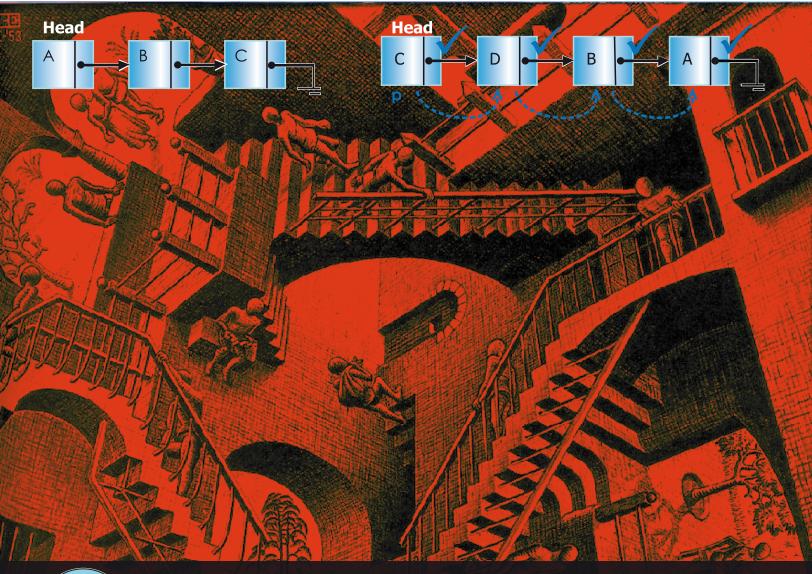
Problemas resueltos de

LISTAS





Mónica Carreño, Andrés Sandoval, Italia Estrada Jaime Suárez, Elvia Aispuro

Problemas resueltos de Listas

Problemas resueltos de Listas

Mónica Carreño • Andrés Sandoval • Italia Estrada Jaime Suárez • Elvia Aispuro 005.73 P962

> Problemas resueltos de listas / Mónica Adriana Carreño León... [et al.] – México : UABCS, 2010. 322 P. : il. ; 28 cm. ISBN: 978-607-7777-15-1

En portada: Andrés Sandoval, Italia Estrada, Jaime Suárez, Elvia Aispuro

1.Estructura de datos (computadoras) – Problemas. 2.Programación. 3.Procesamiento electrónico de datos. I. Sandoval Bringas, Jesús Andrés, coaut. II. Estrada Cota, Italia, coaut. III. Suárez Villavicencio, Jaime, coaut. IV. Aispuro Félix, Elvia.

D.R. © Mónica Carreño

D.R. © Andrés Sandoval

D.R. © Italia Estrada

D.R. © Jaime Suárez

D.R. © Elvia Aispuro

D.R. © Universidad Autónoma de Baja California Sur, Carretera al sur km 5.5, La Paz, B.C.S.

Primera edición, 2012

ISBN: 978-607-7777-15-1

Reservados todos los derechos. Ninguna parte de este libro puede ser reproducida, archivada o transmitida en cualquier sistema –electrónico, mecánico, de fotorreproducción, de almacenamiento en memoria o cualquier otro–, sin hacerse acreedor a las sanciones establecidas en las leyes, salvo con el permiso escrito del titular del copyright. Las características tipográficas, de composición, diseño, formato, corrección, son propiedad de los editores.

Diseño de forros: M.D.G. Ecatl Alam López Jiménez

Impreso y hecho en México

[Contenido]

P	REFA	CIO	5	
1	INTRODUCCIÓN			
	1.1	Abstracción	9	
	1.2	Estructuras de datos	9	
	1.3	Listas ligadas	10	
	•	1.3.1 Listas sencillas	10	
	•	1.3.2 Listas dobles	11	
		1.3.3 Listas ortogonales	12	
		1.3.4 Operaciones básicas	12	
		1.3.5 Ventajas y desventajas	13	
	1.4 N	Iomenclatura	13	
2	LIST	AS SENCILLAS LINEALES		
	2.1	Crear una lista	19	
	2.2	Recorrer una lista	20	
	2.3	Convertir a mayúsculas	22	
	2.4	Calcular tamaño	23	
	2.5	Insertar al final	25	
	2.6	Insertar al inicio	27	
	2.7	Insertar en cualquier posición	28	
	2.8	Borrar el último nodo	31	
	2.9	Borrar el primer nodo	33	
	2.10	Borrar cualquier nodo	35	
	2.11	Desplegar invertida	37	
	2.12	Ordenar con método de la burbuja	39	
	2.13	Invertir la lista	41	
	2.14	Concatenar dos listas	44	
	2.15	Eliminar n número de nodos	45	
	2.16	Intercalar dos listas	49	
	2.17	Particionar una lista	52	

	2.18	Buscar un elemento	56
	2.19	Eliminar repeticiones	58
	2.20	Eliminar una subcadena	60
	2.21	Borrar una lista	64
	2.22	Ordenar burbuja intercambiando ligas	66
	2.23	Buscar posición	71
	2.24	Comparar dos listas	72
	2.25	Reemplazar texto	74
_			
3		AS SENCILLAS CIRCULARES	0.4
	3.1	Crear una lista	81
	3.2	Recorrer una lista	82
	3.3	Calcular tamaño	84
	3.4	Convertir a mayúsculas	85
	3.5	Insertar al final	87
	3.6	Insertar al inicio	88
	3.7	Insertar en cualquier posición	90
	3.8	Borrar el último nodo	93
	3.9	Borrar el primer nodo	95
		Borrar cualquier nodo	97
	3.11	. 9	100
		Ordenar burbuja	102
		Invertir la lista	104
		Concatenar dos listas	107
		Eliminar n número de nodos	108
		Intercalar dos listas	111
		Particionar una lista	115
		Buscar un elemento	118
		Eliminar repeticiones	120
		Eliminar subcadena	123
		Borrar la lista	128
		Ordenar burbuja intercambiando ligas	130
	3.23	Buscar posición	136

	3.24	Comparar dos listas	137
	3.25	Reemplazar texto	139
4	LIST	AS DOBLES LINEALES	
	4.1	Crear una lista	147
	4.2	Recorrer una lista	149
	4.3	Calcular tamaño	150
	4.4	Convertir a mayúsculas	151
	4.5	Insertar al final	153
	4.6	Insertar al inicio	154
	4.7	Insertar en cualquier posición	156
	4.8	Borrar el último nodo	159
	4.9	Borrar el primer nodo	160
	4.10	Borrar en nodo en cualquier posición	162
	4.11	Desplegar invertida	164
	4.12	Ordenar burbuja	166
	4.13	Invertir una lista	168
	4.14	Concatenar dos listas	170
	4.15	Eliminar n número de nodos	171
	4.16	Intercalar dos listas	175
	4.17	Particionar una lista	178
	4.18	Buscar un elemento	183
	4.19	Eliminar repeticiones	185
	4.20	Eliminar subcadena	187
	4.21	Borrar una lista	191
	4.22	Ordenar burbuja intercambiando ligas	192
	4.23	Buscar posición	197
	4.24	Comparar dos listas	198
	4.25	Reemplazar texto	200
_		4.0 DOD! FO OIDO!!! 4.DFO	
5		AS DOBLES CIRCULARES	00-
	5.1	Crear una lista	207
	5.2	Recorrer una lista	209
	5.3	Calcular tamaño	210

5.4	Convertir mayúsculas	212		
5.5	Insertar al final			
5.6	Insertar al inicio	215		
5.7	Insertar en cualquier posición	216		
5.8	Borrar el último nodo	220		
5.9	Borrar el primer nodo	221		
5.10	0 Borrar cualquier nodo			
5.11	Desplegar invertida	225		
5.12	Ordenar burbuja	227		
5.13	Invertir una lista	229		
5.14	Concatenar dos listas	231		
5.15	Eliminar n número de nodos	233		
5.16	Intercalar dos listas	236		
5.17	Particionar una lista	239		
5.18	Buscar un elemento	242		
5.19	Eliminar repeticiones	243		
5.20	Eliminar una subcadena	246		
5.21	Borrar una lista	250		
5.22	Ordenar burbuja intercambiando ligas	252		
5.23	Buscar posición	257		
5.24	Comparar dos listas	259		
5.25	Reemplazar texto	261		
LIST	AS ORTOGONALES			
6.1	Crear una lista ortogonal	267		
6.2	Recorrer la lista	270		
6.3	Tamaño de la lista	272		
6.4	Total de renglones	274		
6.5	Total de columnas	275		
6.6	Insertar renglón al final	277		
6.7	Insertar columna al final	281		
6.8	Insertar renglón al inicio	284		
6.9	Insertar columna al inicio	287		

	6.10	Insertar renglón en cualquier posición	290
	6.11	Insertar columna en cualquier posición	294
	6.12	Eliminar último renglón	299
	6.13	Eliminar última columna	301
	6.14	Eliminar primer renglón	303
	6.15	Eliminar primera columna	305
	6.16	Eliminar cualquier renglón	308
	6.17	Eliminar cualquier columna	312
BIBLIOGRAFÍA			317

[Prefacio]

El objetivo primordial del presente libro es servir como material de apoyo para el curso Estructura de Datos que se imparte en la UABCS (Universidad Autónoma de Baja California Sur). Dicho curso es llevado por los alumnos de las carreras LC (Licenciatura en Computación) e ITC (Ingeniería en Tecnología Computacional). No obstante, la obra también puede ser utilizada por quienes se interesen en aprender la utilización de listas ligadas.

Para un mejor entendimiento del material de este libro, es recomendable tener conocimientos de metodologías de la programación y algún lenguaje de programación (en particular C++).

La obra se centra en el planteamiento y la resolución de problemas de listas ligadas. Con la presente obra, se pretende ofrecer a aquellas personas con interés por las listas ligadas un buen número de problemas resueltos. Con detalle, explicando no sólo el cómo, sino también el porqué se resuelven así.

La obra se encuentra dividida en seis capítulos:

Capítulo 1. *Introducción a las listas*. En este capítulo se presenta un escueto resumen teórico donde se recogen las definiciones de estructuras de datos, incluyendo a las listas ligadas.

Capítulo 2. Listas Sencillas Lineales. En este capítulo se presenta el planteamiento de una serie de problemas resueltos utilizando listas sencillas lineales.

Capítulo 3. *Listas Sencillas Circulares*. En este capítulo se presenta el planteamiento de una serie de problemas resueltos utilizando listas sencillas circulares.

Capítulo 4. *Listas Dobles Lineales*. En este capítulo se presenta el planteamiento de una serie de problemas resueltos utilizando listas dobles lineales.

Capítulo 5. *Listas Dobles Circulares*. En este capítulo se presenta el planteamiento de una serie de problemas resueltos utilizando listas dobles circulares.

Capítulo 6. *Listas Ortogonales*. En este capítulo se presenta el planteamiento de una serie de problemas resueltos utilizando listas ortogonales.

En resumen, se considera que una serie de problemas resueltos de listas ligadas puede ser de gran utilidad para aquellas personas que se encuentren trabajando con el diseño e implementación de las operaciones básicas de las estructuras de datos.

[Capítulo]

1

Introducción a las Listas

1 INTRODUCCIÓN

1.1 Abstracción

Es un proceso mental mediante el cual el ser humano tiene la capacidad de extraer los rasgos esenciales de "algo" para representarlos por medio de un lenguaje gráfico o escrito. Esta acción subjetiva y creativa, depende del contexto psicológico de la persona que la realiza.

La abstracción debe convertirse en una habilidad para quien estudie una carrera relacionada con la computación. La capacidad de modelar una realidad por medio de herramientas computacionales requiere necesariamente de hacer continuas abstracciones, por lo que es vital conocer metodologías que desarrollen esta habilidad.

1.2 Estructuras de datos

Una estructura de datos, en general se puede definir como cualquier colección o grupo de datos organizados de tal forma que tengan asociados un conjunto de operaciones para poder manipularlos.

Las estructuras de datos se implementan a través de los lenguajes de programación y son un modelo que se caracteriza por permitir el almacenamiento y utilizar una determinada organización de datos.

Una estructura de datos puede ser de dos tipos:

- Estructuras de datos estáticas. Son aquellas en las que se asigna una cantidad fija de memoria y no cambia durante la ejecución de un programa, es decir, las variables no pueden crearse ni destruirse durante la ejecución del programa.
- Estructuras de datos dinámicas. Son aquellas en las que su ocupación en memoria puede aumentar o disminuir durante el tiempo de ejecución de un programa.

A su vez las estructuras de datos dinámicas se pueden clasificar en lineales y no lineales:

 Estructuras lineales. Son aquellas en las que se definen secuencias como conjuntos de elementos entre los que se establece una relación de predecesor y sucesor. Las diferentes estructuras de datos basadas en este concepto se diferencian por las operaciones de acceso a los elementos y manipulación de la estructuras. Existen tres estructuras lineales especialmente importantes: las pilas, las colas y las listas.

Estructuras no lineales. Son aquellas en las que no existe una relación de adyacencia entre sus elementos, es decir, un elemento puede estar relacionado con cero, uno o más elementos. Existen dos estructuras no lineales especialmente importantes: los árboles y los grafos.

1.3 Listas ligadas

Las listas ligadas forman parte del grupo de las estructuras lineales dinámicas. Cada lista está conformada por un conjunto de elementos $(x_{1,})x_{2}...x_{n}$ relacionados de forma que el elemento x_{k+1} sigue al elementos x_{k} para $1 \le k \le n$. La relación de secuencia puede ser de tipo físico o de tipo lógico.

La lista ligada es una de las estructuras usadas con mayor frecuencia en el manejo de información, según el tipo de aplicación sus elementos reciben diferentes nombres. Sus elementos se denominan nodos, y normalmente todos tienen la misma conformación. Los nodos se encuentran dispersos en el medio de almacenamiento, pero cada uno de ellos contiene un apuntador que almacena la dirección de memoria del siguiente nodo. La lista tiene un punto de entrada que puede ser el primer nodo perteneciente a la lista o, en algunos casos, se inserta un nodo adicional denominado cabecera. En cualquiera de los dos casos es necesario guardar en un apuntador la dirección de entrada a la lista para acceder a ella.

El número de elementos de una lista se llama longitud. Si la lista tiene 0 elementos se denomina lista vacía y se representa con el valor nulo.

Según la conformación del nodo y el número de ligas, las listas se pueden clasificar en:

- Listas sencillas
- Listas dobles
- Listas de listas (Multiencadenamiento)

1.3.1 Listas sencillas

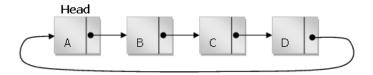
Una lista sencilla es aquella en la que sus nodos se encuentran enlazados únicamente por una liga, es decir, cada nodo apunta al siguiente nodo de la lista y cada nodo es apuntado por el nodo anterior de lista, a excepción del primer nodo y del último nodo de la lista. Una lista sencilla puede ser implementada como lineal

o circular. En una lista lineal el último nodo de la lista apunta hacia un valor nulo, mientras que en una lista circular el último nodo de la lista apunta hacia el primer nodo de la lista.

Lista Sencilla Lineal



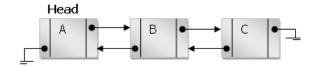
Lista Sencilla Circular



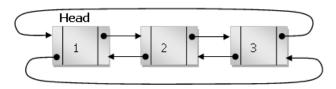
1.3.2 Listas dobles

Una lista doble es aquella en la que sus nodos se encuentran encadenados por dos ligas, es decir, cada nodo apunta al siguiente nodo de la lista, así como al nodo que le antecede en la lista. Una lista doble puede ser implementada como lineal o circular. En una lista lineal, la liga siguiente del último nodo y la liga anterior del primer nodo apuntan hacia un valor nulo, mientras que en una lista circular la liga siguiente del último nodo apunta hacia el primer nodo de la lista y la liga anterior del primer nodo apunta hacia el último nodo de la lista.

Lista Doble Lineal

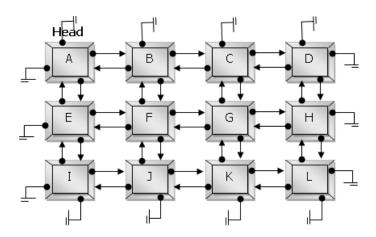


Lista Doble Circular



1.3.3 Listas ortogonales

Una lista ortogonal es aquella en la que sus nodos se encuentran encadenados por cuatro ligas, es decir, cada nodo se encuentra doblemente ligado en forma horizontal, y cada nodo se encuentra doblemente ligado en forma vertical. Una lista ortogonal puede ser implementada como lineal o circular. Este tipo de listas se puede utilizar para representar matrices.



1.3.4 Operaciones básicas

En una lista se pueden efectuar operaciones por medio de algoritmos que se deben desarrollar de acuerdo con el tipo de lista. Algunas de las operaciones básicas que se pueden efectuar sobre una lista son:

- Recorrido. Esta operación consiste en visitar todos los nodos que forman parte de una lista. Para recorrer todos los nodos de la lista es necesario posicionarse en el primer nodo de la lista y después avanzar hacia el nodo que apunte la liga siguiente y así sucesivamente hasta encontrar el fin de la lista.
- Inserción. Esta operación consiste en agregar un nuevo nodo a una lista. La ubicación del nuevo nodo puede ser al inicio, al final o en cualquier posición dentro de la lista.
- 3) **Borrado.** Esta operación consiste en eliminar un nodo de la lista y redireccionar las ligas de los nodos antecesor y sucesor para el caso de un nodo que se encuentre en una posición intermedia. El borrado también se puede aplicar tanto al primer nodo de la lista como al último nodo de la lista.
- 4) **Búsqueda.** Esta operación consiste en recorrer todos los nodos de la lista desde el primer nodo para ir comparando el valor de cada nodo con el valor

que se esta buscando hasta encontrar el nodo con el valor indicado o encontrar el fin de la lista.

1.3.5 Ventajas y desventajas

Las listas son estructuras de datos que son dinámicas, esto significa que adquieren espacio y liberan espacio a medida que se necesita. Son muy versátiles, pueden definirse estructuras más complejas a partir de las listas, como por ejemplo arreglos de listas. En algunas ocasiones los grafos se definen como listas de adyacencia. También se utilizan para las tablas de hash (dispersión) como arreglos de listas.

Son eficaces para diseñar colas de prioridad, pilas y colas sin prioridad, y en general cualquier estructura cuyo acceso a sus elementos se realice de manera secuencial.

Sin embargo, hay una advertencia. Como regla general siempre hay que tener cuidado al manejar direcciones de espacios de memoria, porque es posible que se acceda a una localidad de memoria de la cual no se deseaba cambiar su contenido.

1.4 Nomenclatura

Un nodo en una lista ligada tiene la siguiente conformación:

Dirección	Es su ubicación en la memoria (principal o secundaria).
Dato o Información	Son los campos donde se almacena la información, o el elemento que hace parte de la lista.
Enlace o Liga	Es un campo que permite almacenar la dirección del siguiente nodo de la lista.

Si se supone que P es un apuntador a un nodo dado, mediante la siguiente nomenclatura se puede identificar cada uno de los campos que pertenecen al nodo, y es la que se utiliza a lo largo de este libro.

р	Apuntador al nodo cuya dirección de memoria está en p.	
p(dato)	El campo de información para el nodo apuntado por p.	
p(liga)	El campo almacena la dirección de memoria del nodo sucesor del nodo p. Dependiendo del tipo de lista un nodo puede tener más de un enlace.	
p(liga) ← NULL	El campo almacena un valor nulo para indicar que no existe sucesor del nodo p.	

Para el diseño de los algoritmos en pseudocódigo propuestos en este libro se utiliza la siguiente nomenclatura:

Nuevo ()	Reserva un espacio en memoria y la asigna a una variable de tipo apuntador.
Leer ()	Permite introducir un valor por el usuario a una variable.
Eliminar ()	Elimina el espacio de memoria apuntado por la variable de tipo apuntador.
Mensaje (' ')	Visualiza el mensaje que se encuentra entre comillas.
←	Asigna un valor a una variable.
Desplegar()	Visualiza el contenido de una variable.

Para la implementación del código utilizando el lenguaje de programación C++ de los algoritmos propuestos se utilizan las siguientes equivalencias:

Pseudocódigo	C++
Nuevo(p)	p=nuevo();
p(liga) ← NULL	p->liga = NULL;
Leer (p(dato))	cin >> p->dato;
Eliminar(p)	<pre>delete(p);</pre>
Desplegar (p(dato))	cout << p->dato;
p← p(liga)	p = p->liga;
head ← p	head = p;

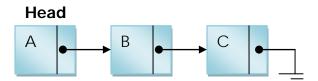
[Capítulo]

2 -

Listas Sencillas Lineales

2 LISTAS SENCILLAS LINEALES

La característica principal de una lista sencilla lineal es que la liga del último nodo apunta hacia el valor nulo.



El nodo de una lista sencilla lineal debe contener como mínimo dos campos: uno para almacenar la información y otro para guardar la dirección de memoria hacia el siguiente nodo de la lista. En la figura se puede apreciar la estructura del nodo para una lista sencilla.



