4. Estructura de Datos: Lista Enlazada (Linked List)

Una **lista enlazada** es una colección de nodos donde cada nodo contiene un valor y un puntero al siguiente nodo en la secuencia. No requiere memoria contigua y permite inserciones y eliminaciones eficientes si se conoce la posición.

0.1. Características de las Listas Enlazadas

- Tamaño Dinámico: Crece o decrece en tiempo de ejecución.
- Inserción/Eliminación en Tiempo Constante: $\mathcal{O}(1)$ si se tiene el puntero al nodo previo.
- Recorrido Secuencial: Acceso por índice en $\mathcal{O}(n)$.
- No Contiguo en Memoria: Cada nodo se asigna dinámicamente.

0.2. Operaciones Básicas sobre Listas Enlazadas

- 1. **Recorrido:** Visitar nodos desde la cabeza hasta nullptr. $\mathcal{O}(n)$.
- 2. Inserción al Frente: Crear un nuevo nodo y actualizar la cabeza. $\mathcal{O}(1)$.
- 3. Inserción al Final: Recorrer hasta el último nodo y enlazar uno nuevo. $\mathcal{O}(n)$ (o $\mathcal{O}(1)$ si se guarda puntero a cola).
- 4. Eliminación del Frente: Actualizar la cabeza al siguiente nodo y liberar el antiguo. $\mathcal{O}(1)$.
- 5. Eliminación en Medio: Con puntero al nodo anterior, actualizar su next y liberar el nodo objetivo. $\mathcal{O}(1)$ tras búsqueda.
- 6. **Búsqueda:** Recorrer nodos comparando valores. $\mathcal{O}(n)$.

0.3. Implementación en C++

Lista Simple (Singly Linked List)

Listing 1: Implementacion básica de lista enlazada simple

```
#include <iostream>
using namespace std;

struct Node {
```

1

```
int data;
       Node* next;
       Node(int x) : data(x), next(nullptr) {}
  };
  class LinkedList {
  public:
       Node* head;
12
       LinkedList() : head(nullptr) {}
13
       // Insercion al frente (Se puede hacer directamente)
       void push_front(int x) {
           Node* nuevo = new Node(x);
           nuevo->next = head;
           head = nuevo;
      }
       // Insercion al final (Debe recorrerse la lista
       // entera para llegar al ultimo nodo. Si se quiere
       // anadir un nodo intermedio, el proceso es similar)
       void push_back(int x) {
           Node* nuevo = new Node(x);
           if (!head) {
               head = nuevo;
               return;
           }
           Node* cur = head;
           while (cur->next) cur = cur->next;
           cur->next = nuevo;
      }
       // Eliminacion del frente
       void pop_front() {
           if (!head) return;
           Node* tmp = head;
           head = head->next;
           delete tmp;
      }
       // Busqueda de un valor
       bool find(int x) {
           Node* cur = head;
           while (cur) {
               if (cur->data == x) return true;
               cur = cur->next;
           return false;
       }
      // Recorrido e impresion
```

```
void print() {
         Node* cur = head;
         while (cur) {
             cout << cur->data << " -> ";
             cur = cur->next;
        }
         cout << "nullptr\n";</pre>
    }
};
int main() {
    LinkedList lista;
    lista.push_back(10);
    lista.push_front(5);
    lista.push_back(20);
    lista.print();
                             // 5 -> 10 -> 20 -> nullptr
    cout << lista.find(10) << endl; // 1 (true)</pre>
    lista.pop_front();
                             // 10 -> 20 -> nullptr
    lista.print();
    return 0;
}
```

0.4. Ventajas y Desventajas

Ventajas:

- Inserciones y eliminaciones en $\mathcal{O}(1)$ con puntero previo.
- Tamaño dinámico sin prever capacidad.

Desventajas:

- Acceso secuencial lento: $\mathcal{O}(n)$. Esto puede reducirse usando una lista doblemente enlazada, que es igual pero cada nodo tiene un puntero al siguiente y al anterior. De esta forma, se puede empezar a recorrer la lista desde el principio o desde el final.
- Sobrecarga de memoria por punteros.
- Localidad de caché pobre.

0.5. Aplicaciones Comunes

- Implementación de pilas y colas basadas en nodos.
- Estructuras de listas de adyacencia en grafos.

- Gestión de memoria libre (free lists).
- \blacksquare Algoritmos con inserciones/eliminaciones frecuentes.