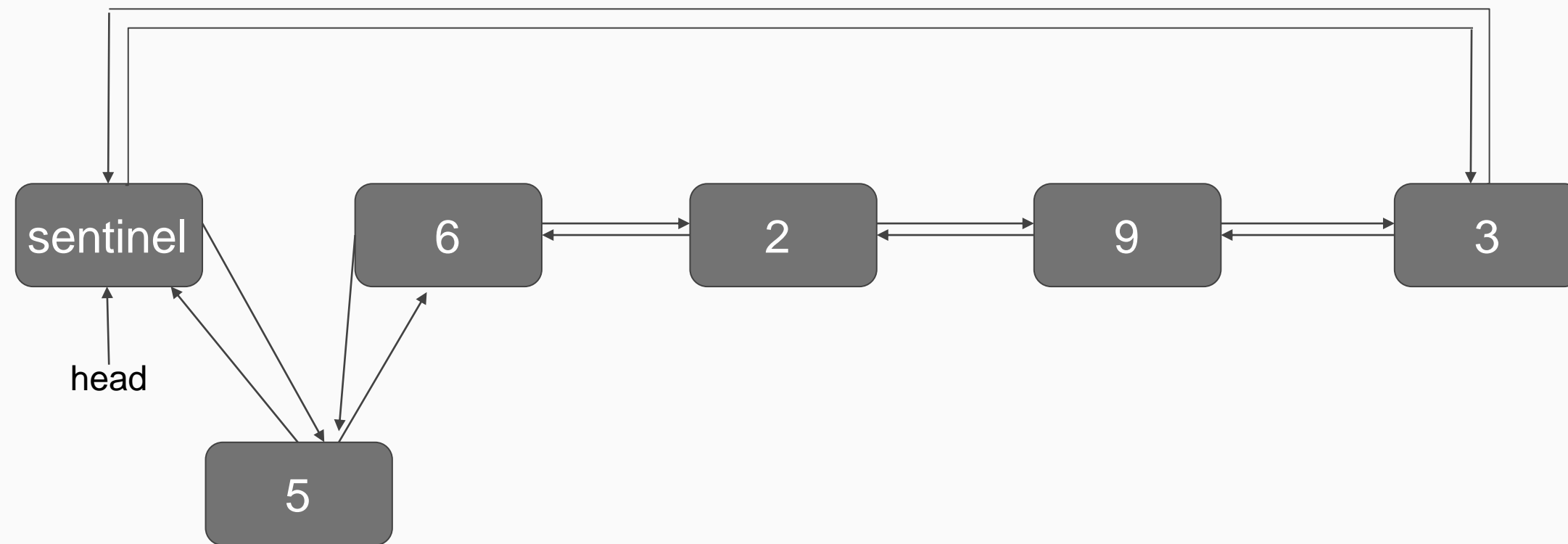
No existen casos especiales, cada nodo siempre tiene uno anterior y uno siguiente.



- Constructor de la Lista

```
head = new Node()  
head->next = head  
head->prev = head
```





# Circular Doubly List (Homework)

**T front();** // Retorna el elemento al comienzo

**T back();** // Retorna el elemento al final

**void push\_front(T);** // Agrega un elemento al comienzo

**void push\_back(T);** // Agrega un elemento al final

**T pop\_front();** // Remueve el elemento al comienzo

**T pop\_back();** // Remueve el elemento al final

**void insert(T, int);** // Inserta en cualquier posición

**void remove(int);** // Remueve en cualquier posición

**T operator[ ](int);** // Retorna el elemento en la posición indicada

**bool empty();** // Retorna si la lista está vacía o no

**int size();** // Retorna el tamaño de la lista

**void clear();** // Elimina todos los elementos de la lista

**void reverse();** // Revierte la lista

# Lists with templates

```
template <typename T>
struct Node {
    T data;
    Node<T>* next;
    Node<T>* prev;
};
```

```
List<int>* test = new List<int>()
List<char>* test = new List<char>()
List<float>* test = new List<float>()
```

```
typename <typename T>
class List {
    private:
        Node<T>* head;
        Node<T>* tail;
};
```

# Recuerden...

**El curso se enfoca en que entiendan cada estructura de datos, sus algoritmos y usos comunes.**

**No hay que reinventar la rueda, en el mercado lo más probable es que utilicen otras implementaciones, por ejemplo de la Standard Template Library (STL).**

**De todas formas, habrá situaciones en las que probablemente implementarán sus propias estructuras.**

# Welcome to Algorithms and Data Structures! CS2100