Para definir la estructura del nodo en C++ se hace lo siguiente:

```
struct apuntador
{
   char dato;
   apuntador *liga;
};
```

Para simplificar la asignación de memoria se utiliza la siguiente función:

```
nodo nuevo()
{
  nodo p;
  p = new struct apuntador;
  return p;
}
```

Se presenta la clase lista_sencilla_lineal, la cual incluye la variable head y los métodos de las operaciones que se desarrollan en este capítulo para el manejo de las listas sencillas lineales.

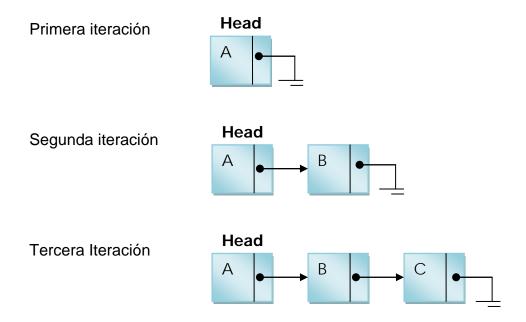
```
class lista_sencilla_lineal
 nodo head;
 public:
   lista_sencilla_lineal();
  void crear();
  void desplegar();
  void mayusculas();
   int tamano();
  void insertar final();
  void insertar_inicio();
  void insertar(int posicion);
  void borrar_ultimo();
   void borrar inicio();
  void borrar(int posicion);
  void desplegar_invertida();
  void burbuja();
   void invertir();
  void concatenar(lista_sencilla_lineal &b);
   void eliminar_subcadena(int n, int x);
   void intercalar(lista_sencilla_lineal &a);
   void particionar(lista_sencilla_lineal &a,
        lista_sencilla_lineal &b);
   int buscar(char valor);
   void eliminar_repetidos(char valor);
   void eliminar();
   int posicion(char valor);
   int comparar(lista_sencilla_lineal a);
  void burbuja_ligas();
  void reemplazar(int pos, char *valor);
  void eliminar subcadena(char *valor);
};
```

2.1 Crear una lista

Diseñar un algoritmo que permita crear una lista lineal sencilla con n número de nodos.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario la utilización de un ciclo que estará generando cada uno de los nodos que formaran parte de la lista. Es necesario introducir la información de cada uno de los nodos dentro del ciclo.



Solución en pseudocódigo



Código en C++

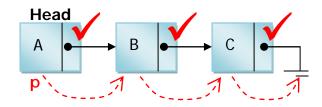
```
void lista_sencilla_lineal::crear()
{
  nodo p,q;
  char otro;
  do
  {
    p=nuevo();
    cout << "p(dato) = ";
    cin >> p->dato;
    p->liga = NULL;
    if (head == NULL)
        head = p;
    else
        q->liga = p;
    q=p;
    cout << "Capturar otro nodo s/n ? " ;
    cin >> otro;
} while (otro == 's');
}
```

2.2 Recorrer una lista

Diseñar un algoritmo que permita desplegar el contenido de todos los nodos de una lista lineal sencilla.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía se recorre toda la lista desde el primer nodo donde se encuentra *head* hasta encontrar el valor de nulo, visualizando el contenido de cada uno de los nodos de la lista.



Solución en pseudocódigo

```
Si head <> null entonces
p← head
Mientras p <> null
    Desplegar (p(dato))
    p ← p(liga)
De lo contrario
Mensaje ('Lista Vacía...')
```

Código en C++

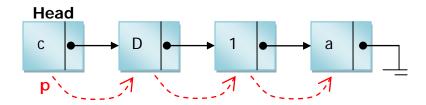
```
void
lista_sencilla_lineal::desplegar()
 nodo p;
  if (head != NULL)
    p = head;
    while (p!=NULL)
       cout << p->dato;
       p = p->liga;
  else
             "Lista Vacía";
    cout <<
```

2.3 Convertir a mayúsculas

Diseñar un algoritmo que permita convertir todos los elementos alfabéticos de una lista lineal sencilla que se encuentren en minúsculas a mayúsculas.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer toda la lista desde el inicio, para ir comparando el valor del nodo y en caso de que sea una letra convertirla a mayúscula.



Solución en pseudocódigo

```
Si head <> null entonces

p ← head

Mientras p <> null

Si p(dato) es una letra entonces

p(dato) ← mayúscula(p(dato))

p ← p(liga)

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía...')
```

Código en C++

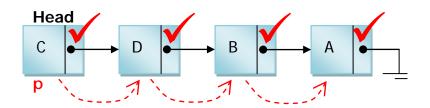
```
void lista_sencilla_lineal::mayusculas()
{
   nodo p;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      while (p!=NULL)
      {
        if (p->dato>='a' && p->dato <= 'z')
            p->dato -=32;
        p = p->liga;
      }
   }
   else
   cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

2.4 Calcular tamaño

Diseñar un algoritmo que permita determinar el tamaño de una lista lineal sencilla.

Análisis del problema

Para calcular el tamaño de la lista es necesario recorrer todos los nodos de la lista desde el primer nodo hasta encontrar el valor de nulo. Para contar el total de nodos se utiliza un contador que se va incrementando.



Solución en pseudocódigo

```
Si head <> null entonces

p ← head
total ← 1
Mientras p(liga) <> null
p ← p(liga)
total ← total + 1

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía...')
```

Código en C++

```
int lista_sencilla_lineal::tamano()
{
   nodo p;
   int total;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      total = 1;
      while (p->liga !=NULL)
      {
           p = p->liga;
           total++;
      }
   }
   else
      cout << "Lista Vacía";
   return total;
}</pre>
```

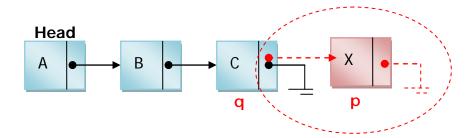
2.5 Insertar al final

Diseñar un algoritmo que permita insertar un nodo al final de una lista lineal sencilla.

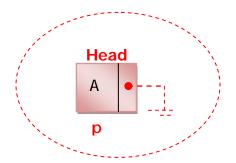
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía es necesario recorrer toda la lista para ubicarse en el último nodo, crear el nuevo nodo y ligar el nuevo nodo con el último nodo. Si la lista está vacía, se crea el primer nodo de la lista ubicando a head en el nuevo nodo.

Caso 1: La lista contiene al menos un elemento.



Caso 2: La lista no contiene elementos.



Solución en pseudocódigo

```
Nuevo (p)

Leer (p(dato))

p(liga) ← null

Si head <> null entonces

q ← head

Mientras q(liga) <> null

q ← q(liga)

q(liga) ← p

De lo contrario

head ← p
```

Código en C++

```
void
lista_sencilla_lineal::insertar_final()
{
    nodo p,q;
    p = nuevo();
    cout << "p(dato) = ";
    cin >> p->dato;
    p->liga = NULL;
    if (head != NULL)
    {
        q = p;
        while (q->liga != NULL)
        q = q->liga;
        q->liga = p;
    }
    else
    head = p;
}
```

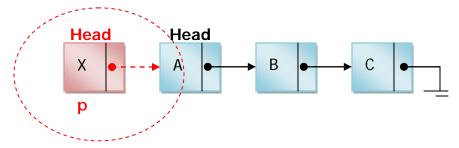
2.6 Insertar al inicio

Diseñar un algoritmo que permita insertar un nodo al inicio de una lista lineal sencilla.

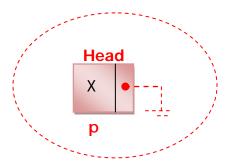
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía se crea el nuevo nodo y se liga con el primero nodo de la lista y head se mueve al nuevo nodo. Si la lista esta vacía, se crea el primer nodo de la lista ubicando a *head* en el nuevo nodo.

Caso 1: La lista contiene al menos un elemento.



Caso 2: La lista no contiene elementos.



Solución en pseudocódigo



Código en C++

```
void lista_sencilla_lineal::insertar_inicio()
{
   nodo p;
   p = nuevo();
   cout << "p(dato) = ";
   cin >> p->dato;
   p->liga = head;
   head = p;
}
```

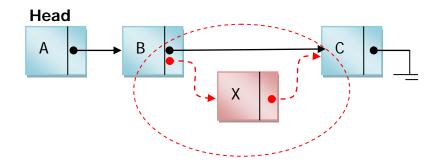
2.7 Insertar en cualquier posición

Diseñar un algoritmo que permita insertar un nodo en cualquier posición en una lista lineal sencilla.

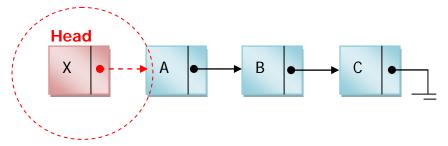
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos y si la posición en la que se desea insertar el nuevo es válida, es decir si es menor o igual al total de los nodos de la lista. Se deben consideran los casos siguientes:

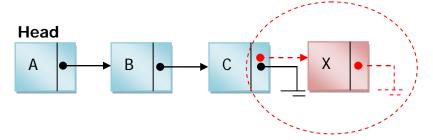
Caso 1: Insertar el nuevo nodo en una posición intermedia dentro de la lista.



Caso 2: Insertar el nuevo nodo al inicio de la lista. En este caso también se debe determinar si el nodo que se inserta es el primero de la lista, y en su caso, ubicar a head en dicho nodo.



Caso 3: Insertar el nuevo nodo al final de la lista.



Solución en pseudocódigo

```
Leer (posición)
p ← head
c ← 0
Mientras p <> null
      p ← p(liga)
      c ← c + 1
Si (posición > 0) y (posición <= c+1) entonces
      Nuevo (p)
      Leer (p(dato))
      Si pos = 1 entonces
            p(liga) ← head
            head ← p
      De lo contrario
             q ← head
             para i = 1 hasta pos - 1
              \int q \leftarrow q(liga)
             p(liga) \leftarrow q(liga)
             q(liga) ← p
De lo contrario
      Mensaje ('Posición incorrecta...')
```

Código en C++

```
void lista_sencilla_lineal::insertar(int posicion)
  nodo p,q;
   int c,i;
  p = head;
  c = 0;
  while (p != NULL)
     p = p->liga;
       C++;
   if ((posicion > 0) && (posicion <= c+1))
       p = nuevo();
       cout << "p(dato) = ";
       cin >> p->dato;
       if (posicion==1)
          p->liga = head;
           head = p;
       else
           q = head;
           for(i=1; i<=posicion-1; i++)</pre>
            q = q->liga;
           p->liga = q->liga;
           q->liga = p;
   else
        cout << "Posición Incorrecta...";</pre>
```

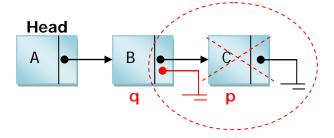
2.8 Borrar el último nodo

Diseñar un algoritmo que permita borrar el último nodo de una lista lineal sencilla.

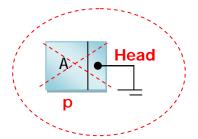
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene al menos un elemento. Es necesario recorrer los nodos de la lista para ubicarse en la penúltima posición y eliminar el último nodo. En el caso de que la lista contenga únicamente un nodo, se elimina el nodo y se inicializa la variable *Head* en nulo.

Caso 1: La lista contiene al menos dos elementos y se elimina el último.



Caso 2: La lista contiene un solo nodo. En este caso es necesario inicializar el valor de head a nulo.



Solución en pseudocódigo

```
Si head <> null entonces

\[
\begin{align*}
\text{p} \in \text{head} \\
\text{Mientras (p(liga) <> null)} \\
\text{q} \in \text{p} \\
\text{p} \in \text{p(liga)} \\
\text{Si p<>head entonces} \\
\text{L} q(liga) \in \text{null} \\
\text{De lo contrario} \\
\text{L} head \in \text{null} \\
\text{Eliminar (p)} \\
\text{De lo contrario} \\
\text{Mensaje ('No hay elementos...')} \end{align*}
```

Código en C++

```
void lista_sencilla_lineal::borrar_ultimo()
{
   nodo p,q;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      while (p->liga != NULL)
      {
            q = p;
            p = p->liga;
      }
      if (p != head)
            q->liga = NULL;
      else
            head = NULL;
      delete(p);
   }
   else
      cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

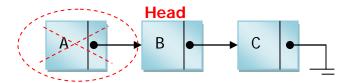
2.9 Borrar el primer nodo

Diseñar un algoritmo que permita borrar el primer nodo de una lista lineal sencilla.

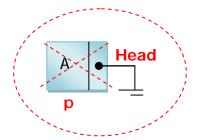
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene al menos un elemento. Si la lista contiene elementos se elimina el primer nodo de la lista y la variable *Head* se mueve al siguiente nodo de la lista. En el caso de que la lista contenga únicamente un nodo, se elimina el nodo y se inicializa la variable *Head* en nulo.

Caso 1: La lista contiene al menos dos elementos. En este caso se elimina el primero y el head debe avanzar a la siguiente posición.



Caso 2: La lista contiene un solo nodo. En este caso es necesario inicializar el valor de head a nulo.



Solución en pseudocódigo

```
Si head <> null entonces

p ← head
head ← head(liga)
Eliminar (p)

De lo contrario
Mensaje ('No hay elementos...')
```

Código en C++

```
void lista_sencilla_lineal::borrar_inicio()
{
   nodo p;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      head = head->liga;
      delete(p);
   }
   else
      cout << "No hay elementos";
}</pre>
```

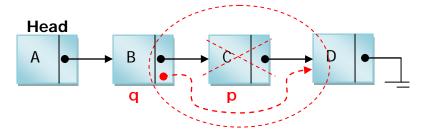
2.10 Borrar cualquier nodo

Diseñar un algoritmo que permita borrar un nodo en cualquier posición en una lista lineal sencilla.

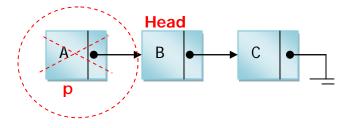
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos y la posición del elemento que se desea eliminar es válida. En el caso de que la lista contenga únicamente un nodo, se elimina el nodo y se inicializa la variable *Head* en nulo. Si la posición es la última o la primera se utilizan los algoritmos para eliminar el último o el primer nodo. Si la posición es intermedia es necesario ligar el nodo antecesor y el sucesor del nodo que se elimina.

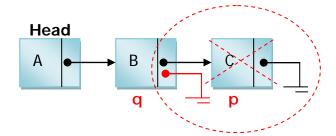
Caso 1: Borrar un nodo que se encuentre en una posición intermedia.



Caso 2: Borrar el primer nodo de la lista.



Caso 3: Borrar el último nodo de la lista.



```
Si head <> null entonces
      Leer (pos)
      p ← head
      c ← 1
      Mientras (c <> pos) y (p <> null)
           q ← p
            p \leftarrow p(liga)
            C \leftarrow C + 1
      Si c = pos entonces
            Si p = head entonces
              head ← head (liga)
            De lo contrario
             l q(liga) ← p(liga)
            Eliminar (p)
      De lo contrario
            Mensaje (Posición inválida)
De lo contrario
    Mensaje ('Lista vacía...')
```

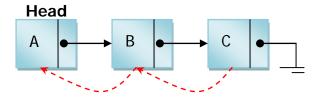
```
void lista_sencilla_lineal::borrar(int posicion)
{
  nodo p,q;
  int c;
  if (head != NULL)
  {
    p = head;
    c = 1;
    while ((c != posicion) && (p != NULL))
    {
        q = p;
        p = p->liga;
        c++;
    }
    if (c==posicion)
    {
        if (p==head)
```

2.11 Desplegar invertida

Diseñar un algoritmo que permita desplegar el contenido de los nodos de una lista lineal sencilla de forma invertida.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario verificar si la lista contiene elementos. Para desplegar el contenido de lista en forma inversa se tiene que ir recorriendo la lista de atrás hacia delante, pero como la lista no está ligada en esa dirección, se utilizan dos apuntadores uno se deja en la última posición y el otro en la penúltima posición. Después el apuntador que se encuentra en la última posición se ubica en el penúltimo nodo y se recorre nuevamente la lista desde el inicio dejando un apuntador un nodo antes del penúltimo, y así sucesivamente hasta llegar al primer nodo de la lista.



```
Si head <> null entonces

\[
\begin{align*}
p \in \ head \\
Mientras p(liga) <> null \\
\begin{align*}
p \in p(liga) \\
Mientras (p <> head) \\
q \in head \\
Mientras q(liga) <> p \\
q \in q(liga) \\
Desplegar (p(dato)) \\
p \in q \\
Desplegar (p(dato))
\]

De lo contrario
\[
Mensaje ('No hay elementos...')
\]
```

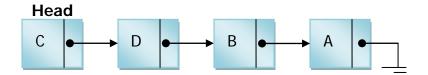
```
void lista_sencilla_lineal::desplegar_invertida()
  nodo p,q;
  If (head != NULL)
     p = head;
     while (p->liga != NULL)
      p = p->liga;
     while (p != head)
         q = head;
         while (q->liga != p)
         q = q->liga;
          cout << p->dato;
         p = q;
      cout << p->dato;
  else
     cout <<
               "Lista Vacía";
```

2.12 Ordenar con método de la burbuja

Diseñar un algoritmo que permita ordenar una lista lineal sencilla utilizando el método de la burbuja.

Análisis del problema

El método de la burbuja es uno de los métodos más sencillos de ordenación. Para la implementación del método se requieren dos ciclos anidados para ir comparando los elementos y hacer los intercambios en donde sea necesario.



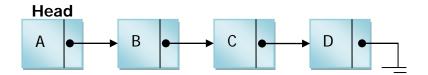
```
void lista_sencilla_lineal::burbuja()
 nodo p,q;
  char aux;
  if (head != NULL)
     p = head;
      while (p->liga != NULL)
          q = p->liga;
          while (q != NULL)
              if (q->dato < p->dato)
                  aux = p->dato;
                  p->dato = q->dato;
                  q->dato = aux;
              q = q->liga;
          p = p->liga;
  else
      cout << "No hay elementos";</pre>
```

2.13 Invertir la lista

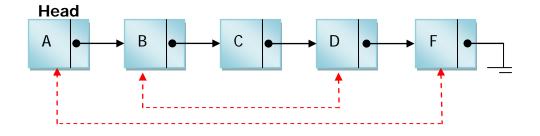
Diseñar un algoritmo que permita invertir los nodos de una lista lineal sencilla.

Análisis del problema

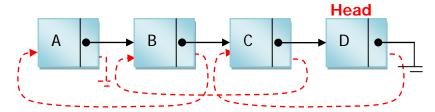
La operación de invertir una lista puede hacerse de dos maneras: la primera intercambiando únicamente los datos y la segunda dejando los datos en la posición de memoria en la que se encuentran y cambiar el ligado de los nodos para que la lista quede invertida.



Solución 1: Moviendo datos.



Solución 2: Moviendo ligas.



a) Moviendo datos

```
Si head <> null y head(liga) <> null entonces
     p ← head
     Mientras p(liga) <> null
           p ← p(liga)
     r ← p
      Repite
           q ← head
           Mientras q(liga) <> p
             p(liga) ← q
           p \leftarrow q
     Hasta p = head
     p(liga) ← null
     head ← r
De lo contrario
     Mensaje ('No hay suficientes elementos...')
```

```
void lista_sencilla_lineal::invertir()
{
    nodo p,q,r;
    if ((head != NULL) && (head->liga != NULL))
    {
        p = head;
        while (p->liga != NULL)
            p = p->liga;
        r = p;
        do
        {
            q = head;
            while (q->liga != p)
            q = q->liga;
```

```
p->liga = q;
    p = q;
    } while (p != head);
    p->liga = NULL;
    head = r;
}
else
    cout << "No hay suficientes elementos";
}</pre>
```

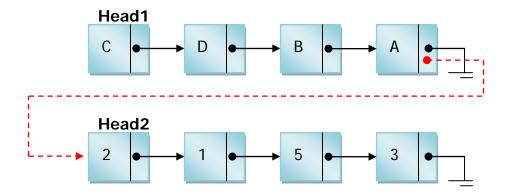
b) Moviendo ligas

2.14 Concatenar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita concatenar los nodos de dos listas lineales sencillas.

Análisis del problema

La operación de concatenar consiste en unir dos listas como se muestra en la figura, para ello es necesario ubicarse en el último nodo de la primera lista y hacer que la liga de ese nodo apunte al primer nodo de la segunda lista y eliminar la variable *Head* de la segunda lista. Se debe validar que las dos listas contengan al menos un elemento.



```
Si head1 <> null y head2 <> null entonces

p ← head1

Mientras p(liga) <> null

p ← p(liga)

p(liga) ← head2

De lo contrario

Mensaje ('No hay listas...')
```

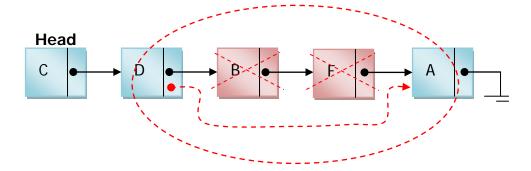
2.15 Eliminar n número de nodos

Diseñar un algoritmo que permita eliminar n número de nodos a partir de la posición x en una lista sencilla lineal.

