

Programación III

Implementación de Listas Enlazadas en Pilas y Colas - Tarea 02

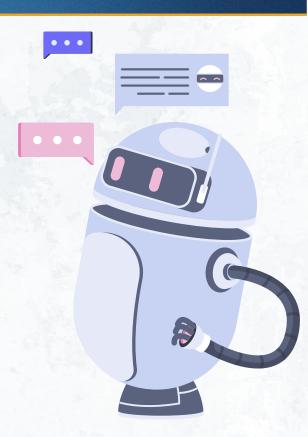
MARIO LEANDRO CASTILLO SANHUEZA

UNIVERSIDAD CATÓLICA DE TEMUCO

Objetivos de la clase



- 1 Pila con una Lista Enlazada Simple
- Cola con una Lista Enlazada Simple
- $3 \longrightarrow \text{Tarea } 02$





Al diseñar dicha implementación, debemos decidir si modelar la parte superior de la pila (top) en la cabeza o en la cola de la lista.

Hay una elección claramente mejor aquí: solo podemos insertar y eliminar elementos de manera eficiente en **tiempo constante** en la **cabeza**

Utilizaremos la clase Node ya creada para realizar esta implementación

```
class Node:
    """Node class for a singly linked list (optimized with __slots__)"""
    __slots__ = '_element', '_next' # Memory optimization

def __init__(self, element, next_node=None):
    self._element = element # Data stored in the node
    self._next = next_node # Reference to the next node
```

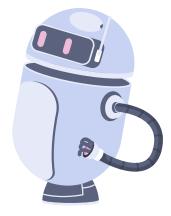


La variable head es una referencia al nodo en la cabeza de la lista (o None si la pila está vacía). Llevamos el conteo del número actual de elementos con la variable de instancia size, ya que de lo contrario tendríamos que recorrer toda la lista para contar los elementos cuando se consulte el tamaño de la pila.

- 1. La implementación de push es insertar en la cabeza de una lista enlazada simple.
- Cuando implementamos el método top, el objetivo es retornar el elemento que está en el tope de la pila.
- 3. En la implementación del pop guardamos una referencia local al elemento que está siendo eliminado y lo retornamos al llamador de pop.



- Como todas las operaciones se hacen en el "tope", es más eficiente poner el tope en la cabeza de la lista.
- Se define una clase interna (_Node) que representa un nodo con dos partes:
- El elemento que guarda.
- El siguiente nodo de la lista.
- La pila tiene dos atributos:
- head: el nodo en la cima.
- _size: cuántos elementos hay en total.





Con Lista

Sin Lista

Operation	Running Time
S.push(e)	O(1)
S.pop()	O(1)
S.top()	O(1)
len(S)	O(1)
S.is_empty()	O(1)

Operation	Running Time
S.push(e)	$O(1)^*$
S.pop()	O(1)*
S.top()	O(1)
S.is_empty()	O(1)
len(S)	O(1)

^{*}amortized



```
class LinkedStack:
    """LIFO Stack implementation using a singly linked list for storage."""
                                 Clase Nodo anidada
     ----- Nested Node class
    class Node:
       """Lightweight, non-public class for storing a singly linked node."""
       slots = ' element', ' next'
       def init (self, element, next):
           self. element = element
           self. next = next
```



```
----- Stack methods
def init (self):
                                                El constructor mantiene la
    """Create an empty stack."""
                                                cabeza (frente de la pila) y el
    self. head = None # reference to the he
                                                tamaño real
    self. size = 0  # number of elements
def len (self):
                                                Los métodos para obtener el
    """Return the number of elements in the s
                                                largo y si la pila está vacía
                                                 ahora utilizaran el dato size
    return self. size
                                                de la clase
def is empty(self):
    """Return True if the stack is empty."""
    return self. size == 0
```



```
def push(self, e):
    """Add element e to the top of the stack.""
                                                       Push ahora establecerá la
    self. head = self. Node(e, self. head)
                                                       cabeza de la pila como el dato
                                                       tope por lo que este cambia
    self. size += 1
                                                       regularmente.
def top(self):
    """Return (but do not remove) the element at the top of the stack.
    Raise OwnEmpty exception if the stack is empty.
    11 11 11
                                                          Top ahora utilizará head
    if self.is empty():
                                                          como el puntero para obtener
                                                          el último elemento
        raise OwnEmpty("The stack is empty")
    return self. head. element # top of stack is at the head
```



```
def pop(self):
     ""Remove and return the element from the top of the stack (LIFO).
    Raise OwnEmpty exception if the stack is empty.
    11 11 11
    if self.is empty():
                                                        El pop quardará el dato que
         raise OwnEmpty("The stack is empty")
                                                        es la cabecera actual para
    answer = self. head. element
                                                        retornarlo y luego realizará el
    self. head = self. head. next # bypass the fo
                                                        intercambio de puntero
    self. size -= 1
    return answer
```



Código completo : Linked_Stack





Así como hicimos con el TDA de pila, podemos usar una lista enlazada simple para implementar el TDA de cola mientras se mantiene un tiempo de ejecución en el peor de los casos de O(1) para todas las operaciones.

