

Tipos Abstratos de Datos (TADs)

Cola

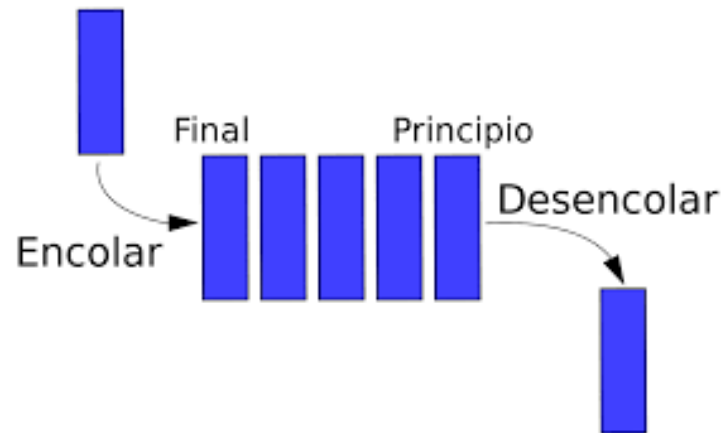
Cola

- Colección de elementos (también se las conoce como **queue**)
- Se agregan elementos por el final y se eliminan por el frente:



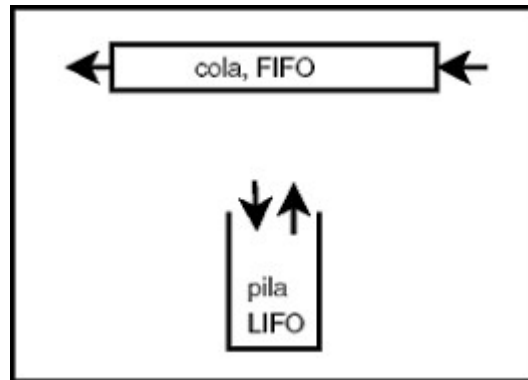
Cola

- Estructura FIFO: *first in first out*: primero en entrar primero en salir!



Cola

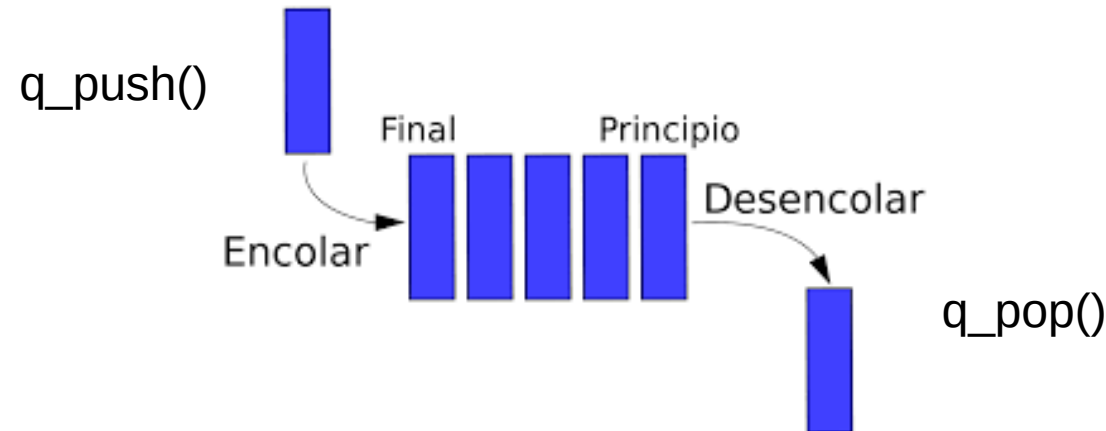
- Estructura FIFO: *first in first out*: primero en entrar primero en salir!
- Notar la diferencia entre una estructura FIFO y una LIFO.



Cola

- Las operaciones usuales en una cola (entre otras) es **agregar y eliminar** elementos. En este contexto se llaman **push** y **pop** respectivamente.