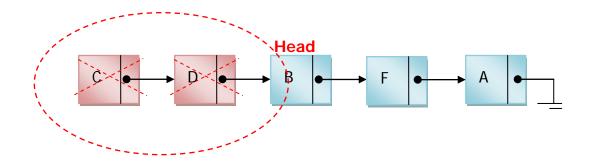
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor de n y x. Se tiene que verificar si la lista contiene suficientes elementos para llevar a cabo la operación, es decir, si existe la posición a partir de la cual se van a eliminar elementos y suficientes nodos para cumplir con el valor de n.

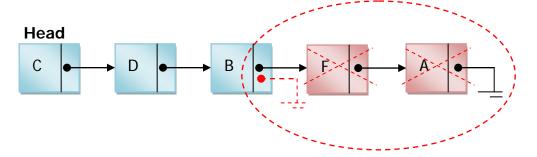
Caso 1: Los nodos a eliminar se encuentran en una posición intermedia dentro de la lista.



Caso 2: Los nodos a eliminar se encuentran al inicio de la lista.



Caso 3: Los nodos a eliminar se encuentran al final de la lista.



```
Si head <> null
      Leer (x,n)
      c <del>(</del> 1
                                          Valida los casos:
      p ← head
      Mientras p(liga) <> null

☑ Si no hay elementos

            p ← p(liga)

☑ Si hay un solo elemento
            c ← c + 1

☑ Si hay más de un

      Sir(x+n) \le c entonces
                                                elemento
            p← head
            Si x = 1 entonces
                  j ← 1
                  Mientras j <> n
                        head ← head(liga)
                         eliminar(p)
                         p ← head
                         j ← j + 1
            de lo contrario
                  i← 2
                  Mientras i <> x entonces
                       - i ← i + 1
                        p ← p(liga)
                  i ← 1
                  Mientras j <> n
                       q ← p(liga)
                         p(liga) ← q(liga)
                         eliminar(q)
                        j ← j + 1
      De lo contrario
         Mensaje ('Error en los valores')
De lo contrario
  Mensaje (Lista vacía)
```

```
void lista_sencilla_lineal::eliminar_subcadena(int n,
int x)
   nodo p,q;
   int c,i,j;
   if (head != NULL)
       c = 1;
       p = head;
       while (p->liga != NULL)
           p = p->liga;
            C++;
        if ((x+n-1) <=c)
            p = head;
            if (x==1)
                j = 0;
                while (j!=n)
                    head = head->liga;
                    delete(p);
                    p=head;
                    j++;
            else
                i = 2;
                while (i!=x)
                   p = p->liga;
                j = 0;
                while (j!=n)
                q = p->liga;
```

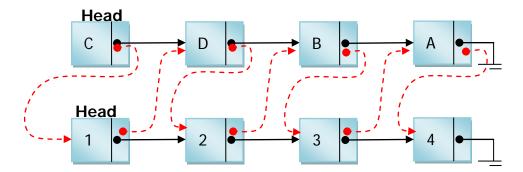
2.16 Intercalar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita intercalar dos listas lineales sencillas, para obtener una sola lista lineal sencilla.

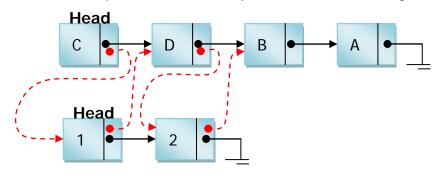
Análisis del problema

La operación de intercalar dos listas lineales se lleva a cabo recorriendo ambas listas al mismo tiempo para ir ligando los elementos de una lista con la otra. Es necesario verificar si las dos listas contienen elementos suficientes para realizar la operación. La solución debe contemplar que las listas no necesariamente tendrán el mismo tamaño.

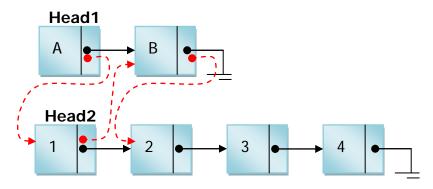
Caso 1: Las dos listas tienen el mismo tamaño.



Caso 2: El tamaño de la primera lista es mayor al tamaño de la segunda lista.



Caso 3: El tamaño de la segunda lista es mayor al tamaño de la primera lista.



```
Si head1 <> null y head2 <> null entonces
      p ← head1
      q ← head2
      Mientras (p(liga) <> null) y (q(liga) <> null)
             r ← q(liga)
             q(liga) ← p(liga)
             p(liga) ← q
             p \leftarrow q(liga)
             q \leftarrow r
      Si p(liga) = null entonces
             p(liga) ← q
      De lo contrario
             Si p(liga) <> null y q(liga) = null entonces
                   q(liga) ← p(liga)
                   p(liga) ← q
      head2 ← null
De lo contrario
      Mensaje ('No hay listas...')
```

```
void lista_sencilla_lineal::intercalar(
lista_sencilla_lineal &a)
   nodo p,q,r;
    if (head != NULL && a.head != NULL)
        p = head;
        q = a.head;
        while (p->liga != NULL && q->liga != NULL)
            r = q - > liga;
            q->liga = p->liga;
            p->liga = q;
            p = q->liga;
            q = r;
        if (p->liga == NULL)
           p->liga = q;
        else
        if (p->liga != NULL && q->liga == NULL)
           q->liga = p->liga;
            p->liga = q;
        a.head=NULL;
    else
        cout << "No hay listas...";</pre>
```

2.17 Particionar una lista

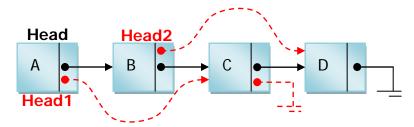
Diseñar un algoritmo que permita particionar en dos listas los nodos de una lista lineal sencilla.

Análisis del problema

La operación de particionar una lista consiste en que tomando como base una lista lineal sencilla se construyen dos listas lineales sencillas pasando los elementos que se encuentren en una posición impar a la primera lista y los elementos que se encuentren en una posición par se pasan a la segunda lista. La solución de este problema se puede hacer de dos maneras:

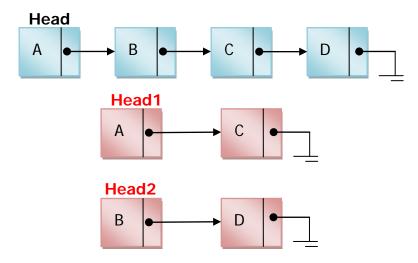
Solución 1:

En esta solución no es necesario crear y eliminar nodos, lo único que se hace es ligar todos los nodos que se encuentran en una posición impar para formar la primera de las listas y todos los nodos que se encuentran en una posición par para formar la segunda de las listas.



Solución 2:

Crear cada uno de los nodos de las dos nuevas listas y copiar los datos que se encuentren en la lista original a la lista que le corresponda, y al final eliminar todos los nodos de la lista original.



Solución 1

Solución 2

```
Si head <> null y head(liga) <> null entonces
      p ← head
      q ← head(liga)
      Mientras p <> null
            Nuevo (r)
            r(dato) ← p(dato)
            Si head1 = null entonces
                   head1 ← r
                   rr ← head1
            de lo contrario
                  rr(liga) ← r
                   rr ← r
            rr(liga) ← null
            Si q<> null entonces
                   Nuevo (s)
                   s(dato) ← q(dato)
                   Si head2 = null entonces
                         head2 ← s
                         ss ← head2
                   de lo contrario
                         s(liga) ← s
                         ss \leftarrow s
                   ss(liga) ← null
            Si q<> null entonces
                   p \leftarrow q(liga)
                   Si p <> null entonces
                     \lceil q \leftarrow q(liga)
                   De lo contrario
                         q ← null
            De lo contrario
                   p ← null
      p ← head
      Mientras p <> null
            head ← head(liga)
            eliminar (p)
            p ← head
De lo contrario
      Mensaje (No hay suficientes nodos para particionar)
```

```
void lista_sencilla_lineal::particionar(
lista_sencilla_lineal &a, lista_sencilla_lineal &b)
  nodo p,q,r,rr,s,ss;
  if (head != NULL && head->liga != NULL)
      p = head;
       q = head->liga;
       while (p != NULL)
           r = nuevo();
            r->dato = p->dato;
            if (a.head == NULL)
                a.head = ri
                rr = a.head;
            else
               rr->liga = r;
                rr = r;
            rr->liga = NULL;
            if (q!=NULL)
                s = nuevo();
                s->dato = q->dato;
                if (b.head == NULL)
                   b.head = s;
                    ss = b.head;
                else
                    ss->liga = s;
                    ss = s;
                ss->liga = NULL;
            if (q!=NULL)
```

```
p = q->liga;
    if (p != NULL)
        q = p->liga;
    else
        q = NULL;
}
else
    p = NULL;
}

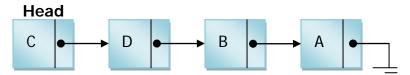
p = head;
while (p != NULL)
{
    head = head->liga;
    delete (p);
    p = head;
}
else
    cout << "No hay suficientes nodos...";
}</pre>
```

2.18 Buscar un elemento

Diseñar un algoritmo que permita buscar un elemento x en una lista lineal sencilla.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del elemento x, recorrer toda la lista desde el primer nodo y comparar el valor de cada nodo que se va recorriendo con el valor del elemento x, hasta que se encuentre el nodo con el valor de x o que se acabe la lista.



```
Si head <> null

existe ← falso

Leer (valor)

p ← head

Mientras p<>null y existe = falso

Si p(dato) = valor

[ existe ← verdadero

p ← p(liga)

Si existe = verdadero entonces

[ Mensaje (Si se encuentra el elemento x)

De lo contrario

[ Mensaje (No se encuentra el elemento x)

De lo contrario

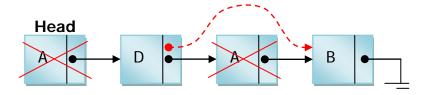
[ Mensaje (Lista vacía)
```

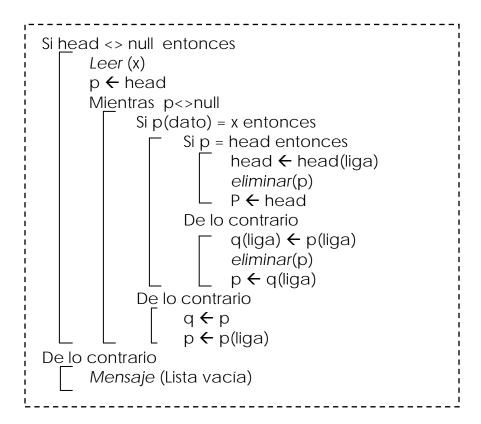
2.19 Eliminar repeticiones

Diseñar un algoritmo que permita eliminar todas las repeticiones del elemento x en una lista lineal sencilla.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del elemento x, recorrer toda la lista desde el primer nodo y comparar el valor de cada nodo que se va recorriendo con el valor del elemento x. Si al comparar los elementos existe una coincidencia entonces se elimina el nodo, y es necesario ligar el nodo antecesor con el nodo sucesor. Se sugiere que en el ciclo del recorrido antes de que se avance al siguiente nodo, se deje otro apuntador en el nodo, para facilitar el ligado del nodo que se elimina.





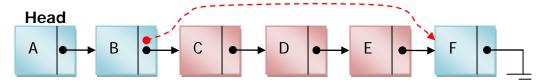
```
void lista_sencilla_lineal::eliminar_repetidos(char valor)
    nodo p,q;
    if (head != NULL)
        p = head;
        while (p!= NULL)
            if (p->dato == valor)
                 if (p==head)
                    head = head->liga;
                     delete(p);
                    p = head;
                 else
                    q->liga = p->liga;
                     delete(p);
                    p = q->liga;
            else
                q = p;
                p = p->liga;
    else
        cout << "Lista vacía...";</pre>
```

2.20 Eliminar una subcadena

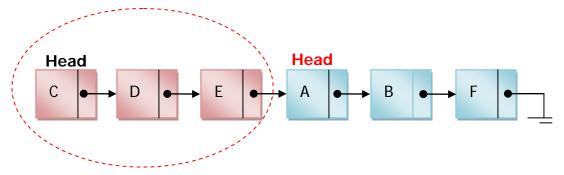
Diseñar un algoritmo que permita eliminar los nodos que formen parte de una subcadena en una lista lineal sencilla.

Análisis del problema

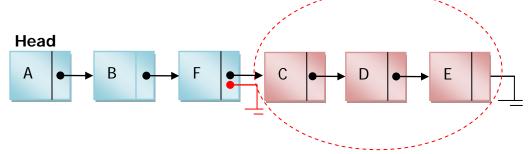
Para resolver este problema es necesario contar con el valor de la subcadena que se va a eliminar y calcular su tamaño. Se tiene que verificar si la lista contiene suficientes elementos para llevar a cabo la operación. Se localiza el inicio de la subcadena y se eliminan los nodos que forman parte de la subcadena. Es necesario validar si la subcadena está al inicio de la lista, porque en ese caso, es necesario mover la variable head al final de la subcadena.



Subcadena en una posición intermedia



Subcadena al inicio de la lista



Subcadena al final de la lista

```
Valida los casos:
Si head <> null
    Leer (subcadena)

☑ Si no hay

    c ← 1, p ← head, tam ← tamaño(subcadena)
                                                                     elementos
    Mientras p(liga) <> null

☑ Si hay un

      p \leftarrow p(liga)
                                                                     solo
     c ← c + 1
                                                                     elemento
    Si c > tam entonces

☑ Si hay más

       p← head, borrado ← falso
       Mientras (p <> null) y (borrado = falso)
         Si p(dato) = subcadena[1] entonces
                 q ← p, i←0, igual ← verdadero
                 Mientras i < tam-1 y igual = verdadero y q<> null
                        q \leftarrow q(liga)
                        i ← i+1
                        Si q <> null entonces
                           Si q(dato) <> subcadena[i] entonces
                            [ igual ← falso
                        de lo contrario
                        [ igual ← falso
                 Si igual = verdadero entonces
                        Si p = head entonces
                               head ← q(liga)
                               Mientras p<> head
                                      q \leftarrow p(liga)
                                      eliminar(p)
                                      p \leftarrow q
                        de lo contrario
                               r ← head
                               Mientras r(liga) <> p
                                  [r \leftarrow r(liga)]
                               r(liga) ← q(liga)
                               Mientras p<>q
                                     r←p(liga)
                                      eliminar(p)
                                      p←r
                               eliminar(p)
                        borrado ← verdadero
         _ p← p(liga)
       Si borrado = falso entonces
        L Mensaje ('Subcadena no existe...')
    De lo contrario
  Mensaje ('Subcadena mayor que la lista...')
De lo contrario
   Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_sencilla_lineal::eliminar_subcadena(char *valor)
   nodo p,q,r;
    int i,c,tam,borrado,igual;
    c = 1;
   p = head;
    tam = strlen(valor);
    if (head != NULL)
        while (p->liga != NULL)
            p = p - > liga;
            C++;
        if (c > tam)
            p = head;
            borrado = false;
            while (p!= NULL && borrado == false)
                if (p->dato == valor[0])
                    q = p;
                    i = 0;
                    igual = true;
                    while (i < tam-1 && igual && q!= NULL)</pre>
                         q = q - > liga;
                         i++;
                         if (q != NULL)
                             if (q->dato != valor[i])
                                igual = false;
                         else
                             igual = false;
                 if (igual)
                         if (p== head)
```

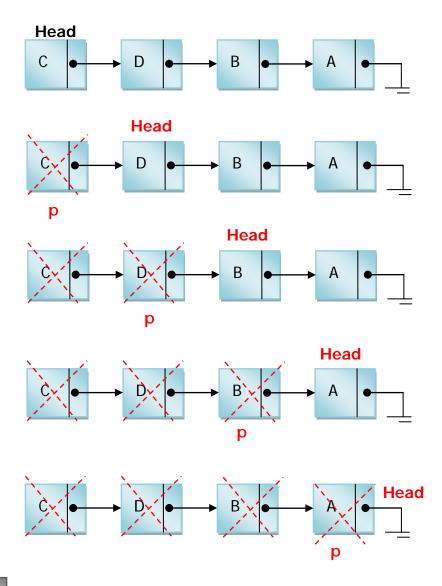
```
head = q->liga;
                         while (p!=head)
                             q = p->liga;
                             delete(p);
                             p=q;
                     else
                         r = head;
                         while (r->liga != p)
                             r = r - > liga;
                         r->liga = q->liga;
                         while (p!=q)
                             r=p->liga;
                             delete(p);
                             p=r;
                         delete(p);
                     borrado=true;
            p=p->liga;
        if (borrado == false)
            cout << "Subcadena no existe...";
    else
        cout << "Subcadena mayor que la lista...";</pre>
else
    cout << "Lista vacía";
```

2.21 Borrar una lista

Diseñar un algoritmo que permita borrar todos los elementos de una lista lineal sencilla.

Análisis del problema

Para eliminar todos los nodos de la lista se recorre toda la lista desde el primer nodo hasta llegar al valor nulo, y antes de avanzar hacia el siguiente nodo el head se mueve al nodo sucesor y se elimina el nodo. Cuando se eliminan todos los nodos de una lista es necesario inicializar el valor de head en nulo.



```
Si head <> null entonces

p ← head

Mientras p <> null

head ← head(liga)

eliminar (p)

P ← head

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_sencilla_lineal::eliminar()
{
    nodo p;
    if (head != NULL)
    {
        p = head;
        while (p != NULL)
        {
            head = head->liga;
            delete(p);
            p=head;
        }
    }
    else
    cout << "Lista vacía...";
}</pre>
```

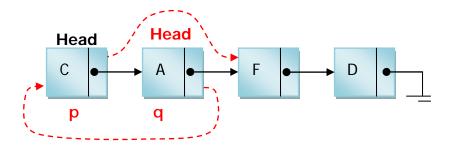
2.22 Ordenar burbuja intercambiando ligas

Diseñar un algoritmo que permita ordenar una lista sencilla lineal con el método de la burbuja, intercambiando las ligas.

