

# TDA 1 - Lista

## [7541/9515] Algoritmos y Programación II

---

Segundo Cuatrimestre - 2021

Alumno:	González Calderón, Julián
Padrón:	107938
Email:	gonzalezcalderonjulian@gmail.com

---

### 1. Introducción

La idea general del trabajo practico era implementar el TDA lista utilizando nodos simplemente enlazados. Además, a partir de las funciones definidas para la lista, debíamos definir también la pila y la cola.

Luego de haber definido la lista, debíamos implementar un nuevo TDA, el iterador externo. Se crea a partir de una lista y su trabajo es acceder a cada uno de los elementos de la lista de forma iterativa (de ahí su nombre).

Para hacer esto nosotros contábamos con un **contrato** que debíamos cumplir, este especificaba la funcionalidad pedida.

Además de implementar correctamente los TDA pedidos, teníamos que escribir nuestras propias pruebas a medida que desarrollábamos el código. A pesar de que esto pareció trabajoso al principio, rápidamente resulto muy útil a la hora de *debuggear* el código.

### 2. Teoría

- ¿Que es una Lista?

Una lista es una estructura de datos que consiste en un secuencia ordenada de datos

La utilidad de la lista es poder insertar, eliminar, y acceder información de cualquier posicion de la misma.

Además de la estructura mencionada, la lista cuenta con diversas funciones que nos permiten operar con ellas:

- Crear lista.
- Destruir lista.
- Insertar elemento en cualquier posición.
- Quitar elemento de cualquier posición.

- Acceder a un elemento en cualquier posición.
  - Preguntar si es una lista vacía.
  - Preguntar la cantidad de elementos.
  - Aplicar a cada elemento de la lista una función determinada, con los parámetros necesarios.
- **¿Como se implementa una lista?**

Hay tres formas de implementar una lista

    - **Vector Estático:** Es útil cuando sabemos de antemano el numero de elementos que vamos a necesitar, no es flexible.
    - **Vector Dinámico:** Es útil cuando no sabemos de antemano el numero de elementos que vamos a necesitar, se puede expandir.
    - **Nodos:** Consiste en el uso de nodos, donde cada nodo contiene la dirección a otros nodos. De esta forma no necesitamos reservar memoria contigua.
      - **Simplemente Enlazada:** Cada nodo contiene la dirección del nodo siguiente.
      - **Doblemente Enlazada:** Cada nodo contiene la dirección del nodo siguiente y el anterior.
      - **Lista Circular:** El nodo final guarda la referencia al primer nodo.

La complejidad computacional de la lista es mencionada en los detalles de implementación.

- **¿Que es una Pila?**

La pila es similar a la lista, pero cuenta con algunas restricciones. (*FIFO: First in, First out*)

- Solo se pueden insertar elementos al final de la pila. (*apilar*)
  - Solo se pueden quitar elementos del final de la pila. (*desapilar*)
- **¿Como se implementa una pila?**

Las implementaciones de la pila son parecidas a la lista

    - **Vector Estático:** Es útil cuando sabemos de antemano el numero de elemento que vamos a necesitar, no es flexible
    - **Vector Dinámico:** Es útil cuando no sabemos de antemano el numero de elementos que vamos a necesitar, se puede expandir
    - **Nodos Simplemente Enlazados:** Consiste en almacenar la información del nodo tope, y que cada nodo contenga la dirección del nodo siguiente. La ventaja de usar nodos es que no necesitamos memoria contigua.

- **¿Que es una Cola?**

La cola es similar a la lista, pero cuenta con algunas restricciones. (*FILO: First in, Last out*)

- Solo se pueden insertar elementos al final de la pila. (*encolar*)
- Solo se pueden quitar elementos del inicio de la pila. (*desencolar*)

La cola es ligeramente mas difícil de implementar que la pila (en el caso de usar un vector), esto se debe a que eliminamos elementos del principio y colocamos al final, por lo que eventualmente nos quedaremos sin espacio. Para solucionar esto tenemos dos opciones:

- Desplazar los elementos a medida que agregamos nuevos.
- Usar una cola circular, posicionando el tope en el elemento anterior al primero.

Debido a estos inconvenientes, es mejor utilizar la implementación con nodos simplemente enlazados, nuevamente no nos sirve utilizar nodos doblemente enlazados (ya que no queremos recorrer la cola).