Nota: se usará la **q** de **queue** para determinar: `q_push()` y `q_pop()` operaciones sobre colas.



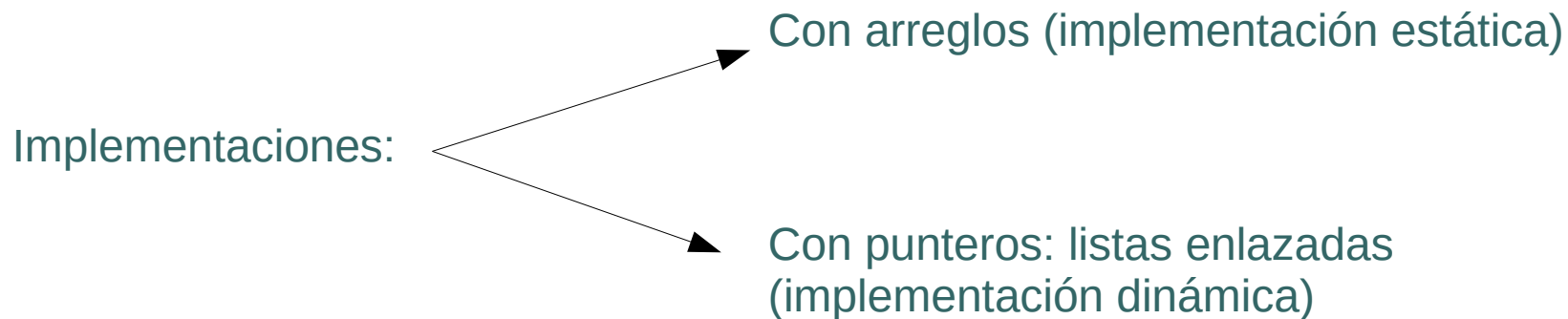
La cola puede estar vacía → error al hacer `q_pop()`!!

La pila puede estar llena si se implementa con arreglos
→ error al hacer `q_push()`!!

Cola

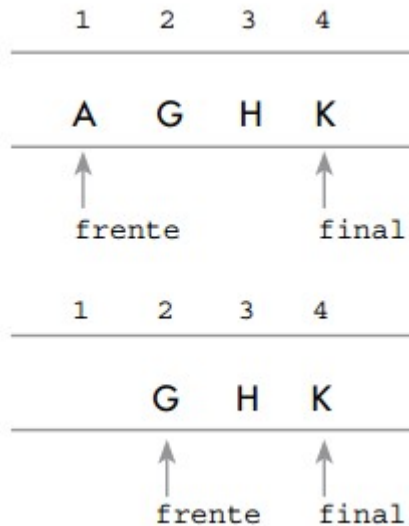
Operaciones:

<i>Crear cola</i>	Inicia la cola como vacía
<i>Insertar</i>	Añade un dato por el final de la cola
<i>Quitar</i>	Retira (extrae) el elemento frente de la cola
<i>Cola vacía</i>	Comprobar si la cola no tiene elementos
<i>Cola llena</i>	Comprobar si la cola está llena de elementos
<i>Frente</i>	Obtiene el elemento frente o primero de la cola
<i>Tamaño de la cola</i>	Número de elementos máximo que puede contener la cola



Cola

- Implementación con arreglos: incluye una lista o colección de elementos (arreglo), y 2 índices para mantener la información del frente y del final de la cola.

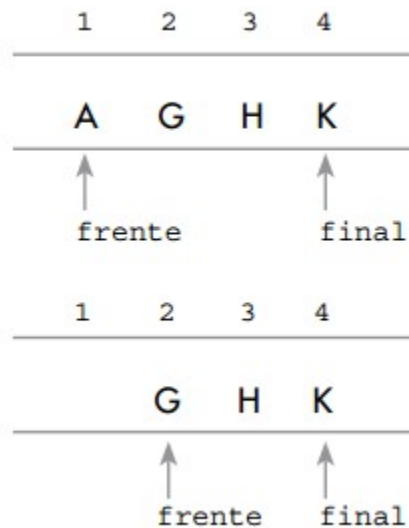


posición de frente y final después de extraer.