Como necesitamos realizar operaciones en ambos extremos de la cola, mantendremos explícitamente una referencia tanto al inicio (head) como al final (tail) como variables de instancia para cada cola.

La orientación natural para una cola es alinear el frente de la cola con el inicio de la lista, y la parte posterior de la cola con el final de la lista, ya que debemos poder encolar (enqueue) elementos al final, y desencolar (dequeue) desde el frente.



Debemos definir una clase **LinkedQueue** con una clase interna **Node**, igual que en **LinkedStack**.

A diferencia de la pila, se almacenan dos referencias:

- head: al principio de la lista (el frente de la cola).
- tail: al final de la lista (el fondo de la cola).

Esto permite operaciones eficientes tanto en el frente como en el fondo.



- 1. enqueue(e):
 - Inserta un nuevo nodo al final (tail) de la lista.
 - Si la cola estaba vacía, el nuevo nodo se vuelve tanto el head como el tail.
 - En otro caso, se conecta como siguiente del tail actual y se actualiza tail.
- dequeue():
 - Elimina el nodo al inicio (head) de la lista y retorna su valor.
 - Si después de eliminar el nodo, la cola queda vacía, se actualiza también tail = None.
- 1. first():
 - Retorna el elemento en el frente de la cola, sin eliminarlo.
 - Lanza una excepción si la cola está vacía.
- is_empty() y __len__():
 - Verifican si la cola está vacía o retornan la cantidad de elementos.



```
class LinkedQueue:
    """FIFO queue implementation using a singly linked list for storage."""
                                                           Clase Nodo anidada
    class Node:
        """Lightweight, non-public class for storing a ring
        slots = 'element', 'next'
       def __init__(self, element, next_node):
           self.element = element
           self.next = next node
    def __init__(self):
        """Create an empty queue."""
                                                           El constructor posee el head,
       self.head = None
       self.tail = None
                                                           tail y el tamaño real.
       self.size = 0 # number of elements in the queue
```



```
def len (self):
   """Return the number of elements in the queue."""
                                                             Len retorna el size real
   return self.size
def is empty(self):
                                                            Empty trabaja con el size
   """Return True if the queue is empty."""
                                                            real
   return self.size == 0
def first(self):
   """Return (but do not remove) the element at the front of the queue.
   Raise OwnEmpty if the queue is empty.
                                                                 El método first utiliza el
                                                                 puntero al head de la
   if self.is_empty():
                                                                 cola
       raise OwnEmpty("Queue is empty")
   return self.head.element # front aligned with head of list
```



```
def dequeue(self):
    """Remove and return the first element of the queue (FIFO).
    Raise OwnEmpty if the queue is empty.
    11 11 11
                                                       Al desencolar guardamos el
    if self.is_empty():
                                                       elemento que esté en la
        raise OwnEmpty("Queue is empty")
                                                       cabeza para retornarlo y
    answer = self.head.element
                                                       luego intercambiamos el
    self.head = self.head.next
                                                       puntero al dato siguiente.
    self.size -= 1
    if self.is_empty(): # special case: queue is now empty
        self.tail = None # the removed node was also the tail
    return answer
```



```
def enqueue(self, e):
    """Add an element to the back of the queue."""
    newest = self.Node(e, None) # node will becom
    if self.is_empty():
        self.head = newest # special case: queue
    else:
        self.tail.next = newest
    self.tail = newest # update reference to the self.size += 1
```

Al encolar ahora verificamos si la cola está o no vacía para asignar este dato como la cabeza si se cumple

Si ya existe una cabeza entonces tenemos que agregar este dato al final de la cola, cambiar el puntero y sumar uno al tamaño real.



Código completo : Linked_Queue



Lista Doblemente-enlazada en la vida real (Caso aeropuerto)



¿Donde se aplica este tipo de lista?

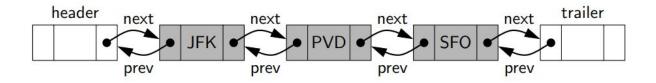
- Estructura eficiente para gestionar secuencias de vuelos (despegues, aterrizajes, prioridades).
- Permite ajustar dinámicamente el orden de operaciones en pista, abordando cambios en tiempo real.

Ejemplo típico:

- Priorización de vuelos:
 - Emergencias (fallas técnicas, combustible, etc) se insertan al frente de la cola para atención inmediata.
 - Vuelos regulares (programados) se agregan al final.
- Gestionar retrasos:
 - Reordenar vuelos afectados por demoras hacia posiciones intermedias sin alterar toda la secuencia.

¿Por qué usar una cola doblemente-enlazada?