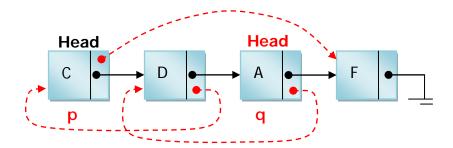
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con al menos dos nodos. Al intercambiar las ligas los valores no cambiaran de localidad de memoria. El método de la burbuja funciona comparando el primer elemento de la lista con el resto de los elementos, en caso de que sea necesario se realiza el intercambio, posteriormente se avanza hacia el segundo elemento para compararlo con el resto y así sucesivamente hasta terminar de comparar todos los elementos. Es necesario considerar cuatro casos posibles cuando se realice un intercambio:

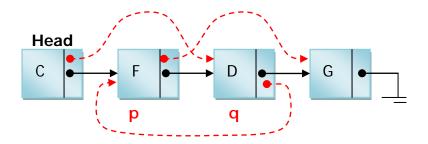
Caso 1: El nodo con el elemento mayor se encuentra al inicio de la lista y este nodo está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



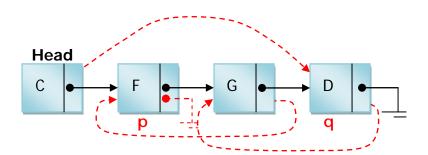
Caso 2: El nodo con el elemento mayor se encuentra al inicio de la lista y este nodo no está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



Caso 3: El nodo con el elemento mayor se encuentra en una posición distinta al inicio de la lista y este nodo está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



Caso 4: El nodo con el elemento mayor se encuentra en una posición distinta al inicio de la lista y este nodo no está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



```
Si head <> null entonces
        p ← head
        Mientras p(liga) <> null
                 q \leftarrow p(liga)
                 Mientras q <> null
                         Si p(dato) > q(dato) entonces
                                  Si p = head y p(liga) = q entonces
                                           p(liga) ← q(liga)
                                          q(liga) ← p
                                           head ← q
                                           p \leftarrow q
                                           q ← q(liga)
                                  Si p = head y p(liga) <> q entonces
                                          r \leftarrow p(liga)
                                           Mientras r(liga) <> q
                                             r ← r(liga)
                                           r(liga) ← p
                                          r ← p(liga)
                                           p(liga) ← q(liga)
                                           q(liga) ← r
                                           head ← q
                                           q \leftarrow p
                                           p ← head
                                  Si p <> head y p(liga) = q entonces
                                          r ← head
                                           Mientras r(liga) <> p
                                             \Gamma \leftarrow r(liga)
                                           r(liga) ← q
                                           p(liga) ← q(liga)
                                           q(liga) ← p
                                           p \leftarrow q
                                           q \leftarrow q(liga)
                                  Si p <> head y p(liga) <> q entonces
                                           r ← head
                                           Mientras r(liga) <> p
                                             r ← r(liga)
                                           s ← p(liga)
                                           Mientras s(liga) <> q
                                             \begin{bmatrix} s \leftarrow s(liga) \end{bmatrix}
                                          s(liga) ← p
                                          s ← p(liga)
                                           p(liga) \leftarrow q(liga)
                                           q(liga) ← s
                                           r(liga) ← q
                                           p \leftarrow q
                                           q \leftarrow q(liga)
                         q ← q(liga)
                 p ← p(liga)
De lo contrario
        Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_sencilla_lineal::burbuja_ligas()
    nodo p,q,r,s;
    If (head != NULL)
      p = head;
      while (p->liga != NULL)
          q = p->liga;
          while (q != NULL)
              if (p->dato > q->dato)
                  if (p==head && p->liga==q)
                      p->liga = q->liga;
                      q->liga = p;
                      head = q;
                      p = q;
                      q = q - > liga;
                  else
                    if (p==head && p->liga != q)
                      r = p->liga;
                      while (r->liga != q)
                            r = r->liga;
                      r->liga = p;
                      r = p->liga;
                      p->liga = q->liga;
                      q->liga = r;
                      head = q;
                      q = p;
                      p = head;
                    else
                      if (p!=head && p->liga == q)
```

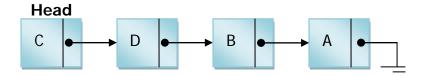
```
r = head;
                     while (r->liga != p)
                     r = r->liga;
                     r->liga = q;
                     p->liga = q->liga;
                     q->liga = p;
                     p = q;
                     q = q->liga;
                  else
                     if (p!=head && p->liga != q)
                        r = head;
                        while (r->liga != p)
                        r = r - > liga;
                        s = p->liga;
                        while (s->liga != q)
                         s = s->liga;
                        s->liga = p;
                        s = p->liga;
                        p->liga = q->liga;
                        q->liga = s;
                        r - > liga = q;
                        p = q;
                        q = q - > liga;
          q = q - > liga;
      p = p - > liga;
else
    cout << "Lista vacía...";</pre>
```

2.23 Buscar posición

Diseñar un algoritmo que permite devolver en qué posición se encuentra un carácter en una lista lineal sencilla.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del carácter que se buscará en la lista, recorrer toda la lista comparando el valor de cada nodo con el valor del carácter hasta encontrar el final de la lista o hasta que se encuentre el carácter.



```
Si head <> null entonces

Leer (valor)
p ← head
pos ← 1
Mientras ((p(liga) <> null) y (p(dato) <> valor))
p ← p(liga)
pos ← pos + 1
Si p(dato) = valor entonces
Mensaje ('Posición = ', pos)
De lo contrario
Mensaje ('El valor no se encuentra...')
De lo contrario
Mensaje (Lista vacía)
```

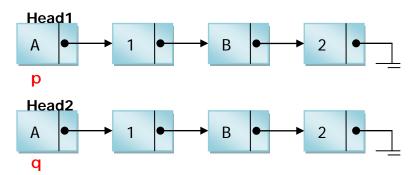
```
int lista_sencilla_lineal::posicion(char valor)
{
    nodo p;
    int pos;
    if (head != NULL)
    {
        p = head;
        pos = 1;
        while (p->liga != NULL && p->dato != valor)
        {
            p = p->liga;
            pos++;
        }
        if (p->dato != valor)
            pos = 0;
    }
    return pos;
}
```

2.24 Comparar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita comprobar si dos listas lineales sencillas son exactamente iguales.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer ambas listas al mismo tiempo para ir comparando nodo por nodo su valor. Antes de iniciar el recorrido se puede verificar si la longitud de ambas listas es la misma, en caso de que no sea la misma longitud se puede asumir que las listas son diferentes.



```
Si head1 <> null y head2 <> null entonces

p ← head1
q ← head2
igual ← verdadero

Mientras igual = verdadero y p <> null y q<> null

Si p(dato) <> q(dato) entonces

[ igual ← falso
p ← p(liga)

q ← q(liga)

Si igual = verdadero entonces
[ Mensaje ('Listas iguales...')

De lo contrario
[ Mensaje ('Las listas no son iguales...')

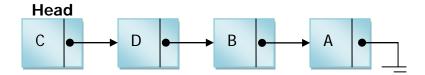
De lo contrario
[ Mensaje ('Lista vacía...')
```

2.25 Reemplazar texto

Diseñar un algoritmo que permita reemplazar parte de una lista sencilla lineal por otro texto.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario calcular el tamaño de la lista y el tamaño del texto que se va a reemplazar, para determinar si es posible que a partir de la posición que se indique se pueda llevar a cabo la operación. En caso de que los valores sean correctos, se ubica un apuntador en la posición en donde se hará el reemplazo y se inicia con el reemplazo.



```
Si head <> null
      Leer (pos)
      Leer (texto)
      n ← tamaño(texto)
      c ← 1
      p ← head
      Mientras p(liga) <> null
            p ← p(liga)
            c ← c + 1
      Si (pos+n) <= c entonces
            p← head
            i = 1
            Mientras i <> pos entonces
                   i ← i + 1
                   p ← p(liga)
            j ← 1
            Mientras j <> n
                   p(dato) ← texto[j]
                   p ← p(liga)
               \lfloor j \leftarrow j + 1 \rfloor
      De lo contrario
            Mensaje ('Error en los valores')
        De lo contrario
    Mensaje (Lista vacía)
```

```
void lista_sencilla_lineal::reemplazar(int pos, char
*valor)
   nodo p;
   int n,c,i,j;
   If (head != NULL)
       n = strlen(valor);
       c = 1;
       p = head;
       while (p->liga != NULL)
          p = p->liga;
          C++;
       if ((pos+n) <= c)
           p = head;
           i = 1;
           while (i!= pos)
              i++;
              p = p->liga;
           j = 0;
           while (j != n)
              p->dato = valor[j];
               p = p->liga;
               j++;
           cout << "Error en los valores...";</pre>
   else
    cout << "Lista vacía...";</pre>
```

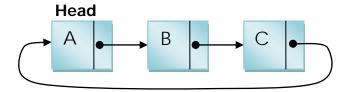
[Capítulo]

3 -

Listas Sencillas Circulares

3 LISTAS SENCILLAS CIRCULARES

La característica principal de una lista sencilla circular es que la liga del último nodo apunta hacia el primer nodo de la lista. El valor nulo solo se utiliza cuando la lista está vacía.



El nodo de una lista sencilla circular debe contener como mínimo dos campos: uno para almacena la información y otro que guarde la dirección de memoria hacia el siguiente nodo de la lista. En la figura se puede apreciar la estructura del nodo para una lista sencilla.



Para definir la estructura del nodo en C++ se hace lo siguiente:

```
struct apuntador
{
   char dato;
   apuntador *liga;
};
```

Para simplificar la asignación de memoria se utiliza la siguiente función:

```
nodo nuevo()
{
  nodo p;
  p = new struct apuntador;
  return p;
}
```

Se presenta la clase lista_sencilla_circular, la cual incluye la variable head y los métodos de las operaciones que se desarrollan en este capítulo para el manejo de las listas sencillas circulares.

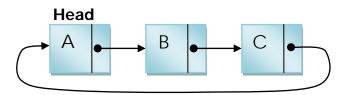
```
class lista_sencilla_circular
 nodo head;
 public:
   lista_sencilla_circular();
  void crear();
  void desplegar();
  void mayusculas();
  int tamano();
  void insertar final();
  void insertar_inicio();
  void insertar(int posicion);
  void borrar_ultimo();
  void borrar inicio();
  void borrar(int posicion);
  void desplegar_invertida();
  void burbuja();
  void invertir();
  void concatenar(lista_sencilla_circular &b);
   void eliminar_subcadena(int n, int x);
  void intercalar(lista_sencilla_circular &a);
   void particionar(lista_sencilla_circular &a,
        lista_sencilla_circular &b);
   int buscar(char valor);
   void eliminar_repetidos(char valor);
   void eliminar();
   int posicion(char valor);
   int comparar(lista_sencilla_circular a);
  void burbuja_ligas();
   void reemplazar(int pos, char *valor);
   void eliminar subcadena(char *valor);
};
```

3.1 Crear una lista

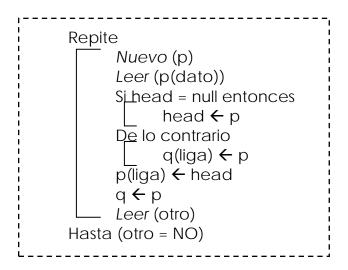
Diseñar un algoritmo que permita crear una lista circular sencilla con n número de nodos.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario la utilización de un ciclo que estará generando cada uno de los nodos que formaran parte de la lista. Es necesario introducir la información de cada uno de los nodos dentro del ciclo. Al final se liga el último nodo con el primer nodo de la lista.



Solución en pseudocódigo



```
void lista_sencilla_circular::crear()
{
   nodo p,q;
   char otro;
```

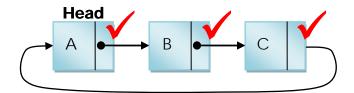
```
do
    {
        p=nuevo();
        cout << "p(dato) = ";
        cin >> p->dato;
        p->liga = NULL;
        if (head == NULL)
            head = p;
        else
            q->liga = p;
        p->liga = head;
        q=p;
        cout << "Capturar otro nodo s/n ? ";
        cin >> otro;
    }
    while (otro == 's');
}
```

3.2 Recorrer una lista

Diseñar un algoritmo que permita desplegar el contenido de todos los nodos una lista circular sencilla.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía se recorre toda la lista desde el primer nodo donde se encuentra *head*. En una lista circular sencilla no existe el valor nulo, entonces para encontrar el final de la lista es necesario hacer referencia al primer nodo de la lista y tomar en cuenta esto para la condición del ciclo que recorrerá toda la lista.



```
Si head <> null entonces
     p← head
     Repite
           Desplegar (p(dato))
           p ← p(liga)
     Hasta p=head
De lo contrario
     Mensaje ('Lista vacía...')
```

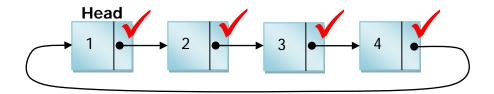
```
void lista_sencilla_circular::desplegar()
  nodo p;
  if (head != NULL)
   p = head;
    do
      cout << p->dato;
      p = p->liga;
      while (p!=head);
  else
             "Lista Vacía";
    cout <<
```

3.3 Calcular tamaño

Diseñar un algoritmo que permita determinar el tamaño de una lista sencilla circular.

Análisis del problema

Para calcular el tamaño de la lista es necesario recorrer todos los nodos de la lista desde el primer nodo hasta encontrar el nodo cuya liga apunta al primer nodo de la lista. Para contar el total de nodos se utiliza un contador que se va incrementando.



```
Si head <> null entonces

p ← head
total ← 1

Mientras p(liga) <> head

p ← p(liga)

total ← total + 1

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía...')
```

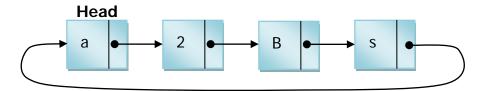
```
int lista_sencilla_circular::tamano()
{
   nodo p;
   int total;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      total = 1;
      while (p->liga !=head)
      {
            p = p->liga;
            total++;
      }
    }
   else
      cout << "Lista Vacía";
   return total;
}</pre>
```

3.4 Convertir a mayúsculas

Diseñar un algoritmo que permita convertir todos los elementos alfabéticos de una lista sencilla circular de minúsculas a mayúsculas.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer todos los nodos de la lista desde el inicio, para ir comparando el valor del nodo y en caso de que sea una letra convertirla a mayúscula.



```
Si head <> null entonces

p ← head
Repite
Si p(dato) es una letra entonces
[p(dato) ← mayúscula(p(dato))
p ← p(liga)
Hasta p = head
De lo contrario
[Mensaje ('Lista vacía...')
```

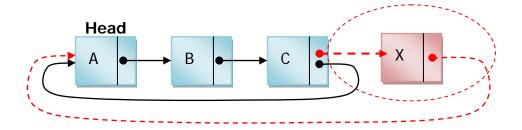
```
void lista_sencilla_circular::mayusculas()
{
   nodo p;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      do
      {
        if (p->dato>='a' && p->dato <= 'z')
            p->dato -=32;
      p = p->liga;
      } while (p!=head);
   }
   else
      cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

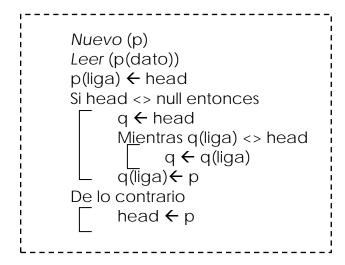
3.5 Insertar al final

Diseñar un algoritmo que permita insertar un nodo al final de una lista circular sencilla.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía es necesario recorrer toda la lista para ubicarse en el último nodo, crear el nuevo nodo, ligar el último nodo con el nuevo nodo y el nuevo nodo con el primer nodo. Si la lista está vacía, se crea el primer nodo de la lista ubicando a *head* en el nuevo nodo.



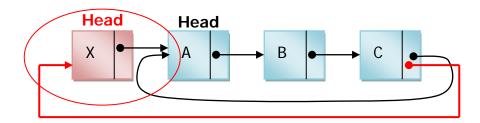


3.6 Insertar al inicio

Diseñar un algoritmo que permita insertar un nodo al inicio de una lista circular sencilla.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía se crea el nuevo nodo y se liga con el primer nodo de la lista y *head* se mueve al nuevo nodo. Es necesario recorrer toda la lista para hacer que el último nodo de la lista apunte al nuevo nodo del inicio. Si la lista está vacía, se crea el primer nodo de la lista ubicando a *head* en el nuevo nodo.



```
void lista_sencilla_circular::insertar_inicio()
{
    nodo p,q;
    p = nuevo();
    cout << "p(dato) = ";
    cin >> p->dato;
    if (head == NULL)
    {
        p->liga = p;
    }
    else
    {
        q = head;
        while (q->liga != head)
        {
            q = q->liga;
        }
        p->liga = p;
    }
    head = p;
}
```

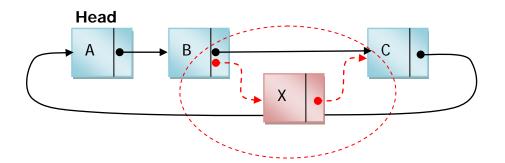
3.7 Insertar en cualquier posición

Diseñar un algoritmo que permita insertar un nodo en cualquier posición en una lista circular sencilla.

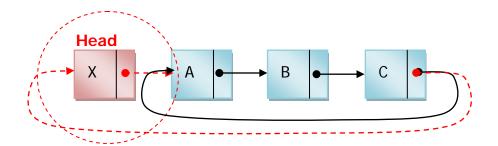
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos y la posición en la que se desea insertar el nuevo nodo es válida, es menor o igual al total de los nodos de la lista. La solución debe contemplar los casos siguientes:

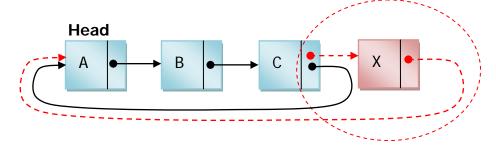
Caso 1: Insertar el nuevo nodo en una posición intermedia dentro de la lista.



Caso 2: Insertar el nuevo nodo al inicio de la lista. En este caso también se debe determinar si el nodo que se inserta es el primero de la lista, y en su caso, ubicar a head en dicho nodo y hacer que la liga del último nodo apunte hacia el nuevo nodo.



Caso 3: Insertar el nuevo nodo al final de la lista y hacer que la liga del nuevo nodo apunte hacia el primer nodo de la lista donde se encuentra head.



```
Leer (posición)
p ← head
c <del>(</del> 1
Mientras p(liga) <> head
      p \leftarrow p(liga)
       c <del>C</del> c + 1
Si (posición > 0) y (posición <= c+1) entonces
      Nuevo (p)
      Leer (p(dato))
       Si pos = 1 entonces
             p(liga) ← head
             q ← head
             mientras q(liga) <> head
               q \leftarrow q(liga)
             head ← p
             q(liga) ← head
       De lo contrario
             q ← head
             para i = 1 hasta pos - 2
               \lceil q \leftarrow q(liga) \rceil
             p(liga) ← q(liga)
             q(liga) ← p
De lo contrario
      Mensaje ('Posición incorrecta...')
```

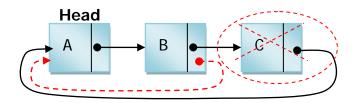
```
void lista_sencilla_circular::insertar(int posicion)
   nodo p,q;
   int c,i;
   p = head;
   c = 1;
   while (p->liga != head)
     p = p->liga;
       C++;
   if ((posicion > 0) && (posicion <= c+1))</pre>
       p = nuevo();
       cout << "p(dato) = ";
       cin >> p->dato;
       if (posicion==1)
           p->liga = head;
            q = head;
            while (q->liga != head)
                q = q - > liga;
            head = p;
            q->liga = head;
       else
           q = head;
            for(i=1; i<=posicion-2; i++)</pre>
                 q = q - > liga;
           p->liga = q->liga;
            q \rightarrow liga = p;
   else
        cout << "Posición Incorrecta...";</pre>
```

3.8 Borrar el último nodo

Diseñar un algoritmo que permita borrar el último nodo de una lista circular sencilla.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene al menos un elemento. Es necesario recorrer los nodos de la lista para ubicarse en la penúltima posición, eliminar el último nodo y hacer que la liga del penúltimo nodo apunte hacia el primer nodo de la lista. En el caso de que la lista contenga únicamente un nodo, se elimina el nodo y se inicializa la variable *Head* en nulo.



```
Si head <> null entonces

p ← head
Mientras (p(liga) <> head)
q ← p
p p(liga)
Si p <> head entonces
q(liga) ← head
De lo contrario
head ← null
Eliminar (p)
De lo contrario
Mensaje ('No hay elementos...')
```

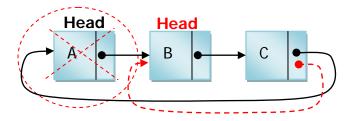
```
void lista_sencilla_circular::borrar_ultimo()
{
   nodo p,q;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      while (p->liga != head)
      {
            q = p;
            p = p->liga;
      }
      if (p != head)
            q->liga = head;
      else
            head = NULL;
      delete(p);
   }
   else
      cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

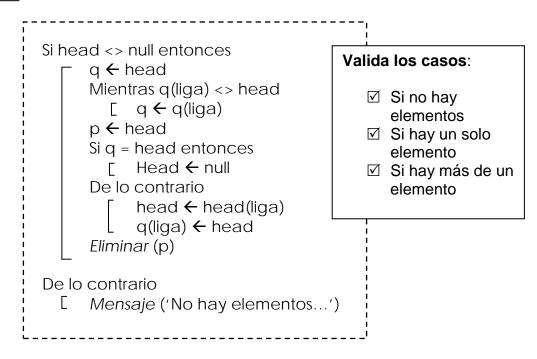
3.9 Borrar el primer nodo

Diseñar un algoritmo que permita borrar el primer nodo de una lista circular sencilla.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene al menos un elemento. Si la lista contiene elementos se posiciona un apuntador en el último nodo de la lista, se elimina el primer nodo de la lista, la variable head se mueve al siguiente nodo de la lista y el último nodo de la lista se liga con el primer nodo de la lista. En caso de que la lista contenga únicamente un nodo, se elimina el nodo y se inicializa la variable head en nulo.