Se van agregando elementos al final de la cola (`q_push()`) y se eliminan por el frente de la cola (`q_pop()`). En la implementación con arreglos hace falta verificar que la cola no esté vacía al eliminar ni llena al agregar.

Cola

- Implementación con arreglos: incluye una lista o colección de elementos (arreglo), y 2 índices para mantener la información del frente y del final de la cola.

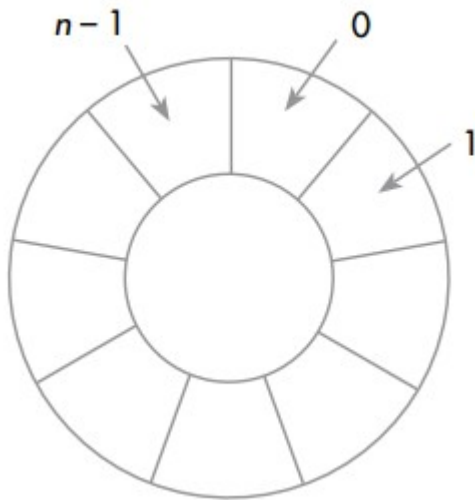


El avance lineal de frente y final tiene el grave problema de dejar huecos a la izquierda del arreglo, Puede ocurrir que final alcance el índice más alto del arreglo, sin que puedan insertarse nuevos elementos y sin embargo existen posiciones libres a la izquierda de frente.

posición de frente y final después de extraer.

Cola

- Implementación con arreglos: incluye una lista o colección de elementos (arreglo), y 2 índices para mantener la información del frente y del final de la cola.

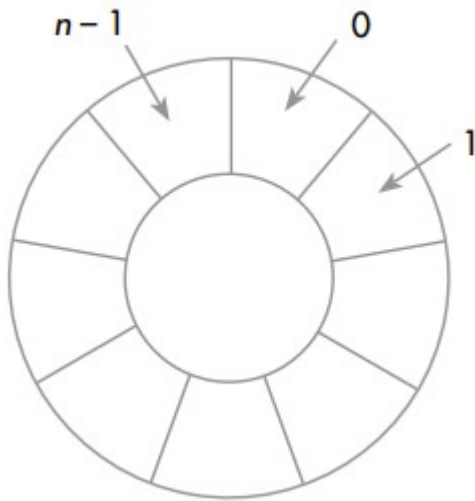


Para solucionar esto se usan arreglos circulares: se une el final del arreglo con el principio.

Esto es una visión lógica del arreglo, físicamente el arreglo sigue siendo lineal.

Cola

- Implementación con arreglos: incluye una lista o colección de elementos (arreglo), y 2 índices para mantener la información del frente y del final de la cola.



Para solucionar esto se usan arreglos circulares: se une el final del arreglo con el principio.

Esto es una visión lógica del arreglo, físicamente el arreglo sigue siendo lineal.

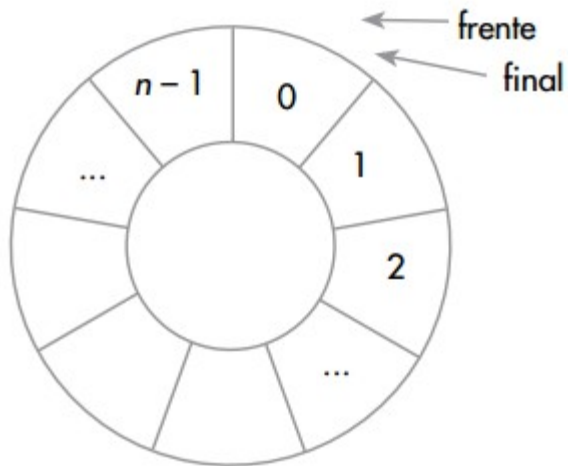
Se siguen usando frente y final para indicar la posición del elemento de la cabeza de la cola y la posición del elemento del final, donde se almacenó el último elemento agregado.

