### LO3: Partición de una lista 📗



Estructuras de Datos Facultad de Informática - UCM

Para realizar este ejercicio, descarga la plantilla que se proporciona en este enunciado (icono del clip al lado del título) o a través del Campus Virtual.

La entrega de este ejercicio consiste en un único fichero .cpp que se subirá a DOMjudge. Podéis subir tantos intentos como queráis. Se tendrá en cuenta el último intento con el veredicto CORRECT que se haya realizado antes de la hora de entrega por parte de alguno de los miembros de la pareja.

No olvidéis poner el nombre de los componentes de la pareja en el fichero . cpp que entreguéis. Solo es necesario que uno de los componentes de la pareja realice la entrega.

Las preguntas relativas a costes deben responderse con comentarios en el fichero .cpp.

Evaluación: La práctica se puntuará de O a 10 si ha obtenido el veredicto CORRECT por parte del juez. En caso contrario, la calificación será de 0. No se realizará evaluación por pares en esta práctica.

Este ejercicio consiste en extender la clase ListLinkedDouble, que implementa el TAD Lista mediante una lista doblemente enlazada circular, añadiendo un nuevo método:

```
// Lista de elementos de tipo 'int'
class ListLinkedDouble {
public:
  // ...
  void partition(int pivot); // <- nuevo metodo</pre>
  struct Node { int value; Node* next; Node* prev; };
  Node *head;
  int num_elems;
  // ... metodos privados auxiliares ...
```

El método partition() recibe un número entero pivot, y debe separar, a un lado de la lista, aquellos elementos que sean menores (o iguales) que pivot y, al otro lado de la lista, aquellos elementos que sean estrictamente mayores que pivot.

Por ejemplo, supongamos la lista 1 = [5, 10, 9, 7, 4, 6]. Tras la llamada a 1.pivot(8), la lista debe quedar del siguiente modo: [5, 7, 4, 6, 10, 9]. Es decir, al principio están todos los elementos menores o iguales a 8 seguidos de todos los elementos de la lista mayores que 8. Fijate en el hecho de que se ha preservado el orden relativo entre los elementos que son menores o iguales a 8. Esto es, si el 5 estaba antes a la izquierda del 7 en la lista original, también debe ser así en la lista ordenada. Lo mismo ocurre con aquellos que son mayores que 8. Cuando un algoritmo de partición cumple esta propiedad, se dice que es estable.

Procede del siguiente modo:

- 1. Obtén el fichero .cpp de plantilla. Este fichero contiene tres métodos sin implementar; dos de ellos privados (detach() y attach()) y uno público (partition()).
- 2. Implementa el siguiente método privado:

```
void detach(Node *node);
```

Este método recibe un nodo perteneciente a la lista enlazada y lo desacopla de ella, pero manteniéndolo en memoria (es decir, tras desacoplarlo no realiza delete sobre el mismo). Desacoplar un nodo significa modificar los punteros de sus vecinos para que dejen de apuntar a él. Puedes suponer que node *no* es el nodo fantasma de la lista.

3. Implementa el siguiente método privado:

```
void attach(Node *node, Node *position);
```

Este método recibe dos punteros a nodos. El primero de ellos (node) no pertenece a la lista. El segundo de ellos (position) sí pertenece a la lista. El método attach() debe engarzar el nodo node en la lista, de modo que acabe situado *antes* del nodo position.

**Importante:** No puedes crear nuevos nodos mediante new en este ejercicio. Tienes que insertar node en la lista modificando los punteros de node y los de algunos de los nodos ya existentes en la lista.

- 4. Implementa el método partition() descrito al principio del enunciado. Para ello puedes utilizar los métodos attach() y detach() de los apartados anteriores.
  - **Importante**: De nuevo, aquí no puedes utilizar new para crear nuevos nodos. Has de modificar los punteros de los nodos ya existentes.
- 5. Indica el coste en tiempo, en el caso peor, de los tres métodos implementados: attach(), detach() y partition.
- 6. Escribe un programa que lea de la entrada varios casos de prueba, cada uno consistente en una lista y un pivote, e imprima por pantalla el resultado de realizar la partición. El formato de la entrada y salida se describen al final de este enunciado. Para asegurarte de que has asignado correctamente los punteros next y los punteros prev de la cadena, se te pedirá que imprimas el resultado de la lista mediante los métodos display() y display\_reverse(). Este último método imprime los elementos de la lista de derecha a izquierda, empezando por el último y terminado por el primero.
- 7. Entrega el resultado en el problema de *DOMjudge* con identificador L03.

#### **Entrada**

La entrada comienza con un número entero que indica el número de casos de prueba que vienen a continuación. Cada caso de prueba consiste en dos lineas. La primera línea contiene una lista, representada mediante una secuencia de números comprendidos entre 1 y 5000, finalizando con un 0 que no se considera parte de la lista. La segunda línea contiene un número entero, que es el valor del parámetro pivot que debe utilizarse para esa lista.

#### Salida

Para cada caso se escribirán dos líneas con el resultado de la partición. La primera de ellas contiene los elementos de la lista resultado de izquierda a derecha, es decir, desde el primero hasta el último. La segunda línea debe contener los elementos de la lista resultado en orden inverso, es decir, desde el último hasta el primero. El formato de ambas listas es el mismo que el que produce el método

display() explicado en teoría. Tienes un método display\_reverse() que puedes utilizar para imprimir la segunda línea. Ten en cuenta que estos métodos **no imprimen el carácter de fin de línea tras la lista**, por lo que debes añadirlo tú tras llamarlos.

## Entrada de ejemplo 🞚

```
7
5 10 9 7 4 6 0
8
5 10 9 7 4 6 0
6
5 10 9 7 4 6 0
3
5 10 9 7 4 6 0
20
4 0
4
4 0
6
0
9
```

# Salida de ejemplo 🗓

```
[5, 7, 4, 6, 10, 9]
[9, 10, 6, 4, 7, 5]
[5, 4, 6, 10, 9, 7]
[7, 9, 10, 6, 4, 5]
[5, 10, 9, 7, 4, 6]
[6, 4, 7, 9, 10, 5]
[6, 4, 7, 9, 10, 5]
[4]
[4]
[4]
[1]
[1]
[1]
```