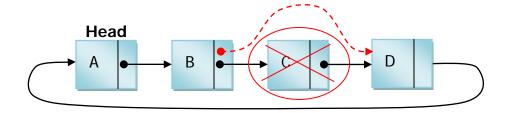
```
void lista_sencilla_circular::borrar_inicio()
{
    nodo p,q;
    if (head != NULL)
    {
        q = head;
        while (q->liga != head)
        {
            q = q->liga;
        }
        p = head;
        if (q==head)
        {
            head = NULL;
        }
        else
        {
            head = head->liga;
            q->liga = head;
        }
        delete(p);
    }
    else
        cout << "No hay elementos";
}</pre>
```

3.10 Borrar cualquier nodo

Diseñar un algoritmo que permita borrar un nodo en cualquier posición en una lista circular sencilla.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos y la posición del elemento que se desea eliminar es válida. En el caso de que la lista contenga un solo nodo, se elimina el nodo y se inicializa la variable head en nulo. Si la posición es la última o la primera se utilizan los algoritmos para eliminar el último o el primero nodo. Si la posición es intermedia es necesario ligar el nodo antecesor y el sucesor del nodo que se elimina.



```
Si head <> null entonces
      Leer (pos)
      p ← head
      c <del>(</del> 1
      Mientras (c <> pos) y (p(liga) <> head)
            q ← p
            p ← p(liga)
            c ← c + 1
      Si c = pos entonces
            Si p = head entonces
                  Si p(liga) <> head entonces
                         head ← head (liga)
                         q ← head
                         Mientras q(liga) <> p
                           q \leftarrow q(liga)
                         q(liga) + head
                   De lo contrario
                         head ← null
            Delo contrario
                  q(liga) ← p(liga)
            Eliminar (p)
      De lo contrario
            Mensaje ('Posición inválida...')
De lo contrario
      Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_sencilla_circular::borrar(int posicion)
{
  nodo p,q;
  int c;
  if (head != NULL)
  {
    p = head;
```

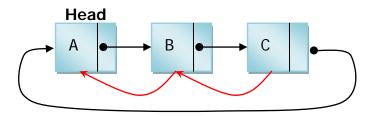
```
c = 1;
 while ((c != posicion) && (p->liga != head))
     q = p;
     p = p->liga;
     C++;
 if (c==posicion)
     if (p==head)
         if (p->liga != head)
             head = head->liga;
             q = head;
             while (q->liga != p)
             q = q->liga;
             q->liga = head;
         else
              head = NULL;
     else
         q->liga = p->liga;
     delete (p);
 else
     cout << "Posición inválida...";
else
 cout << "Lista Vacía";</pre>
```

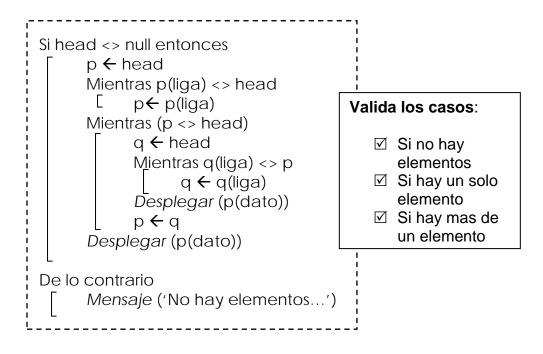
3.11 Desplegar invertida

Diseñar un algoritmo que permita desplegar el contenido de todos los nodos una lista circular sencilla de forma invertida.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario verificar si la lista contiene elementos. Para desplegar el contenido de la lista en forma inversa se tiene que ir recorriendo la lista de atrás hacia adelante, pero como la lista no está ligada en esa dirección, se utilizan dos apuntadores uno se deja en la última posición y el otro en la penúltima posición. Después el apuntador que se encuentra en la última posición se ubica en el penúltimo nodo y se recorre nuevamente la lista desde el inicio dejando un apuntador un nodo antes del penúltimo, y así sucesivamente hasta llegar al primer nodo de la lista.



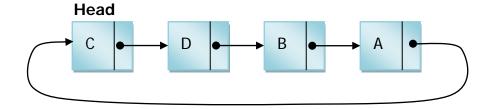


3.12 Ordenar burbuja

Diseñar un algoritmo que permita ordenar una lista sencilla circular utilizando el método de la burbuja.

Análisis del problema

Para la implementación del método de ordenación de la burbuja se requieren dos ciclos anidados para ir comparando los elementos y hacer los intercambios que sean necesarios.



```
void lista_sencilla_circular::burbuja()
  nodo p,q;
  char aux;
  if (head != NULL)
      p = head;
      while (p->liga !=head)
          q = p->liga;
          while (q != head)
              if (q->dato < p->dato)
                  aux = p->dato;
                  p->dato = q->dato;
                  q->dato = aux;
              q = q - > liga;
          p = p->liga;
  else
      cout << "No hay elementos";</pre>
```

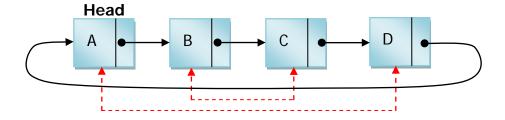
3.13 Invertir la lista

Diseñar un algoritmo que permita invertir los nodos de una lista sencilla circular.

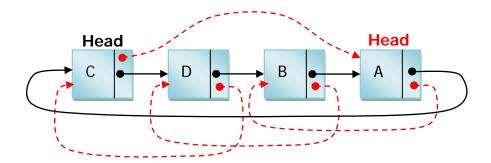
Análisis del problema

La operación de invertir una lista puede hacerse de dos maneras: la primera intercambiando únicamente los datos y la segunda dejando los datos en la posición de memoria en la que se encuentran y cambiar el ligado de los nodos para que la lista quede invertida.

a) Moviendo datos



b) Moviendo ligas



a) Moviendo datos

```
Si head <> null y head(liga) <> head entonces
      p ← head
      Mientras p(liga) <> head
             p \leftarrow p(liga)
      r \leftarrow p
      q ← head
      Repite
             aux ← p(dato)
             p(dato) ← q(dato)
             q(dato) + aux
             s ← q
             Mientras s(liga) <> p
                   s ← s(liga)
             p(liga) ← s
             q \leftarrow q(liga)
      Hasta (p = q) o (p(liga) = q)
      head ← r
De lo contrario
      Mensaje ('No hay suficientes elementos...')
```

b) Moviendo ligas

```
Si head <> null y head(liga) <> head entonces
      p ← head
      Mientras p(liga) <> head
             p \leftarrow p(liga)
      r ← p
                                         Valida los casos:
      Repite
             q ← head

☑ Si no hay elementos

             Mientras q(liga) <> p

☑ Si hay un solo elemento

                   q \leftarrow q(liga)

☑ Si hay mas de un

             p(liga) ← q
                                                elemento
             p \leftarrow q
      Hasta p = head
      p(liga) ← r
      head ← r
De lo contrario
      Mensaje ('No hay suficientes elementos...')
```

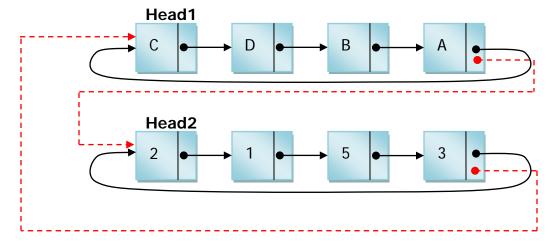
```
void lista_sencilla_circular::invertir()
  nodo p,q,r;
   if ((head != NULL) && (head->liga != head))
      p = head;
      while (p->liga != head)
       p = p->liga;
       r = p;
       do
          q = head;
          while (q->liga != p)
           q = q->liga;
          p->liga = q;
          p = q;
        while (p != head);
       p->liga = r;
      head = r;
   else
       cout << "No hay suficientes elementos";</pre>
```

3.14 Concatenar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita concatenar los nodos de dos listas sencillas circulares.

Análisis del problema

Para resolver este problema primero se debe verificar si existen dos listas sencillas circulares con al menos un nodo cada una de ellas. Después es necesario posicionar un apuntador en el último nodo de la primera lista y otro apuntador en el último nodo de la segunda lista. La liga del último nodo de la primera lista se hace que apunte al primer nodo de la segunda lista y la liga del último nodo de la segunda lista se direcciona al primer nodo de la primera lista.



```
Si head1 <> null y head2 <> null entonces

p ← head1

Mientras p(liga) <> head1

p (liga)

p(liga) ← head2

Repite

p ← p(liga)

Hasta p(liga) = head2

p(liga) ← head1

De lo contrario

Mensaje ('No hay listas...')
```

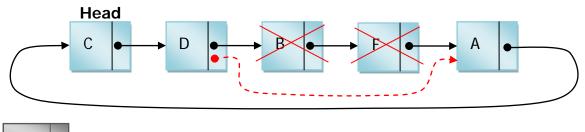
```
void lista_sencilla_circular::concatenar(
lista_sencilla_circular &b)
{
   nodo p;
   if (head != NULL && b.head != NULL)
   {
      p = head;
      while (p->liga != head)
           p = p->liga;
      p->liga = b.head;
      do
      {
            p = p->liga;
      } while (p->liga != b.head);
      p->liga = head;
      b.head = NULL;
   }
   else
      cout << "No hay listas";
}</pre>
```

3.15 Eliminar n número de nodos

Diseñar un algoritmo que permita hacer la función de eliminar n número de nodos a partir de la posición x en una lista sencilla circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor de n y x. Se tiene que verificar si la lista contiene suficientes elementos para llevar a cabo la operación, es decir, si existe la posición a partir de la cual se van a eliminar elementos y suficientes nodos para cumplir con el valor de n.



```
-----
Si head <> null
      Leer (x,n)
      c ← 1
                                           Valida los casos:
      p ← head
      Mientras p(liga) <> head

☑ Si no hay elementos

            p ← p(liga)

☑ Si hay un solo elemento
            c ← c + 1

☑ Si hay más de un

      q \leftarrow p
                                                 elemento
      Si (x+n-1) \le c entonces
            p← head
            Si x = 1 entonces
                   q ← head
                   Mientras q(liga) <> head
                         q \leftarrow q(liga)
                   j ← 0
                   Mientras j <> n
                         head ← head(liga)
                         Eliminar(p)
                         p ← head
                         j ← j + 1
                   q(liga) + head
            de lo contrario
                   i← 2
                   Mientras i <> x entonces
                         i \leftarrow i + 1
                         p \leftarrow p(liga)
                  j ← 0
                   Mientras j <> n
                         q \leftarrow p(liga)
                         p(liga) ← q(liga)
                         Eliminar(q)
                         j ← j + 1
      De lo contrario
            Mensaje ('Error en los valores...')
De lo contrario
      Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_sencilla_circular::eliminar_subcadena(int
n, int x)
   nodo p,q;
    int c,i,j;
    if (head != NULL)
       c = 1;
        p = head;
        while (p->liga != head)
           p = p->liga;
            C++;
        if ((x+n-1) < =c)
            p = head;
            if (x==1)
               q = head;
                while (q->liga != head)
                q = q->liga;
                j = 0;
                while (j!=n)
                    head = head->liga;
                    delete(p);
                   p=head;
                    j++;
                q->liga = head;
          else
                i = 2i
                while (i!=x)
                   i++;
                    p = p->liga;
```

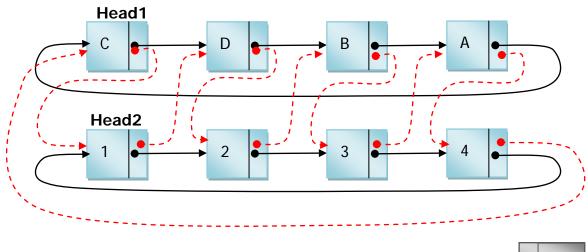
3.16 Intercalar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita Intercalar los nodos de dos listas sencillas circulares

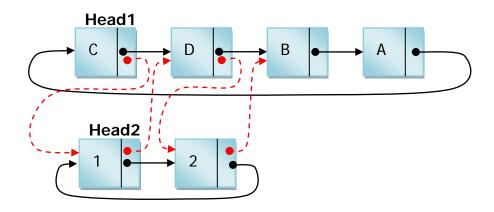
Análisis del problema

La operación de intercalar dos listas circulares se lleva a cabo recorriendo ambas listas al mismo tiempo. Es necesario verificar si las dos listas contienen elementos.

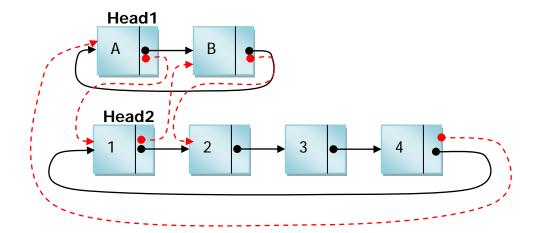
Caso 1: Las dos listas tienen el mismo tamaño.



Caso 2: El tamaño de la primera lista es mayor al tamaño de la segunda lista.



Caso 3: El tamaño de la segunda lista es mayor al tamaño de la primera lista.



```
Si head1 <> null y head2 <> null entonces
      p ← head1
      q ← head2
      Mientras (p(liga) <> head1) y (q(liga) <> head2)
            r ← q(liga)
            q(liga) ← p(liga)
            p(liga) ← q
             p \leftarrow q(liga)
             q \leftarrow r
      Si p(liga) = head1 y q(liga) = head2 entonces
             p(liga) ← q
             q(liga) ← head1
      De lo contrario
             Si p(liga) <> head1 y q(liga) = head2 entonces
                   q(liga) \leftarrow p(liga)
                   p(liga) ← q
            De lo contrario
                   Si p(liga) = head1 y q(liga) <> head2 entonces
                          p(liga) ← q
                          Mientras p(liga) <> head2
                            \Box p \leftarrow p(liga)
                          p(liga) ← head1
De lo contrario
      Mensaje ('No hay listas...')
```

```
void lista_sencilla_circular::intercalar(
  lista_sencilla_circular &a)
{
    nodo p,q,r;
    if (head != NULL && a.head != NULL)
    {
        p = head;
    }
}
```

```
q = a.head;
    while (p->liga != head && q->liga != a.head)
        r = q->liga;
       q->liga = p->liga;
       p->liga = qi
       p = q->liga;
        q = r;
    if (p->liga == head && q->liga == a.head)
        p->liga = q;
       q->liga = head;
      else
        if (p->liga != head && q->liga == a.head)
          q->liga = p->liga;
           p->liga = q;
        else
            if ((p->liga == head) && (q->liga != a.head))
                p->liga = q;
                while (p->liga != a.head)
                   p = p->liga;
                p->liga = head;
    a.head=NULL;
else
    cout << "No hay listas...";</pre>
```

3.17 Particionar una lista

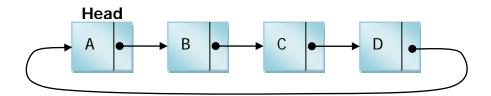
Diseñar un algoritmo que permita particionar los nodos una lista sencilla circular en dos listas sencillas circulares.

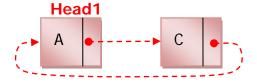
Análisis del problema

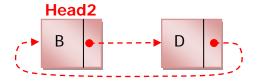
La operación de particionar una lista consiste en que tomando como base una lista circular sencilla se construyen dos listas circulares sencillas pasando los elementos que se encuentren en una posición impar a la primera lista y los elementos que se encuentren en una posición par se pasan a la segunda lista. La solución de este problema se puede hacer de dos maneras:

Solución 1:

Crear cada uno de los nodos de las dos nuevas listas y copiar los datos que se encuentren en la lista original a la lista que le corresponda, y al final eliminar todos los nodos de la lista original.

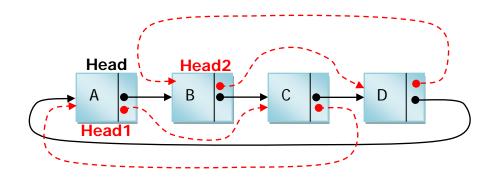






Solución 2:

En esta solución no es necesario crear y eliminar nodos, lo único que se hace es ligar todos los nodos que se encuentran en una posición impar para formar la primera de las listas y todos los nodos que se encuentran en una posición par para formar la segunda de las listas.



```
Si head <> null y head(liga) <> head entonces
      head1 ← head
      head2 ← head(liga)
      p ← head1
      q ← head2
      i ← 0
      Mientras q(liga) <> head
             p(liga) \leftarrow q(liga)
             p \leftarrow q
             q \leftarrow q(liga)
            i ← i +1
      Si (i\%2 = 0) entonces
            p(liga) ← head1
             q(liga) ← head2
      De lo contrario
            p(liga) ← head2
             q(liga) ← head1
De lo contrario
      Mensaje ('No hay suficientes nodos para particionar...')
```

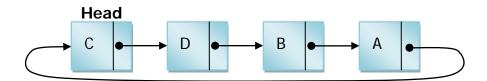
```
void lista_sencilla_circular::particionar(
lista_sencilla_circular &a,lista_sencilla_circular &b)
  nodo p,q;
   int i;
  i = 0;
   if (head != NULL && head->liga != head)
      p = head;
       q = head->liga;
       \overline{a}.head = p;
       b.head = q;
       while (q->liga != head)
            p->liga = q->liga;
            p = q;
            q = q->liga;
            i++;
       if (i%2 == 0)
           p->liga = a.head;
            q->liga = b.head;
       else
            p->liga = b.head;
            q->liga = a.head;
   else
       cout << "No hay suficientes nodos...";</pre>
```

3.18 Buscar un elemento

Diseñar un algoritmo que permita buscar un elemento x en una lista sencilla circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del elemento x, recorrer toda la lista desde el primer nodo y comparar el valor de cada nodo que se va recorriendo con el valor del elemento x, hasta que se encuentre el nodo con el valor de x o que se acabe la lista.



```
Si head <> null

existe ← falso
Leer (dato)
p ← head
Repite
Si p(dato) = dato
existe ← verdadero
P ← p(liga)
Hasta (p=head)
Si existe = verdadero entonces
Mensaje (Si se encuentra el elemento x)
De lo contrario
Mensaje (No se encuentra el elemento x)

De lo contrario
Mensaje (Lista vacía)
```

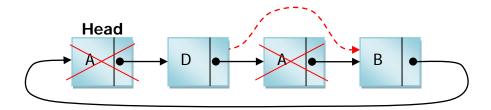
```
int lista_sencilla_circular::buscar(char valor)
   nodo p;
   int existe;
   if (head != NULL)
       existe = false;
       p=head;
       do
           if (p->dato == valor)
                existe = true;
           p = p->liga;
       } while (p!= head);
       if (existe)
         cout << "Si se encuentra el elemento";</pre>
       else
           cout << "No se encuentra el elemento";</pre>
   else
       cout << "Lista vacía...";</pre>
   return (existe);
```

3.19 Eliminar repeticiones

Diseñar un algoritmo que permita eliminar todas las repeticiones del elemento x en una lista sencilla circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del elemento x, recorrer toda la lista desde el primer nodo y comparar el valor de cada nodo que se va recorriendo con el valor del elemento x. Si al comparar los elementos existe una coincidencia entonces se elimina el nodo, y es necesario ligar el nodo antecesor con el nodo sucesor. Se sugiere que en el ciclo del recorrido antes de que se avance al siguiente nodo, se deje otro apuntador en el nodo, para facilitar el ligado del nodo que se elimina.



```
Si head <> null
      p ← head
      Mientras p(liga) <> head
        Si p(dato) = dato entonces
            Si p = head entonces
               q ← head
               Mientras q(liga) <> head
                 [q \leftarrow q(liga)]
               Si q <> head entonces
                 「head ← head (liga)
                L q(liga) ← head
               De lo contrario
                 head ← null
               Eliminar (p)
             p ← head
            De lo contrario
             r(liga) ← p(liga)
               Eliminar(p)
             L p \leftarrow r(liga)
        De lo contrario
          r ← p
          | p ← p(liga)
      Sip(dato) = valor entonces
         q ← head
         Mientras q(liga) <> head
          \lceil q \leftarrow q(liga) \rceil
         q(liga) ← head
       L Eliminar(p)
      De lo contrario
         head ← null
       [ Eliminar(p)
De lo contrario
      Mensaje ('Lista vacía...')
```

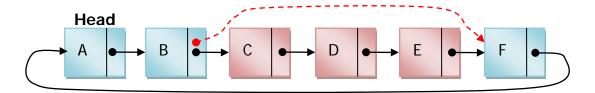
```
void lista_sencilla_circular::eliminar_repetidos(char
valor)
   nodo p,q,r;
    if (head != NULL)
       p = head;
      while (p->liga != head)
            if (p->dato == valor)
                if (p==head)
                    q = head;
                    while (q->liga != head)
                    q = q->liga;
                    if (q != head)
                        head = head->liga;
                     q->liga = head;
                    else
                        head = NULL;
                    delete(p);
                    p = head;
                else
                    r->liga = p->liga;
                    delete(p);
                    p = r - > liga;
            else
               r = p;
                p = p->liga;
        if (p->dato == valor)
```

3.20 Eliminar subcadena

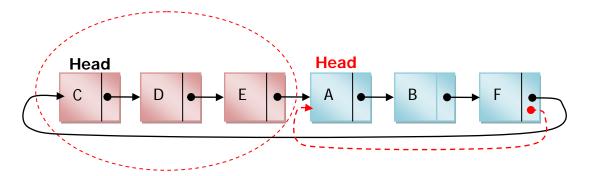
Diseñar un algoritmo que permita eliminar una subcadena de una lista sencilla circular.

Análisis del problema

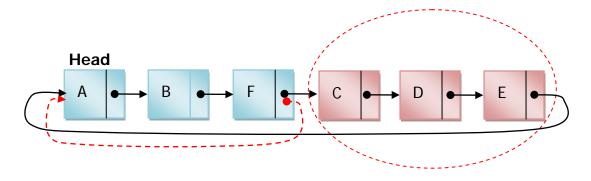
Para resolver este problema es necesario contar con el valor de la subcadena que se va a eliminar y calcular su tamaño. Se tiene que verificar si la lista contiene suficientes elementos para llevar a cabo la operación. Se localiza el inicio de la subcadena y se eliminan los nodos que forman parte de la subcadena. Es necesario validar si la subcadena está al inicio de la lista, porque en ese caso, es necesario mover la variable head al final de la subcadena.