Cola

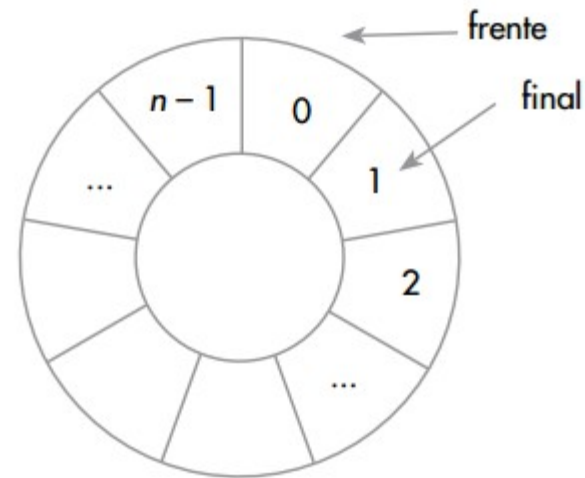
- La variable frente es siempre la posición del primer elemento de la cola (FIFO) y avanza en el sentido de las agujas del reloj. La variable final es la posición de la última inserción. Una nueva inserción supone mover final circularmente a la derecha y asignar un nuevo elemento.
- Se usa la teoría del resto y se genera índices de $0..MAX - 1$.

Mover final adelante	=	$(final + 1) \% MAXTAMQ$	→ q_push()
Mover frente adelante	=	$(frente + 1) \% MAXTAMQ$	→ q_pop()

Cola

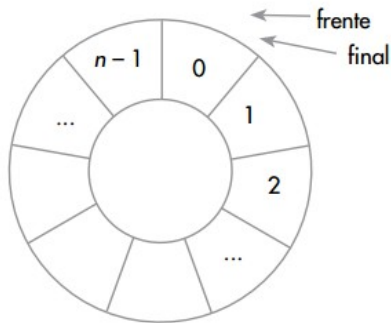


Cola vacía
(frente = final = 0)

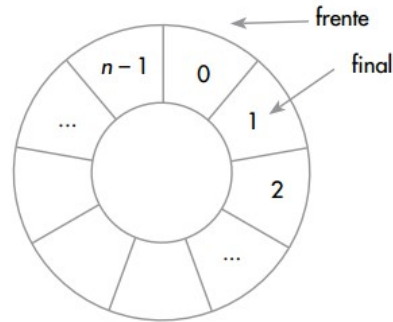


Cola después
de un `q_push()`

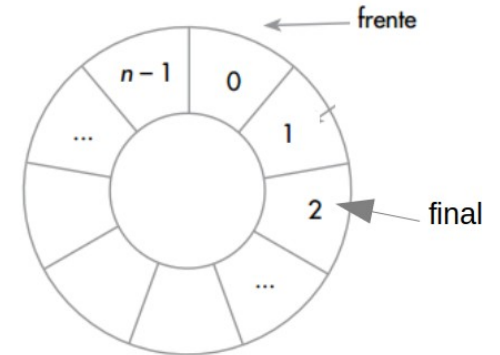
Cola



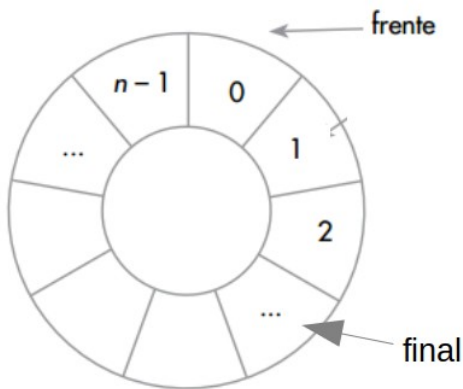
Cola vacía
(frente = final = 0)