- Adaptabilidad: Insertar o eliminar vuelos urgentes sin romper el flujo de operaciones programadas.
- Rapidez: Operaciones en O(1) para añadir/eliminar en ambos extremos.



ACTIVIDAD - CONTEXTO



Imagina que trabajas en una torre de control de un aeropuerto concurrido: cada minuto llegan nuevos vuelos, algunos con emergencias médicas, otros con retrasos por clima, y todos compitiendo por un espacio limitado en las pistas. Los controladores aéreos necesitan:

- 1. Priorizar vuelos de emergencia (que deben saltar al frente de la lista)
- 2. Mantener el orden básico de los vuelos programados
- 3. Organizar dinámicamente cuando hay retrasos o cancelaciones
- 4. Consultar rápidamente qué vuelos están próximos a despegar

Desafío: Las estructuras de datos simples como arrays o colas no son suficientes, un array tendría costos altos al reordenar y una cola solo permite acceso a los extremos, por lo tanto necesitamos algo más flexible...

Objetivo general: Crear una lista Doblemente-enlazada para la Gestión de Vuelos con ORM (SQLAlchemy)

Objetivos de Aprendizaje:

- Modelar un sistema de gestión de vuelos en aeropuertos usando una Lista doblemente-enlazada en un contexto real.
- Integrar estructuras de datos con persistencia (base de datos).
- Desarrollar una API REST (FastAPI) para operaciones CRUD + undo/redo.



ACTIVIDAD - Requisitos Técnicos



1. Estructura de Datos Obligatoria (TDA Lista Doblemente-enlazada)

```
Debe incluir como mínimo: insertar_al_frente(vuelo): # Añade un vuelo al inicio de la lista (para emergencias).

insertar_al_final(vuelo): # Añade un vuelo al final de la lista (vuelos regulares).

obtener primero(): # Retorna (sin remover) el primer vuelo de la lista.

obtener_ultimo(): # Retorna (sin remover) el último vuelo de la lista

longitud(): # Retorna el número total de vuelos en la lista

insertar_en_posicion(vuelo, posicion): # Inserta un vuelo en una posición específica (ej: índice 2).

extraer_de_posicion(posicion): # Remueve y retorna el vuelo en la posición dada (ej: cancelación).
```



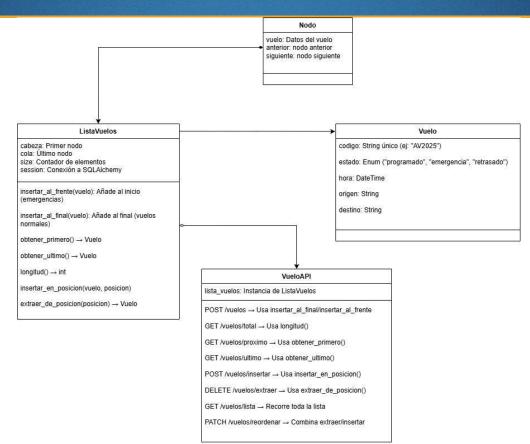
2. Persistir los vuelos en una base de datos con relaciones básicas (tabla Vuelos), a través de los siguientes endpoint requeridos. (FastAPI)

MÉTODO	RUTA	DESCRIPCIÓN
POST	/VUELOS	AÑADE UN VUELO AL FINAL (NORMAL) O AL FRENTE (EMERGENCIA).
GET	/VUELOS/TOTAL	RETORNA EL NÚMERO TOTAL DE VUELOS EN COLA.
GET	/VUELOS/PROXIMO	RETORNA EL PRIMER VUELO SIN REMOVER.
GET	/VUELOS/ULTIMO	RETORNA EL ÚLTIMO VUELO SIN REMOVER.
POST	/VUELOS/INSERTAR	INSERTA UN VUELO EN UNA POSICIÓN ESPECÍFICA.
DELETE	/VUELOS/EXTRAER	REMUEVE UN VUELO DE UNA POSICIÓN DADA.
GET	/VUELOS/LISTA	LISTA TODOS LOS VUELOS EN ORDEN ACTUAL.
PATCH	/VUELOS/REORDENAR	REORDENA MANUALMENTE LA COLA (EJ: POR RETRASOS).



ACTIVIDAD - DIAGRAMA DE APOYO





Entrega



Documentacion: https://docs.sqlalchemy.org/en/20/orm/quickstart.html

Que debe entregar:

- Video explicativo del trabajo realizado, compartido mediante un enlace de Youtube. (Duración máximo 10 min).
- Explicar donde se utiliza la Lista doblemente-enlazada
- Explicar donde se utiliza el ORM.
- Explicar donde se utiliza la API.
- Código subido a un repositorio en Github.
- Trabajo Individual.
- Plazo de entrega: 22/04





¿CONSULTAS?

MARIO LEANDRO CASTILLO SANHUEZA
UNIVERSIDAD CATÓLICA DE TEMUCO