- **¿Como se implementa una cola?**

Las implementaciones de la cola son parecidas a la lista

- **Vector Estático:** Es útil cuando sabemos de antemano el numero de elemento que vamos a necesitar, no es flexible
- **Vector Dinámico:** Es útil cuando no sabemos de antemano el numero de elementos que vamos a necesitar, se puede expandir

Estas implementaciones tienen un inconveniente, como insertamos del final y agregamos del comienzo nos vamos a quedar sin espacio eventualmente. Para solucionar esto tenemos dos opciones:

- Desplazar los elementos a medida que agregamos nuevos.
- Usar una cola circular, posicionando el tope en el elemento anterior al primero.

Debido a estos inconvenientes, es mejor utilizar la implementación con **nodos simplemente enlazados**.

### 3. Detalles de implementación

Algunas funciones importantes merecen ser explicadas de forma detalla.

1. `lista_insertar()`

Esta función reserva memoria para el nuevo nodo a introducir, conecta el nodo final con este, y asigna el nodo final de la pila al nuevo nodo.

La complejidad de esta función es  $O(1)$ , ya que solo debemos modificar el ultimo elemento.

2. `lista_insertar_en_posicion()`

Esta función es similar a la anterior. Reserva memoria para el nuevo nodo a introducir, busca el nodo *original* de la posición buscada y el *anterior*. A

continuación conecta el nodo a *insertar* con el *original*, y el nodo *anterior* con el nuevo.

Si se desea insertar en la primera posición, entonces simplemente reserva memoria para el nuevo nodo, apunta este nodo al nodo inicial, y asigna el nodo inicial de la lista al nuevo nodo.

La complejidad de esta función es  $O(n)$ , ya que debemos recorrer la lista para encontrar la posición en la que queremos insertar.

### 3. `lista_quitar()`

Esta función busca el nodo que esta en la posición anterior a la final. Luego libera el ultimo nodo, apunta el nodo *anterior* a *NULL* y asigna el nodo final de la lista a este mismo nodo (*anterior*).

La complejidad de esta función es  $O(n)$ , esto se debe a que al no usar nodos doblemente enlazados, para acceder a la anteultima posición debemos recorrer la lista.

### 4. `lista_quitar_de_posicion()`

Esta función es similar a la anterior. Busca los nodos que están en la posición anterior y siguiente al nodo a eliminar, luego (guardando referencia del nodo a *eliminar*) apunta el nodo *anterior* al nodo *siguiente*. Finalmente libera el nodo a *eliminar*.

Si se desea quitar un elemento de la primera posición, entonces se guarda referencia al nodo a *eliminar*, luego se apunta el nodo inicial de la lista al nodo siguiente al primero, y se libera el nodo a *eliminar*.

La complejidad de esta función es  $O(n)$ , ya que debemos recorrer la lista para encontrar la posición en la que queremos eliminar.

### 5. `lista_elemento_en_posicion()`

Esta función simplemente recorre la lista, empezando por el primer elemento y accediendo a el siguiente elemento hasta llegar a la posición buscada.

La complejidad de esta función es  $O(n)$ , ya que debemos recorrer la lista para encontrar la posición a la que queremos acceder.

### 6. `lista_destruir()`

Esta función destruye el nodo inicial de la lista, y asigna el nuevo nodo inicial al siguiente. Luego vuelve a llamar a la misma función con la lista actualizada, si el nodo inicial de la lista es *NULL* quiere decir que ya libero todos los elementos, por lo que debe libera la lista en si.

La complejidad de esta función es  $O(n)$ , ya que iteramos la lista.

### 7. `lista_con_cada_elemento()`

Esta función itera cada elemento de la lista, partiendo del primero y accediendo a siguiente hasta que este esa *NULL*, aplica una función a cada elemento. Si esta función devuelve false, entonces corta el ciclo.

La complejidad de esta función es  $O(n)$ , ya que iteramos la lista.

Las funciones restantes, tienen complejidad computacional  $O(1)$

- `lista_primer`
  - `lista_ultimo`
  - `lista_vacia`
  - `lista_tamano`
- `lista_iterador_crear`
  - `lista_iterador_avanzar`
  - `lista_iterador_elemento_actual`
  - `lista_iterador_destruir`

### 3.1 Pila y Cola

Las funciones de la implementación de pila y cola con nodos simplemente enlazados tienen complejidad computacional  $O(1)$  en todas las funciones, excepto en la función `destruir()`

Para cumplir con esto se utilizan las funciones de la lista normalmente, excepto en el caso de desapilar y apilar de una pila.