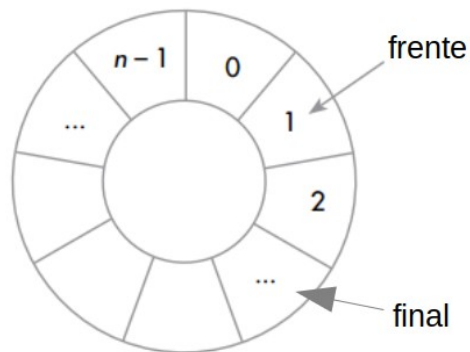
Cola después
de un `q_push()`
 $\text{final} = (\text{final} + 1) \% \text{MAX}$



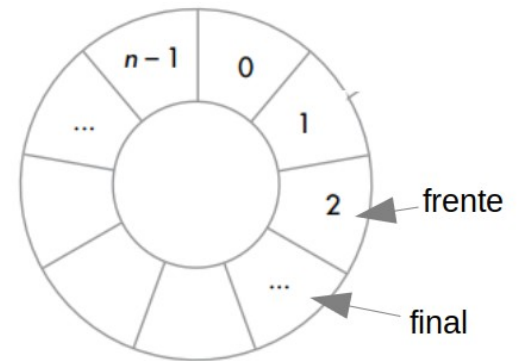
Cola después
de un segundo `q_push()`
 $\text{final} = (\text{final} + 1) \% \text{MAX}$



Cola después
de un tercer `q_push()`
 $\text{final} = (\text{final} + 1) \% \text{MAX}$



Cola después
de un `q_pop()`
 $\text{frente} = (\text{frente} + 1) \% \text{MAX}$



Cola después
de otro `q_pop()`
 $\text{frente} = (\text{frente} + 1) \% \text{MAX}$

Cola

- Una cola implementada con arreglos fuerza a la definición de una máxima cantidad posible de elementos, lo que lleva a que una cola se llene y falte espacio en la cola o que se reserve espacio demás y se desperdicie.
- La implementación de **colas con punteros** ofrece una alternativa dinámica: el espacio se reserva y se libera en tiempo de ejecución, a medida que la aplicación lo requiera.



Cola con lista enlazada.

Cola

- Se manejarán dos tipos de datos: el tipo nodo de la lista y otro tipo para agrupar a las variables frente y final, este lo denominaremos Cola en el siguiente ejemplo:

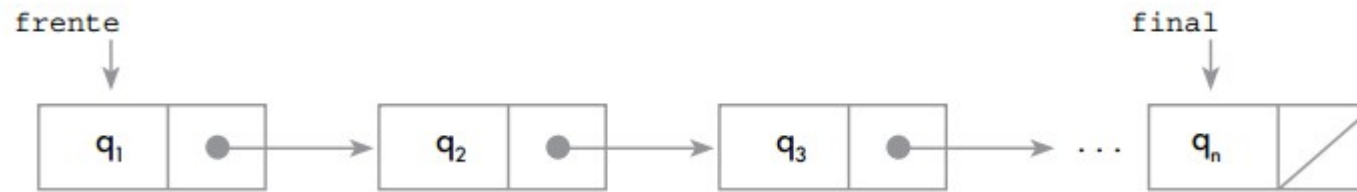
```
struct nodo
{
    TipoDato elemento;
    struct nodo* siguiente;
};
typedef struct nodo Nodo;
typedef struct
{
    Nodo* frente;
    Nodo* final;
}Cola;
```

Cola con lista enlazada.

```
/* prototipos de las operaciones */
void crearCola (Cola* cola);
void insertar (Cola* cola, TipoDato entrada);
TipoDato quitar (Cola* cola);
void borrarCola (Cola* cola); /* libera todos los nodos */
/* acceso a la cola */
TipoDato frente (Cola cola);
/* métodos de verificación del estado de la cola */
int colaVacía (Cola cola);
```

Prototipo de las funciones

Cola



```
struct nodo
{
    TipoDato elemento;
    struct nodo* siguiente;
};
typedef struct nodo Nodo;
typedef struct
{
    Nodo* frente;
    Nodo* final;
}Cola;
```

Cola con lista enlazada.