Subcadena en una posición intermedia



Subcadena al inicio de la lista



Subcadena al final de la lista

Valida los casos: Si head <> null Leer (subcadena) ☑ Si no hay c ← 1, p ← head, tam ← tamaño(subcadena) elementos Mientras p(liga) <> head ☑ Si hay un solo $p \leftarrow p(liga)$ elemento _ c (c + 1 ☑ Si hay más Si c > tam entonces de un p← head, borrado ← falso elemento Mientras (p(liga) <> head y (borrado = falso) Si p(dato) = subcadena[1] entonces q ← p, i←1, igual ← verdadero Mientras i < tam y igual = verdadero y q<> head $q \leftarrow q(liga)$ i **←** i+1 Si q <> head entonces Si q(dato) <> subcadena[i] entonces □ igual ← falso De lo contrario

```
iqual + falso
                Si igual = verdadero entonces
                      Si p = head entonces
                             head ← q(liga)
                             Mientras p<> head
                                   q \leftarrow p(liga)
                                   Eliminar(p)
                                   p \leftarrow q
                      De lo contrario
                             r ← head
                             Mientras r(liga) <> p
                                \Gamma \leftarrow r(liga)
                             r(liga) ← q(liga)
                             Mientras p<>q
                                   r←p(liga)
                                   Eliminar(p)
                                   p←r
                             Eliminar(p)
                      borrado ← verdadero
        _p←p(liga)
       Si borrado = falso entonces
     - L Mensaje ('Subcadena no existe')
   De lo contrario
   [ Mensaje ('Subcadena mayor que la lista...')
De lo contrario
   Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_sencilla_circular::eliminar_subcadena(char *valor)
{
    nodo p,q,r,s;
    int i,c,tam,borrado,igual;
    c = 1;
    p = head;
    tam = strlen(valor);
    if (head != NULL)
    {
        while (p->liga != head)
    }
}
```

```
p = p->liga;
   C++;
s=p;
if (c > tam)
   p = head;
   borrado = false;
   while (p->liga!= head && borrado == false)
       if (p->dato == valor[0])
           q = p;
           i = 0;
           igual = true;
           while (i < tam-1 && igual && q! = s)
               q = q->liga;
                i++;
                if (q != head)
                  if (q->dato != valor[i])
                        igual = false;
                else
                igual = false;
           if (igual)
                if (p== head)
                   head = q->liga;
                    while (p!=head)
                       q = p->liga;
                       delete(p);
                       p=q;
                    s->liga = head;
                else
                   r = head;
```

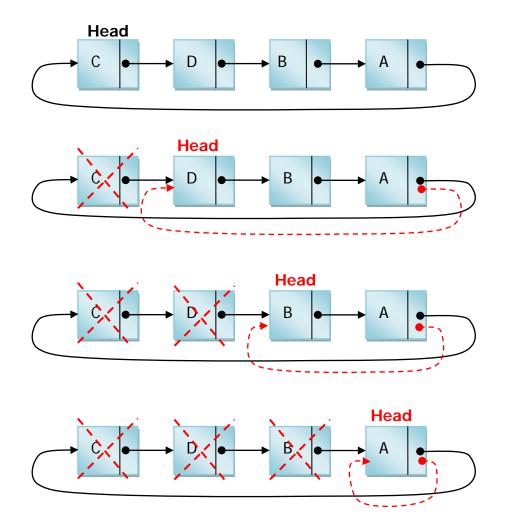
```
while (r->liga != p)
                         r = r->liga;
                         r->liga = q->liga;
                         while (p!=q)
                             r=p->liga;
                             delete(p);
                             p=r;
                         delete(p);
                     borrado=true;
            p=p->liga;
        if (borrado == false)
            cout << "Subcadena no existe...";</pre>
    else
       cout << "Subcadena mayor que la lista...";
else
    cout << "Lista vacía";</pre>
```

3.21 Borrar la lista

Diseñar un algoritmo que permita borrar todos los elementos de una lista sencilla circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer todos los nodos de la lista desde el inicio para ir eliminando cada uno de los nodos de la lista y al final inicializar *head* en nulo.



```
Si head <> null

q ← head

Mientras q(liga) <> head

[ q ← q(liga)

Mientras head(liga) <> head

[ head ← head(liga)

q(liga) ← head

Eliminar (p)

p ← head

head ← null

Eliminar(p)

De lo contrario

[ Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_sencilla_circular::eliminar()
{
    nodo p,q;
    if (head != NULL)
    {
        q = head;
        while (q->liga != head)
        {
            q = q->liga;
        }
        while (head->liga != head)
        {
            head = head->liga;
            q->liga = head;
            delete(p);
            p=head;
        }
        head = NULL;
        delete(p);
    }
    else
        cout << "Lista vacía...";
}</pre>
```

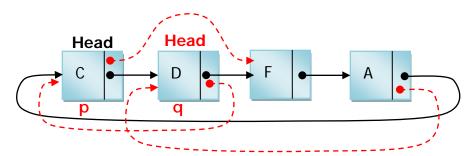
3.22 Ordenar burbuja intercambiando ligas

Diseñar un algoritmo que permita ordenar una lista sencilla circular con el método de la burbuja, intercambiando las ligas.

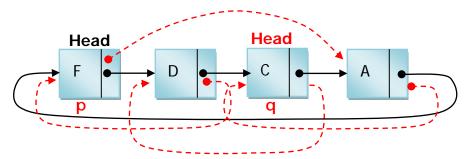
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con al menos dos nodos. Al intercambiar las ligas los valores no cambiaran de localidad de memoria. El método de la burbuja funciona comparando el primer elemento de la lista con el resto de los elementos, en caso de que sea necesario se realiza el intercambio, posteriormente se avanza hacia el segundo elemento para compararlo con el resto y así sucesivamente hasta terminar de comparar todos los elementos. Es necesario considerar cuatro casos posibles cuando se realice un intercambio:

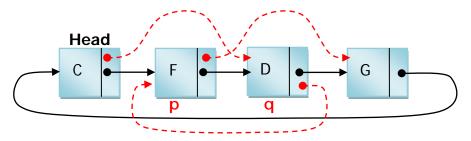
Caso 1: El nodo con el elemento mayor se encuentra al inicio de la lista y este nodo está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



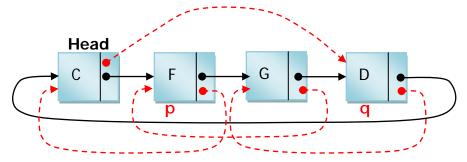
Caso 2: El nodo con el elemento mayor se encuentra al inicio de la lista y este nodo no está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



Caso 3: El nodo con el elemento mayor se encuentra en una posición distinta al inicio de la lista y este nodo está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



Caso 4: El nodo con el elemento mayor se encuentra en una posición distinta al inicio de la lista y este nodo no está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



```
Si head <> null entonces
        p ← head
        Mientras p(liga) <> head
               q \leftarrow p(liga)
               Mientras q <> head
                        Si p(dato) > q(dato) entonces
                                Si p = head y p(liga) = q entonces
                                        r ← head
                                        mientras (r(liga) <> head)
                                         \Gamma r \leftarrow r(liga)
                                        p(liga) ← q(liga)
                                        q(liga) ← p
                                        head ← q
                                        r(liga) ← head
                                        p \leftarrow q
                                        q ← q(liga)
                                Si p = head y p(liga) <> q entonces
                                        s ← head
                                        Mientras s(liga) <> head
                                          \sqsubseteq s \leftarrow s(liga)
                                        r ← p(liga)
                                        Mientras r(liga) <> q
                                          \Gamma r \leftarrow r(liga)
                                        r(liga) ← p
                                        r ← p(liga)
                                        Si (s<>q) entonces
                                                p(liga) ← q(liga)
                                                q(liga) ← r
                                                head ← q
                                                s(liga) ← head
                                                q ← p
                                                p ← head
                                        De lo contrario
                                                p(liga) ← q
                                                q(liga) ← r
                                                head ← q
                                                q ← p
                                                p ← head
                                Sip <> head yp(liga) = q entonces
                                        r ← head
                                        Mientras r(liga) <> p
                                           \vdash r \leftarrow r(liga)
                                        r(liga) ← q
                                        p(liga) ← q(liga)
                                        q(liga) ← p
                                        p ← q
                                        q \leftarrow q(liga)
```

```
Si p <> head y p(liga) <> q entonces
                                          r ← head
                                          Mientras r(liga) <> p
                                             \Gamma r \leftarrow r(liga)
                                          s ← p(liga)
                                          Mientras s(liga) <> q
                                             \Box s \leftarrow s(liga)
                                          s(liga) ← p
                                          s ← p(liga)
                                          p(liga) ← q(liga)
                                          q(liga) ← s
                                          r(liga) ← q
                                          p ← q
                                          q \leftarrow q(liga)
                         q \leftarrow q(liga)
                 p ← p(liga)
De lo contrario
      Mensaje (Lista vacía)
```

```
void lista_sencilla_circular::burbuja_ligas()
    nodo p,q,r,s;
    if (head != NULL)
      p = head;
      while (p->liga != head)
          q = p->liga;
          while (q != head)
               if (p->dato > q->dato)
                   if (p==head && p->liga==q)
                       r=head;
                       while (r->liga != head)
                             r=r->liga;
                       p->liga = q->liga;
                       q \rightarrow liga = p;
                       head = q;
                       r->liga = head;
```

```
p = q;
   q = q - > liga;
else
 if (p==head && p->liga != q)
   s=head;
   while (s->liga != head)
    s = s - > liga;
   r = p->liga;
   while (r->liga != q)
   r = r->liga;
   r->liga = p;
   r = p->liga;
   if (s!=q)
     p->liga = q->liga;
     q->liga = r;
     head = q;
     s->liga = head;
     q = p;
     p = head;
 else
      p->liga = q;
      q \rightarrow liga = r;
      head = q;
      q = p;
      p = head;
 else
   if (p!=head && p->liga == q)
      r = head;
      while (r->liga != p)
      r = r->liga;
      r->liga = q;
      p->liga = q->liga;
      q->liga = p;
      p = q;
```

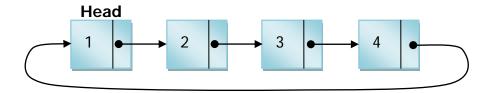
```
q = q->liga;
                   else
                      if (p!=head && p->liga != q)
                         r = head;
                          while (r->liga != p)
                          r = r->liga;
                          s = p - > liga;
                         while (s->liga != q)
                             s = s->liga;
                          s->liga = p;
                          s = p->liga;
                         p->liga = q->liga;
                          q \rightarrow liga = s;
                          r->liga = q;
                         p = q;
                          q = q - > liga;
                  q = q - > liga;
                 p = p->liga;
else
    cout << "Lista vacía...";</pre>
```

3.23 Buscar posición

Diseñar un algoritmo que permita devolver en qué posición se encuentra un carácter en una lista sencilla circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del carácter que se buscará en la lista, recorrer toda la lista comparando el valor de cada nodo con el valor del carácter hasta encontrar el final de la lista o hasta que se encuentre el carácter.



```
Si head <> null entonces

Leer (valor)
p ← head
pos ← 1
Mientras ((p(liga) <> head) o (p(dato)<>valor))
p ← p(liga)
pos ← pos + 1
Si p(dato) = valor entonces
Mensaje ('Posición = ', pos)
De lo contrario
Mensaje ('El valor no se encuentra en la lista')
De lo contrario
Mensaje ('Lista vacía...')
```

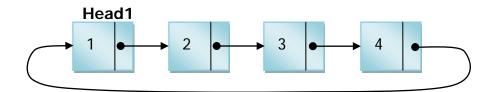
```
int lista_sencilla_circular::posicion(char valor)
{
    nodo p;
    int pos;
    if (head != NULL)
    {
        p = head;
        pos = 1;
        while (p->liga != head && p->dato != valor)
        {
            p = p->liga;
            pos++;
        }
        if (p->dato != valor)
            pos = 0;
    }
    return pos;
}
```

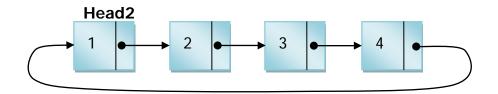
3.24 Comparar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita comprobar si dos listas sencillas circulares son exactamente iguales.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer ambas listas al mismo tiempo para ir comparando nodo por nodo su valor. Antes de iniciar el recorrido se puede verificar si la longitud de ambas listas es la misma, en caso de que no sea la misma longitud se puede asumir que las listas son diferentes.





```
Si head1 <> null y head2 <> null entonces
     Si tamaño(lista1) == tamaño(lista2) entonces
       p ← head1
       q ← head2
       igual 		verdadero
          Repite
            Si p(dato) <> q(dato) entonces
               [ igual ← falso
             p ← p(liga)
           q ← q(liga)
         Hasta ((igual= falso) o (p=head) o (q=head))
    De lo contrario
     | Igual ← falso
    Si igual = verdadero entonces
     Mensaje ('Listas iguales')
    De lo contrario
     [ Mensaje ('Las listas no son iguales')
De lo contrario
     Mensaje (Lista vacía)
```

```
int lista_sencilla_circular::comparar(
  lista_sencilla_circular a)
{
   nodo p,q;
   int igual;
   if (head != NULL && a.head != NULL)
```

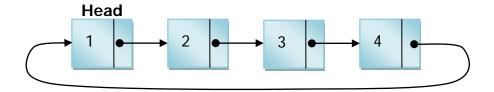
```
if (tamano() == a.tamano())
{
    p = head;
    q = a.head;
    igual = true;
    do
    {
        if (p->dato != q->dato)
            igual = false;
        p = p->liga;
        q = q->liga;
    }while (igual && (p!= head && q!=head));
}
else
    igual = false;
}
else
    cout << "Listas vacías...";
return igual;
}</pre>
```

3.25 Reemplazar texto

Diseñar un algoritmo que permita reemplazar parte de una lista sencilla circular por otro texto.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario calcular el tamaño de la lista y el tamaño del texto que se va a reemplazar, para determinar si es posible que a partir de la posición que se indique se pueda llevar a cabo la operación. En caso de que los valores sean correctos, se ubica un apuntador en la posición en donde se hará el reemplazo y se inicia con el reemplazo.



```
Si head <> null
      Leer (pos)
      Leer (texto)
      n ← tamaño(texto)
      c <del>(</del> 1
      p ← head
      Mientras p(liga) <> head
             p \leftarrow p(liga)
             c ← c + 1
      Si (pos+n-1) <= c entonces
             p← head
             i = 0
             Mientras i <> pos entonces
                   i ← i + 1
                    p \leftarrow p(liga)
             j ← 1
             Mientras j <> n
                    p(dato) ← texto[j]
                    p ← p(liga)
                  j ← j + 1
      De lo contrario
             Mensaje ('Error en los valores...')
De lo contrario
      Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_sencilla_circular::reemplazar(int pos, char
*valor)
{
    nodo p;
    int c,i,j,n;
    if (head != NULL)
    {
        n = strlen(valor);
    }
}
```

```
c=1;
    p = head;
    while (p->liga != head)
        p = \overline{p-> liga;}
        C++;
    if ((pos+n-1) <= c )
        p = head;
        i = 1;
        while (i!= pos)
            i++;
            p = p->liga;
        j = 0;
        while (j!= n)
            p->dato = valor[j];
            p = p->liga;
             j++;
    else
     cout << "Error en los valores";</pre>
else
    cout << "Lista vacía";</pre>
```

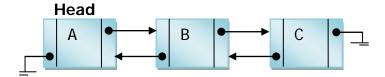
[Capítulo]

4

Listas Dobles Lineales

4 Listas Dobles Lineales

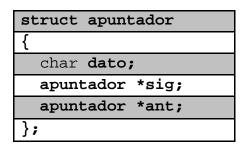
La característica principal de una lista doble lineal es que las ligas del último nodo y del primer nodo apuntan hacia el valor nulo.



El nodo de una lista doble lineal debe contener como mínimo tres campos: uno para almacenar la información y otros dos para guardar la dirección de memoria del nodo antecesor y sucesor. En la figura se puede apreciar la estructura del nodo para una lista doble.



Para definir la estructura del nodo en C++ se hace lo siguiente:



Para simplificar la asignación de memoria se utiliza la siguiente función:

```
nodo nuevo()
{
  nodo p;
  p = new struct apuntador;
  return p;
}
```

Se presenta la clase lista_doble_lineal, la cual incluye la variable head y los métodos de las operaciones que se desarrollan en este capítulo para el manejo de las listas dobles lineales.

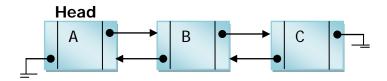
```
class lista_doble_lineal
 nodo head;
 public:
   lista_doble_lineal();
  void crear();
  void desplegar();
  void mayusculas();
   int tamano();
   void insertar final();
  void insertar_inicio();
  void insertar(int posicion);
  void borrar_ultimo();
   void borrar inicio();
  void borrar(int posicion);
  void desplegar_invertida();
  void burbuja();
  void invertir();
  void concatenar(lista_doble_lineal &b);
   void eliminar_subcadena(int n, int x);
   void intercalar(lista_doble_lineal &a);
   void particionar(lista_doble_lineal &a,
        lista_doble_lineal &b);
   int buscar(char valor);
   void eliminar_repetidos(char valor);
   void eliminar();
   int posicion(char valor);
   int comparar(lista doble lineal a);
   void burbuja_ligas();
   void reemplazar(int pos, char *valor);
   void eliminar subcadena(char *valor);
```

4.1 Crear una lista

Diseñar un algoritmo que permita crear una lista doble lineal con n número de nodos.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario la utilización de un ciclo que estará generando cada uno de los nodos que formaran parte de la lista. Es necesario introducir la información de cada uno de los nodos dentro del ciclo. Cada nodo se tiene que ligar con el nodo siguiente y con el nodo antecesor. La liga hacia el antecesor del primer nodo se le asigna el valor nulo y la liga hacia el sucesor del último nodo también se le asigna el valor nulo.



```
Si head = null entonces
    Repite
            Nuevo (p)
            Leer (p(dato))
            p(sig) \leftarrow null
            Si head = null entonces
                   head ← p
                   p(ant) ← null
            De lo contrario
                   p(ant) ← q
                   q(sig) \leftarrow p
            q \leftarrow p
            Leer (otro)
    Hasta (otro = NO)
De lo contrario
   Mensaje ('Lista vacía...')
```

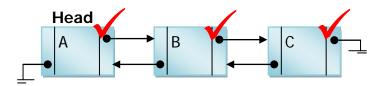
```
void lista_doble_lineal::crear()
 nodo p,q;
 char otro;
 do
  p=nuevo();
   cout << "p(dato) = ";
   cin >> p->dato;
   p->sig = NULL;
    if (head == NULL)
      head = p;
      p->ant = NULL;
    else
       p->ant = qi
      q->sig = p;
    q=p;
   cout << "Capturar otro nodo s/n ? " ;</pre>
   cin >> otro;
   while (otro == 's');
```

4.2 Recorrer una lista

Diseñar un algoritmo que permita desplegar el contenido de todos los nodos de una lista doble lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía se recorre toda la lista desde el primer nodo donde se encuentra *head* hasta encontrar el valor de nulo.



Solución en pseudocódigo

```
Si head <> null entonces

p ← head
Repite

Desplegar (p(dato))
p ← p(sig)
Hasta (p= null)

De lo contrario
Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_doble_lineal::desplegar()
{
  nodo p;
  if (head != NULL)
  {
    p = head;
    while (p!=NULL)
    {
      cout << p->dato;
      p = p->sig;
    }
  }
}
```

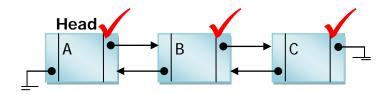
```
else
  cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

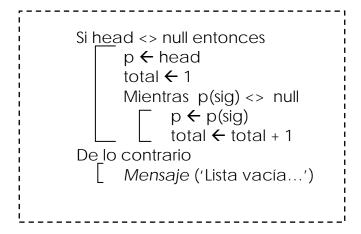
4.3 Calcular tamaño

Diseñar un algoritmo que permita determinar el tamaño de una lista doble lineal.

Análisis del problema

Para calcular el tamaño de la lista es necesario recorrer todos los nodos de la lista desde el primer nodo hasta encontrar el valor de nulo. Para contar el total de nodos se utiliza un contador que se va incrementando.





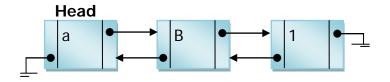
```
int lista_doble_lineal::tamano()
{
   nodo p;
   int total;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      total = 1;
      while (p->sig !=NULL)
      {
           p = p->sig;
           total++;
      }
   }
   else
      cout << "Lista Vacía";
   return total;
}</pre>
```

4.4 Convertir a mayúsculas

Diseñar un algoritmo que permita convertir todos los elementos alfabéticos de una lista doble lineal de minúsculas a mayúsculas.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer toda la lista desde el inicio, para ir comparando el valor del nodo y en caso de que sea una letra convertirla a mayúscula.