Para implementar estas funciones con complejidad computacional  $O(1)$ , entonces invertí la pila. Los elementos se insertan y se quitan de la primera posición, de esta forma, la funcionalidad es la misma pero no debe recorrer el vector para llegar al final.

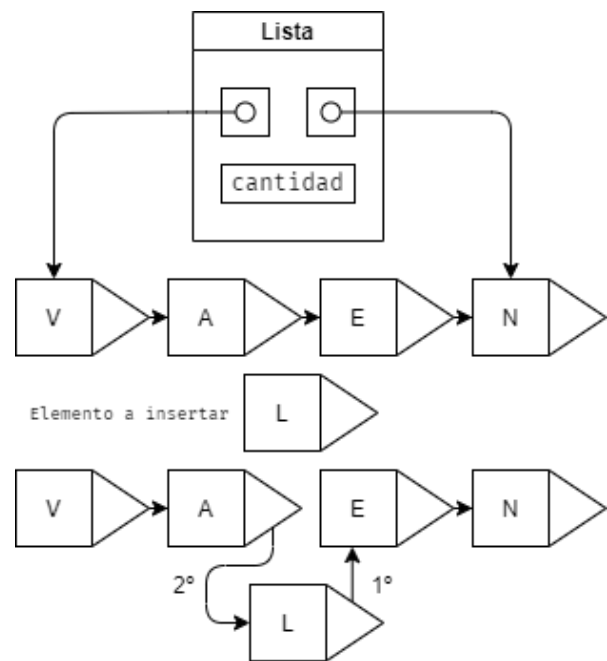
## 4. Diagramas

Algunos diagramas para profundizar la explicación los algoritmos utilizados.

### Insertar Elemento

En este diagrama se puede ver el algoritmo de inserción de elementos en una lista:

1. Buscamos los nodos que están en la posición anterior, y en la posición a insertar.
2. Conectamos el nodo a insertar con el nodo siguiente.
3. Conectamos el nodo anterior con el nodo a insertar.

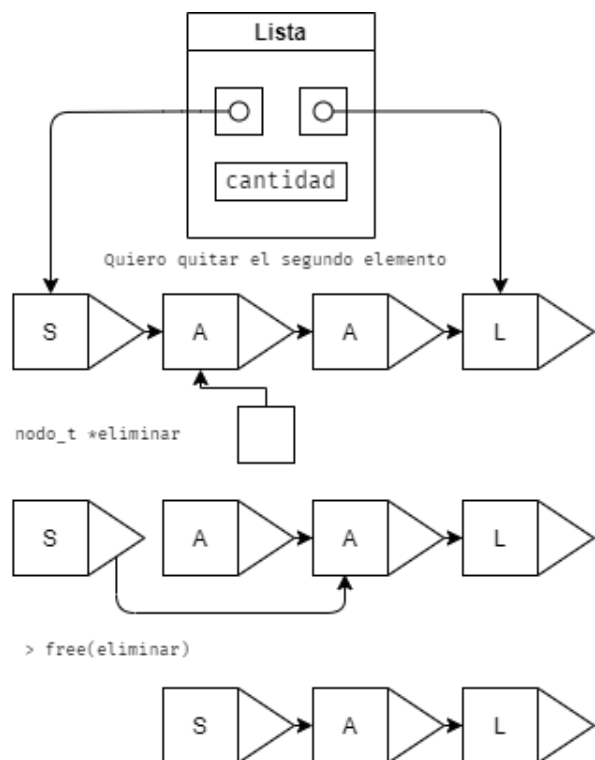


### Eliminar Elemento

En este diagrama se puede ver el algoritmo de eliminación de elementos de una lista

1. Buscamos los nodos que están en la posición anterior, y en la siguiente al nodo a eliminar.

- Guardamos la referencia del nodo que debemos eliminar.
- Conectamos el nodo anterior con el nodo siguiente.
- Liberamos el nodo a eliminar.



### Buscar Posición

En este diagrama se puede ver el algoritmo de buscar un elemento de la lista

- Partimos del nodo inicial
- Accedemos al nodo siguiente  $n$  veces (si queremos la posición 0, entonces no avanzamos)
- Devolvemos el elemento del nodo actual