```
Si head <> null entonces

p ← head

Mientras p <> null

Si p(dato) es una letra entonces

[ p(dato) ← mayúscula(p(dato))

p ← p(sig)

De lo contrario

[ Mensaje ('Lista vacía...')
```

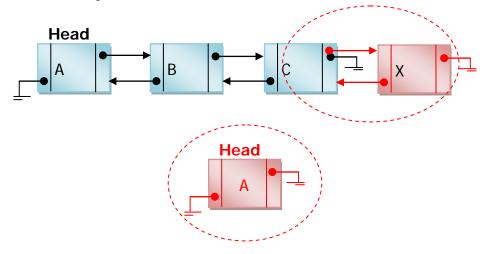
```
void lista_doble_lineal::mayusculas()
{
   nodo p;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      while (p!=NULL)
      {
        if (p->dato>='a' && p->dato <= 'z')
            p->dato -=32;
        p = p->sig;
      }
   }
   else
   cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

4.5 Insertar al final

Diseñar un algoritmo que permita Insertar un nodo al final de una lista doble lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía es necesario recorrer toda la lista para ubicarse en el último nodo, crear el nuevo nodo y ligar el nuevo nodo con el último nodo y el último nodo con el nuevo nodo. Si la lista está vacía, se crea el primer nodo de la lista ubicando a *head* en el nuevo nodo y se les asigna el valor nulo a las ligas.



```
Nuevo(p)
Leer (p(dato))
p(sig) ← null
Si head <> null entonces
q ← head
Mientras q(sig) <> null
q ← q(sig)
q(sig) ← p
p(ant) ← q
De lo contrario
head ← p
p(ant) ← null
```

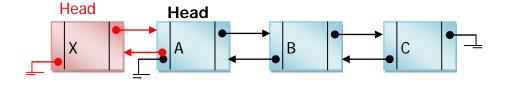
```
void lista_doble_lineal::insertar_final()
{
    nodo p,q;
    p = nuevo();
    cout << "p(dato) = ";
    cin >> p->dato;
    p->sig= NULL;
    if (head != NULL)
    {
        q = head;
        while (q->sig != NULL)
        q = q->sig;
        q->sig = p;
        p->ant = q;
    }
    else
    {
        head = p;
        p->ant = NULL;
    }
}
```

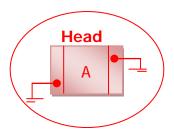
4.6 Insertar al inicio

Diseñar un algoritmo que permita Insertar un nodo al inicio de una lista doble lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía se crea el nuevo nodo y se liga con el primer nodo de la lista y *head* se mueve al nuevo nodo. Si la lista está vacía, se crea el primer nodo de la lista ubicando a *head* en el nuevo nodo y se les asigna el valor de nulo a las ligas.





```
Nuevo(p)

Leer (p(dato))

p(ant) ← null

p(sig) ← head

Si head <> null entonces

[ head(ant) ← p

head ← p
```

```
void lista_doble_lineal::insertar_inicio()
{
   nodo p;
   p = nuevo();
   cout << "p(dato) = ";
   cin >> p->dato;
   p->ant = NULL;
   p->sig = head;
   if (head != NULL)
   head->ant = p;
   head = p;
}
```

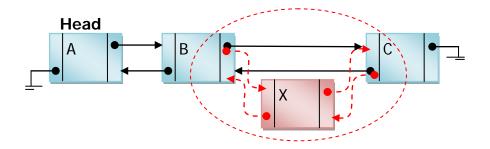
4.7 Insertar en cualquier posición

Diseñar un algoritmo que permita insertar un nodo en cualquier posición en una lista doble lineal.

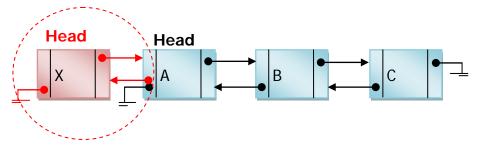
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos y si la posición en la que se desea insertar el nuevo es válida, es decir si es menor o igual al total de los nodos de la lista. Se deben consideran los casos siguientes:

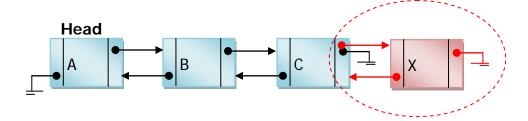
Caso 1: Insertar el nuevo nodo en una posición intermedia dentro de la lista.



Caso 2: Insertar el nuevo nodo al inicio de la lista. En este caso también se debe determinar si el nodo que se inserta es el primero de la lista, y en su caso, ubicar a head en dicho nodo.



Caso 3: Insertar el nuevo nodo al final de la lista.



```
Leer (posición)
p ← head
c ← 0
Mientras p <> null
      p \leftarrow p(sig)
      c ← c + 1
Si (posición > 0) y (posición <= c+1) entonces
      Nuevo (p)
      Leer (p(dato))
      Si pos = 1 entonces
             p(sig) ← head
             p(ant) ← null
             p(sig(ant)) 

p
             head ← p
      De lo contrario
             q ← head
             para i = 1 hasta pos - 1
              q \leftarrow q(sig)
             p(sig) \leftarrow q(sig)
             p(ant) + q
             q(sig) \leftarrow p
             Si p(sig) <> null entonces
               [p(sig(ant)) \leftarrow p
De lo contrario
      Mensaje ('Posición incorrecta...')
```

```
void lista_doble_lineal::insertar(int posicion)
{
   nodo p,q;
   int c,i;
   p = head;
   c = 0;
   while (p != NULL)
   {
      p = p->sig;
      c++;
   }
}
```

```
if ((posicion > 0) && (posicion <= c+1))
    p = nuevo();
    cout << "p(dato) = ";</pre>
    cin >> p->dato;
    if (posicion==1)
      p->sig = head;
        p->ant = NULL;
       p->sig->ant = p;
        head = p;
    else
        q = head;
        for(i=2; i<=posicion-1; i++)</pre>
            q = q->sig;
        p->sig = q->sig;
        p->ant = q;
        q->sig = p;
        if (p->sig != NULL)
          p->sig->ant = p;
else
     cout << "Posición Incorrecta...";</pre>
```

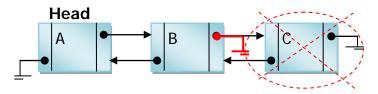
4.8 Borrar el último nodo

Diseñar un algoritmo que permita borrar el último nodo de una lista doble lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene al menos un elemento. Es necesario recorrer los nodos de la lista para ubicarse en la penúltima posición y eliminar el último nodo. En el caso de que la lista contenga únicamente un nodo, se elimina el nodo y se inicializa la variable *Head* en nulo.

Caso 1: La lista contiene al menos dos elementos y se elimina el último.



Caso 2: La lista contiene un solo nodo. En este caso es necesario inicializar el valor de head a nulo.

Head

```
Si head <> null entonces

p← head

Mientras p(sig) <> null

p← p(sig)

Si p = head entonces

head ← null

De lo contrario

p(ant(sig)) ← null

Eliminar(p)

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía')
```

```
void lista_doble_lineal::borrar_ultimo()
{
   nodo p;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      while (p->sig != NULL)
      {
            p = p->sig;
      }
      if (p == head)
            head = NULL;
      else
            p->ant->sig = NULL;
      delete(p);
   }
   else
      cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

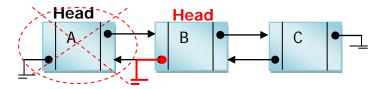
4.9 Borrar el primer nodo

Diseñar un algoritmo que permita borrar el primer nodo de una lista doble lineal.

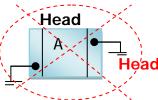
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene al menos un elemento. Si la lista contiene elementos se elimina el primer nodo de la lista, la variable *Head* se mueve al siguiente nodo de la lista y se actualiza el valor de anterior en nulo. En el caso de que la lista contenga únicamente un nodo, se elimina el nodo y se inicializa la variable *Head* en nulo.

Caso 1: La lista contiene al menos dos elementos. En este caso se elimina el primero y el head debe avanzar a la siguiente posición.



Caso 2: La lista contiene un solo nodo. En este caso es necesario inicializar el valor de head a nulo.



```
Si head <> null entonces

p← head
head ← head(sig)
Si head <> null entonces
head(ant)← null
Eliminar(p)
De lo contrario
Mensaje ('Lista vacía')
```

```
void lista_doble_lineal::borrar_inicio()
{
   nodo p;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      head = head->sig;
      if (head != NULL)
        head->ant = NULL;
      delete(p);
   }
   else
      cout << "No hay elementos";
}</pre>
```

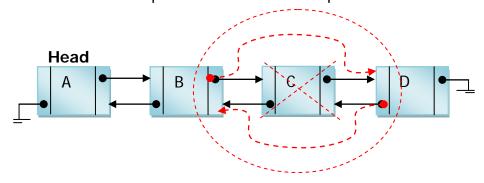
4.10 Borrar en nodo en cualquier posición

Diseñar un algoritmo que permita borrar un nodo en cualquier posición en una lista doble lineal.

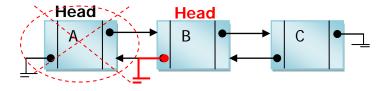
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos y la posición del elemento que se desea eliminar es válida. En el caso de que la lista contenga únicamente un nodo, se elimina el nodo y se inicializa la variable *Head* en nulo. Si la posición es la última o la primera se utilizan los algoritmos para eliminar el último o el primer nodo. Si la posición es intermedia es necesario ligar el nodo antecesor y el sucesor del nodo que se elimina.

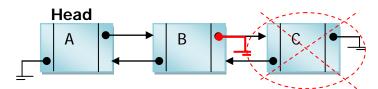
Caso 1: Borrar un nodo que se encuentre en una posición intermedia.



Caso 2: Borrar el primer nodo de la lista.



Caso 3: Borrar el último nodo de la lista.



```
Si head <> null entonces
      Leer (pos)
      p ← head
      c <del>(</del> 1
      Mientras (c <> pos) y (p <> null)
          - p \leftarrow p(sig)
          c <del>(</del> c + 1
      Si c = pos entonces
             Si \underline{p} = head entonces
                    head ← head (sig)
                    Si head <> null entonces
                       head(ant) ← null
             De lo contrario
                    p(ant(sig)) \leftarrow p(sig)
                    Si p(sig) <> null entonces
                       p(sig(ant)) \leftarrow p(ant)
             Eliminar (p)
      De lo contrario
        Mensaje ('Posición inválida...')
De lo contrario
      Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_doble_lineal::borrar(int posicion)
{
  nodo p;
  int c;
  if (head != NULL)
  {
    p = head;
    c = 1;
    while ((c != posicion) && (p != NULL))
    {
        p = p->sig;
        c++;
    }
    if (c==posicion)
    {
        c = posicion)
```

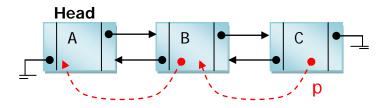
```
if (p==head)
{
    head = head->sig;
    if (head != NULL)
        head->ant = NULL;
}
else
{
    p->ant->sig = p->sig;
    if (p->sig != NULL)
        p->sig->ant = p->ant;
}
delete (p);
}
else
    cout << "Posición inválida...";
}
else
    cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

4.11 Desplegar invertida

Diseñar un algoritmo que permita desplegar el contenido de una lista doble lineal de forma inversa.

Análisis del problema

Para resolver este problema utilizando listas dobles lineales es necesario ubicar un apuntador en el último nodo de la lista y a partir de esa posición recorrer la lista hasta llegar al primer nodo. Se tiene que verificar si la lista contiene nodos. Esta operación se vuelve más sencilla en una lista doble que en una sencilla debido a que cada nodo apunta además del nodo sucesor al nodo antecesor.



```
Si head <> null entonces

p← head

Mientras p(sig) <> null

p← p(sig)

Mientras p <> null

Desplegar (p(dato))

p← p(ant)

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía')
```

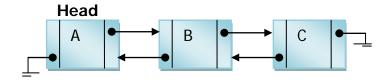
```
void lista_doble_lineal::desplegar_invertida()
{
   nodo p;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      while (p->sig != NULL)
      p = p->sig;
      while (p != NULL)
      {
        cout << p->dato;
        p = p->ant;
      }
   }
   else
   cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

4.12 Ordenar burbuja

Diseñar un algoritmo que permita ordenar una lista doble lineal utilizando el método de la burbuja.

Análisis del problema

Para la implementación del método de ordenación de la burbuja se requieren dos ciclos anidados para ir comparando los elementos y hacer los intercambios que sean necesarios.



```
Si head <> null entonces

p ← head

Mientras p(sig) <> null

q ← p(sig)

Mientras (q <> null)

Si (q(dato < p(dato) entonces

aux ← p(dato)

p(dato) ← q(dato)

q(dato) ← aux

q ← q(sig)

p ← p(sig)

De lo contrario

Mensaje ('No hay elementos...')
```

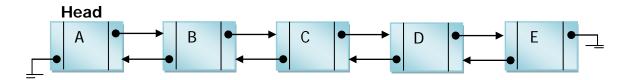
```
void lista_doble_lineal::burbuja()
 nodo p,q;
 char aux;
 if (head != NULL)
      p = head;
      while (p->sig != NULL)
          q = p->sig;
          while (q != NULL)
              if (q->dato < p->dato)
                  aux = p->dato;
                  p->dato = q->dato;
                  q->dato = aux;
              q = q - sig;
          p = p->sig;
  else
      cout << "No hay elementos";</pre>
```

4.13 Invertir una lista

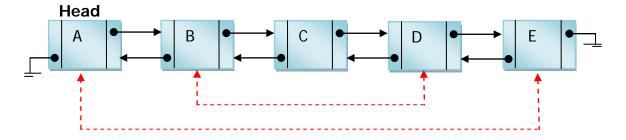
Diseñar un algoritmo que permita invertir los nodos de una lista doble lineal.

Análisis del problema

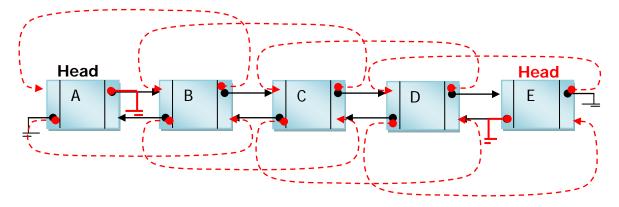
La operación de invertir una lista puede hacerse de dos maneras: la primera intercambiando únicamente los datos y la segunda dejando los datos en la posición de memoria en la que se encuentran y cambiar el ligado de los nodos para que la lista quede invertida.



Solución 1: Moviendo datos.



Solución 2: Moviendo ligas.



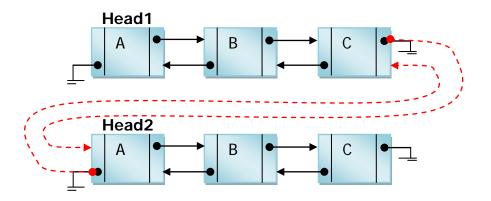
```
void lista_doble_lineal::invertir()
  nodo p,q,r,aux;
   if ((head != NULL) && (head->sig != NULL))
       p = head;
       while (p->sig != NULL)
          p = p->sig;
       r = p;
       while (p != NULL)
           q = p->ant;
           aux = p->sig;
           p->sig = p->ant;
           p->ant = aux;
           p = q;
       head = r;
   else
       cout << "No hay suficientes elementos";</pre>
```

4.14 Concatenar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita concatenar los nodos de dos listas dobles lineales.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario verificar que las dos listas contengan elementos. Se recorre la primera lista hasta el último nodo y se liga con el primer nodo de la segunda lista y la liga anterior del primer nodo de la segunda lista se liga con el último nodo de la primera lista.



```
Si head1 <> null y head2 <> null entonces

p ← head1

Mientras p(sig) <> null

p ← p(sig)

p(sig) ← head2

head2(ant) ← p

head ← head1

De lo contrario

Mensaje ('No hay listas...')
```

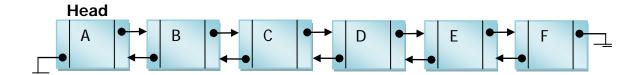
```
void lista_doble_lineal::concatenar(lista_doble_lineal &b)
{
    nodo p;
    if (head != NULL && b.head != NULL)
    {
        p = head;
        while (p->sig != NULL)
            p = p->sig;
        p->sig = b.head;
        b.head->ant = p;
        b.head = NULL;
    }
    else
    cout << "No hay listas";
}</pre>
```

4.15 Eliminar n número de nodos

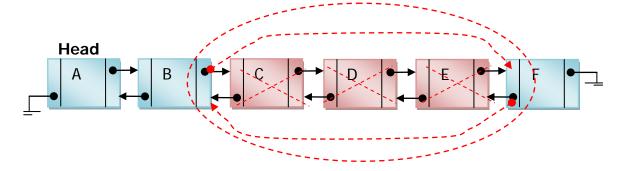
Diseñar un algoritmo que permita eliminar n número de nodos a partir de una posición x en una lista doble lineal.

Análisis del problema

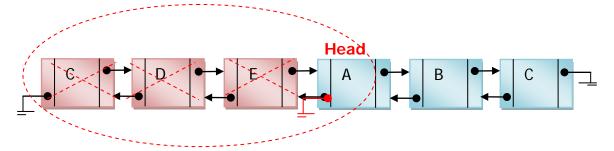
Para resolver este problema es necesario contar con el valor de n y x. Se tiene que verificar si la lista contiene suficientes elementos para llevar a cabo la operación, es decir, si existe la posición a partir de la cual se van a eliminar elementos y suficientes nodos para cumplir con el valor de n.



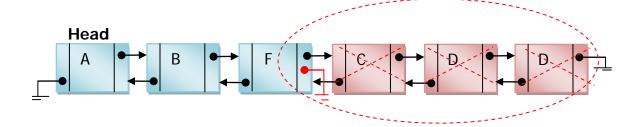
Caso 1: Los nodos a eliminar se encuentran en una posición intermedia dentro de la lista.



Caso 2: Los nodos a eliminar se encuentran al inicio de la lista.



Caso 3: Los nodos a eliminar se encuentran al final de la lista.



```
Si head <> null
      Leer (x,n)
      c <del>(</del> 1
      p ← head
      Mientras p(sig) <> null
             p \leftarrow p(sig)
             c ← c + 1
      Si(x+n) \le c entonces
             p← head
             Si x = 1 entonces
                    j ← 0
                    Mientras j <> n
                           head ← head(sig)
                           head(ant) ← null
                           Eliminar(p)
                           p ← head
                           j ← j + 1
              De lo contrario
                    i← 2
                    Mientras i <> x entonces
                          i ← i + 1
                          p ← p(sig)
                    j ← 1
                    Mientras j <> n
                           q \leftarrow p(sig)
                           p(sig) \leftarrow q(sig)
                           Si q(sig) <> null entonces
                                  q(sig(ant)) ← p
                           Eliminar(q)
                           j \leftarrow j + 1
      De lo contrario
             Mensaje ('Error en los valores')
De lo contrario
      Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_doble_lineal::eliminar_subcadena(int n, int x)
   nodo p,q;
    int c,i,j;
    if (head != NULL)
       c = 1;
        p = head;
        while (p->sig != NULL)
           p = p->sig;
           C++;
        if ((x+n-1) <=c)
            p = head;
            if (x==1)
                j = 0;
                while (j!= n)
                    head = head->sig;
                    head->ant = NULL;
                    delete(p);
                    p=head;
                    j++;
            else
                i = 2i
                while (i!=x)
                    i++;
                   p = p->sig;
                 j = 0;
                while (j!=n)
                    q = p->sig;
                    p->sig = q->sig;
                    if (q->sig != NULL)
```

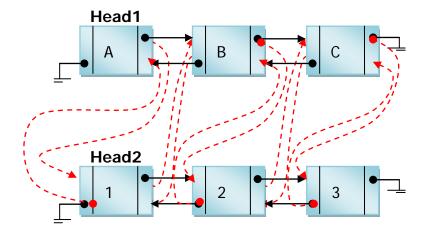
4.16 Intercalar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita Intercalar los nodos de dos listas dobles lineales.

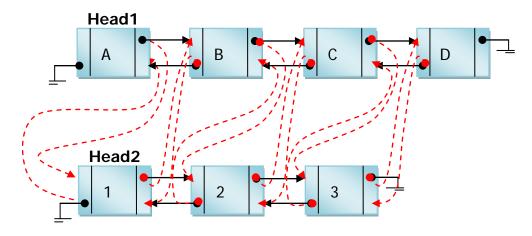
Análisis del problema

La operación de intercalar dos listas se lleva a cabo recorriendo ambas listas al mismo tiempo. Es necesario verificar si las dos listas contienen elementos y comparar el tamaño de cada una de las listas. La solución debe contemplar que las listas no necesariamente tendrán el mismo tamaño.

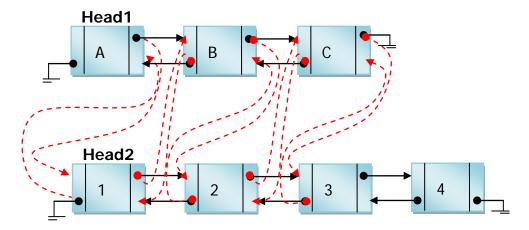
Caso 1: Las dos listas tienen el mismo tamaño.



Caso 2: El tamaño de la primera lista es mayor al tamaño de la segunda lista.



Caso 3: El tamaño de la segunda lista es mayor al tamaño de la primera lista.



```
Si head1 <> null y head2 <> null entonces
       p ← head1, q ← head2
       Mientras (p(sig) <> null) y (q(sig) <> null)
              r \leftarrow q(sig)
              q(sig) \leftarrow p(sig)
              p(sig(ant)) \leftarrow q
              p(sig) \leftarrow q
              q(ant) ←p
              p \leftarrow q(sig)
             q \leftarrow r
       Si p(sig) <> null y q(sig) = null entonces
              q(sig) \leftarrow p(sig)
              p(sig(ant)) 

q
              p(sig) \leftarrow q
              q(ant) ← p
       De lo contrario
            _ p(sig) <del>←</del> q
              q(ant) ← p
De lo contrario
```

```
void lista_doble_lineal::intercalar(lista_doble_lineal
&a)
{
    nodo p,q,r;
    if (head != NULL && a.head != NULL)
    {
        p = head;
        q = a.head;
        while (p->sig != NULL && q->sig != NULL)
        {
            r = q->sig;
            q->sig = p->sig;
            p->sig->ant = q;
```

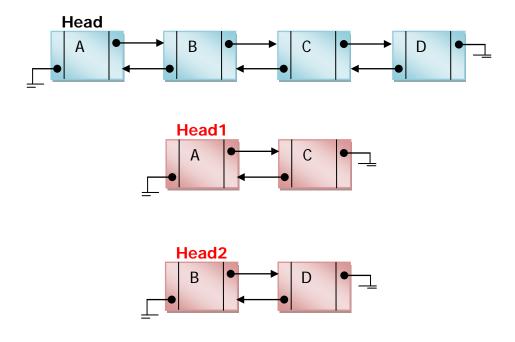
4.17 Particionar una lista

Diseñar un algoritmo que permita particionar los nodos de una lista doble lineal.

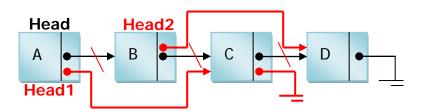
Análisis del problema

La operación de particionar una lista consiste en que tomando como base una lista doble lineal se construyen dos listas dobles lineales pasando los elementos que se encuentren en una posición impar a la primera lista y los elementos que se encuentren en una posición par se pasan a la segunda lista. La solución de este problema se puede hacer de dos maneras:

Solución 1: Crear cada uno de los nodos de las dos nuevas listas y copiar los datos que se encuentren en la lista original a la lista que le corresponda, y al final eliminar todos los nodos de la lista original.



Solución 2: En esta solución no es necesario crear y eliminar nodos, lo único que se hace es ligar todos los nodos que se encuentran en una posición impar para formar la primera de las listas y todos los nodos que se encuentran en una posición par para formar la segunda de las listas.



Solución 1

```
Si head <> null y head(sig) <> null entonces
      p ← head
      q ← head(sig)
      Mientras p <> null
            Nuevo (r)
            r(dato) ← p(dato)
            Si head1 = null entonces
                   head1 ← r
                   rr ← head1
                   rr(ant) ← null
            de lo contrario
                   rr(sig) ← r
                   r(ant) ← rr
                   rr ← r
            rr(sig) ← null
            Si q<> null entonces
                   Nuevo (s)
                   s(dato) \leftarrow q(dato)
                   Si head2 = null entonces
                         head2 ← s
                         ss ← head2
                         ss(ant) ← null
                   de lo contrario
                         ss(sig) \leftarrow s
                         s(ant) ← ss
                         ss \leftarrow s
                   ss(sig) ← null
            Si q<>null entonces
                   p \leftarrow q(sig)
                   Sip <> null entonces
                    De lo contrario
                        q ← null
            De lo contrario
                   p = null
      p ← head
      Mientras p <> null
            head ← head(sig)
            Eliminar (p)
            p ← head
De lo contrario
     Mensaje (No hay suficientes nodos para particionar)
```

Solución 2

```
Si head <> null y head(sig) <> null entonces
      head1 ← head
      head2 ← head(sig)
      p ← head1
      p(ant) ← null
      q ← head2
      q(ant) ← null
      Mientras q <> null
             p(sig) \leftarrow q(sig)
             Si q(sig) <> null entonces
               q(sig(ant)) \leftarrow p
             p \leftarrow q
             q \leftarrow q(sig)
      p(sig) \leftarrow null
De lo contrario
     Mensaje (No hay suficientes nodos para particionar)
```

```
void lista_doble_lineal::particionar(lista_doble_lineal
&a, lista_doble_lineal &b)
{
   nodo p,q,r,rr,s,ss;
   if (head != NULL && head->sig != NULL)
   {
      p = head;
      q = head->sig;
      while (p != NULL)
      {
            r = nuevo();
            r->dato = p->dato;
            if (a.head == NULL)
            {
                  a.head = r;
                  rr->ant = NULL;
      }
}
```

```
else
        rr->sig = r;
        r->ant = rr;
        rr = r;
     rr->sig = NULL;
    if (q!=NULL)
        s = nuevo();
        s->dato = q->dato;
        if (b.head == NULL)
           b.head = s;
            ss = b.head;
            ss->ant = NULL;
       else
            ss->sig= s;
            s->ant = ss;
            ss = s;
        ss->sig = NULL;
     if (q!=NULL)
        p = q->sig;
        if (p != NULL)
        q = p->sig;
        else
        q = NULL;
     else
     p = NULL;
p = head;
while (p != NULL)
   head = head->sig;
   delete (p);
   p = head;
```

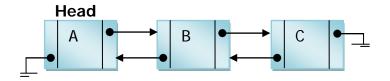
```
else
    cout << "No hay suficientes nodos...";
}</pre>
```

4.18 Buscar un elemento

Diseñar un algoritmo que permita buscar un elemento x en una lista doble lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del elemento x, recorrer toda la lista desde el primer nodo y comparar el valor de cada nodo que se va recorriendo con el valor del elemento x, hasta que se encuentre el nodo con el valor de x o que se acabe la lista.



```
Si head <> null

existe ← falso

Leer (dato)

p ← head

Mientras p<>null y existe = falso

Si p(dato) = dato

existe ← verdadero

p ← p(sig)

Si existe = verdadero entonces

Mensaje (Si se encuentra el elemento x)

De lo contrario

Mensaje (No se encuentra el elemento x)

De lo contrario

Mensaje (Lista vacía)
```

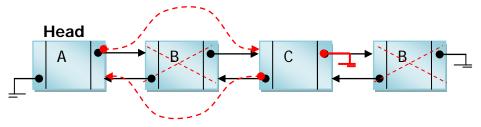
```
int lista_doble_lineal::buscar(char valor)
  nodo p;
   int existe;
   if (head != NULL)
     existe = false;
      p=head;
       while (p!=NULL && existe == false)
          if (p->dato == valor)
           existe = true;
           p = p->sig;
       if (existe)
           cout << "Si se encuentra el elemento";</pre>
       else
           cout << "No se encuentra el elemento";</pre>
   else
   cout << "Lista vacía...";
   return (existe);
```

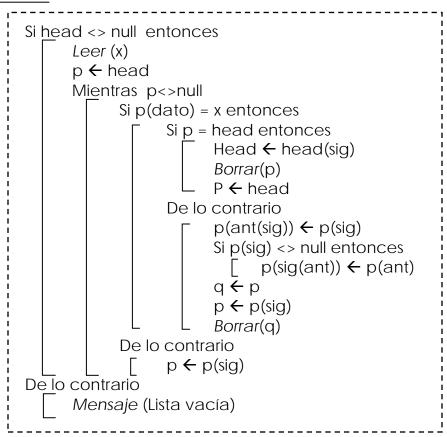
4.19 Eliminar repeticiones

Diseñar un algoritmo que permita eliminar todas las repeticiones del elemento x en una lista doble lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del elemento x, recorrer toda la lista desde el primer nodo y comparar el valor de cada nodo que se va recorriendo con el valor del elemento x. Si al comparar los elementos existe una coincidencia entonces se elimina el nodo, y es necesario ligar el nodo antecesor con el nodo sucesor.





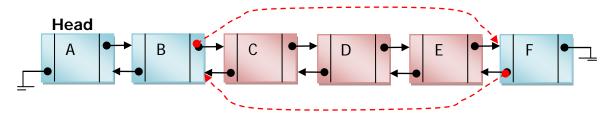
```
void lista_doble_lineal::eliminar_repetidos(char
valor)
   nodo p,q;
    if (head != NULL)
        p = head;
        while (p!= NULL)
            if (p->dato == valor)
                if (p==head)
                    head = head->sig;
                    delete(p);
                    p = head;
                else
                    p->ant->sig = p->sig;
                    if (p->sig != NULL)
                    p->sig->ant = p->ant;
                    q = p;
                    p = p->sig;
                    delete(q);
            else
                p = p - sig;
    else
        cout << "Lista vacía...";
```

4.20 Eliminar subcadena

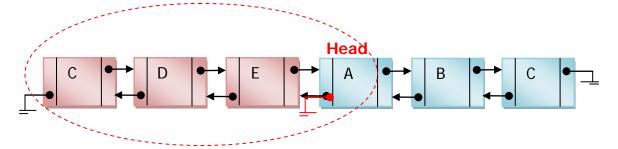
Diseñar un algoritmo que permita eliminar una subcadena de la lista doble lineal.

Análisis del problema

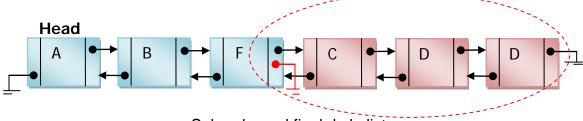
Para resolver este problema es necesario contar con el valor de la subcadena que se va a eliminar y calcular su tamaño. Se tiene que verificar si la lista contiene suficientes elementos para llevar a cabo la operación. Se localiza el inicio de la subcadena y se eliminan los nodos que forman parte de la subcadena. Es necesario validar si la subcadena está al inicio de la lista, porque en ese caso, es necesario mover la variable head al final de la subcadena.



Subcadena en una posición intermedia



Subcadena al inicio de la lista



Subcadena al final de la lista

```
Valida los casos:
Si head <> null
   Leer (subcadena)

☑ Si no hay

   c ← 1, p ← head, tam ← tamaño(subcadena)
                                                                elementos
   Mientras p(sig) <> null

☑ Si hay un

                                                                solo
      p \leftarrow p(sig)
                                                                elemento
    _ c ← c + 1

☑ Si hay más

   Si c > tam entonces
       p← head, borrado ← falso
       Mientras (p <> null) y (borrado = falso)
         Si p(dato) = subcadena[1] entonces
                q ← p, i←0, igual ← verdadero
                Mientras i < tam-1 y igual = verdadero y q<> null
                       q \leftarrow q(sig)
                       i ← i+1
                       Si q <> null entonces
                          Si q(dato) <> subcadena[i] entonces

    □ igual ← falso

                       De lo contrario
                       [ igual ← falso
                Si igual = verdadero entonces
                       Si p = head entonces
                             head \leftarrow q(sig)
                             Mientras p<> head
                                    q \leftarrow p(siq)
                                    eliminar(p)
                                    p \leftarrow q
                       De lo contrario
                             r ← head
                             Mientras r(sig) <> p
                                \Gamma \leftarrow r(sig)
                             r(sig) \leftarrow q(sig)
                             Mientras p<>q
                                    r \leftarrow p(sig)
                                    eliminar(p)
                                    p←r
                              Eliminar(p)
                       borrado ← verdadero
       ∟p←p(liga)
       Si borrado = falso entonces
        L Mensaje ('Subcadena no existe')
   De lo contrario
```

```
void lista_doble_lineal::eliminar_subcadena(char *valor)
   nodo p,q,r;
   int i,c,tam,borrado,igual;
   c = 1;
   p = head;
    tam = strlen(valor);
    if (head != NULL)
       while (p->sig != NULL)
           p = p->sig;
            C++;
        if (c >= tam)
           p = head;
            borrado = false;
            while (p!= NULL && borrado == false)
                if (p->dato == valor[0])
                    q = p;
                    i = 0;
                    igual = true;
                    while (i < tam-1 && igual && q!= NULL)
                        q = q->sig;
                        i++;
                        if (q != NULL)
                            if (q->dato != valor[i])
                          igual = false;
                        else
                            igual = false;
                   if (igual)
                        if (p== head)
```

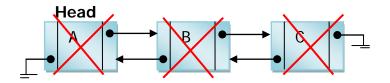
```
head = q - sig;
                            while (p!=head)
                                q = p->sig;
                                delete(p);
                                p=q;
                            if (c!=tam)
                                head->ant = NULL;
                    else
                        r = head;
                        while (r->sig != p)
                        r = r->sig;
                        r->sig = q->sig;
                        if (q->sig != NULL)
                            q->sig->ant = r;
                        while (p!=q)
                            r=p->sig;
                            delete(p);
                            p=r;
                        delete(p);
                    borrado=true;
            if (p!=NULL)
              p=p->sig;
        if (borrado == false)
          cout << "Subcadena no existe...";</pre>
    else
        cout << "Subcadena mayor que la lista...";</pre>
else
  cout << "Lista vacía";
```

4.21 Borrar una lista

Diseñar un algoritmo que permita borrar todos los elementos de una lista doble lineal.

Análisis del problema

Para eliminar todos los nodos de la lista se recorre toda la lista desde el primer nodo hasta llegar al valor nulo, y antes de avanzar hacia el siguiente nodo el head se mueve al nodo sucesor y se elimina el nodo.



Solución en pseudocódigo

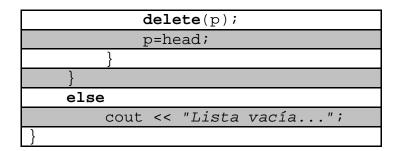
```
Si head <> null entonces

p ← head

Mientras p <> null
head ← head(sig)
Eliminar (p)
p ← head

De lo contrario
Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_doble_lineal::eliminar()
{
    nodo p;
    if (head != NULL)
    {
        p = head;
        while (p != NULL)
        {
            head = head->sig;
        }
}
```



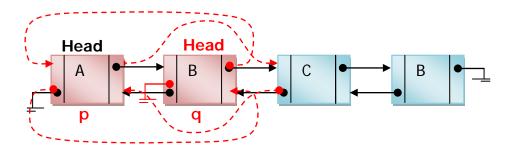
4.22 Ordenar burbuja intercambiando ligas

Diseñar un algoritmo que permita ordenar una lista doble lineal con el método de la burbuja, intercambiando las ligas.

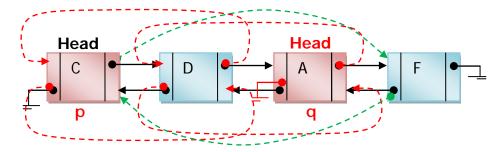
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con al menos dos nodos. Al intercambiar las ligas los valores no cambiaran de localidad de memoria. El método de la burbuja funciona comparando el primer elemento de la lista con el resto de los elementos, en caso de que sea necesario se realiza el intercambio, posteriormente se avanza hacia el segundo elemento para compararlo con el resto y así sucesivamente hasta terminar de comparar todos los elementos. Es necesario considerar cuatro casos posibles cuando se realice un intercambio:

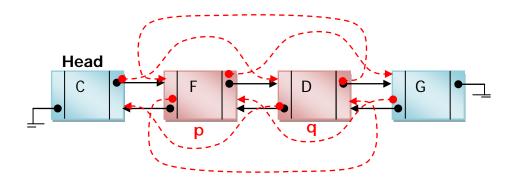
Caso 1: El nodo con el elemento mayor se encuentra al inicio de la lista y este nodo está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



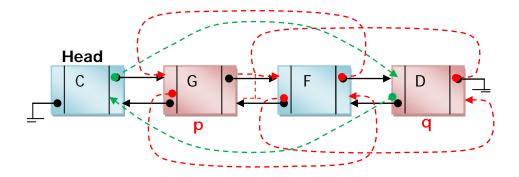
Caso 2: El nodo con el elemento mayor se encuentra al inicio de la lista y este nodo no está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



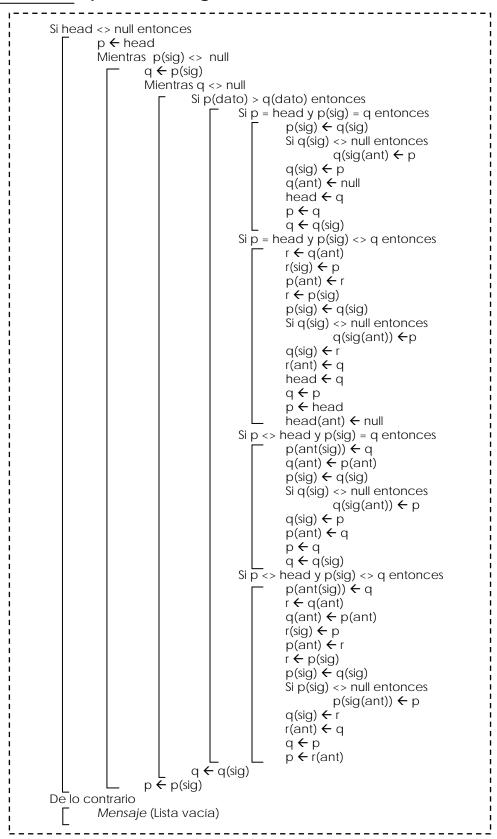
Caso 3: El nodo con el elemento mayor se encuentra en una posición distinta al inicio de la lista y este nodo está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



Caso 4: El nodo con el elemento mayor se encuentra en una posición distinta al inicio de la lista y este nodo no está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



193



```
void lista_doble_lineal::burbuja_ligas()
   nodo p,q,r;
    if (head != NULL)
     p = head;
     while (p->sig != NULL)
         q = p->sig;
          while (q != NULL)
              if (p->dato > q->dato)
                  if (p==head && p->sig==q)
                      p->sig = q->sig;
                      if (q->sig !=NULL)
                         q->sig->ant = p;
                      q->sig = p;
                     head = q;
                      p = q;
                      q = q->sig;
                  else
                    if (p==head && p->sig != q)
                      r = q-ant;
                     r->sig = p;
                     p->ant = r;
                      r = p->sig;
                      p->sig = q->sig;
                      if (q->sig != NULL)
                      q->sig->ant = p;
                      q->sig = r;
                      r->ant = q;
                      head = q;
```

```
q = p;
           p = head;
            head->ant = NULL;
         else
            if (p!=head && p->sig == q)
               p->ant->sig = q;
               q->ant = p->ant;
               p->sig = q->sig;
               if (q->sig != NULL)
                q->sig->ant = p;
               q->sig = p;
               p->ant = q;
               p = q;
               q= q->sig;
            else
               if (p!=head && p->sig != q)
                 p->ant->sig = q;
                 r = q->ant;
                  q->ant = p->ant;
                  r->sig = p;
                  p->ant = r;
                  r = p->sig;
                  p->sig = q->sig;
                  if (p->sig != NULL)
                     p->sig->ant = p;
                  q->sig = r;
                  r->ant = q;
                  q = p;
                  p = r->ant;
    q = q->sig;
p = p->sig;
```

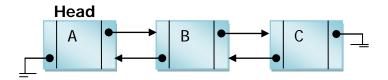
```
}
else
cout << "Lista vacía...";
}</pre>
```

4.23 Buscar posición

Diseñar un algoritmo que permita devolver en qué posición se encuentra un carácter en una lista doble lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del carácter que se buscará en la lista, recorrer toda la lista comparando el valor de cada nodo con el valor del carácter hasta encontrar el final de la lista o hasta que se encuentre el carácter.



```
Si head <> null entonces

Leer (valor)
p ← head
pos ← 1
Mientras ((p(sig) <> null) o (p(dato) <> valor))
p ← p(sig)
pos ← pos + 1
Si p(dato) = valor entonces
Mensaje ('Posición = ', pos)
De lo contrario
Mensaje ('El valor no se encuentra en la lista')
De lo contrario
Mensaje ('Lista vacía...')
```

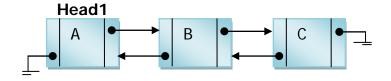
```
int lista_doble_lineal::posicion(char valor)
{
    nodo p;
    int pos;
    if (head != NULL)
    {
        p = head;
        pos = 1;
        while (p->sig != NULL && p->dato != valor)
        {
            p = p->sig;
            pos++;
        }
        if (p->dato != valor)
            pos = 0;
        }
        return pos;
}
```

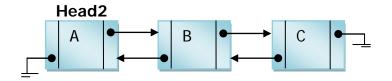
4.24 Comparar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita comprobar si dos listas dobles lineales son exactamente iguales.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer ambas listas al mismo tiempo para ir comparando nodo por nodo su valor. Antes de iniciar el recorrido se puede verificar si la longitud de ambas listas es la misma, en caso de que no sea la misma longitud se puede asumir que las listas son diferentes.





```
Si head1 <> null y head2 <> null entonces

p ← head1
q ← head2
igual ← verdadero

Mientras igual = verdadero y p <> null y q<> null

Si p(dato) <> q(dato) entonces

[ igual ← falso
p ← p(sig)

q ← q(sig)

Si igual = verdadero entonces
[ Mensaje ('Listas iguales')

De lo contrario
[ Mensaje ('Las listas no son iguales')

De lo contrario
[ Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
int lista_doble_lineal::comparar(lista_doble_lineal a)
{
   nodo p,q;
   int igual;
   if (head != NULL && a.head != NULL)
   {
      if (tamano() == a.tamano())
      {
           p = head;
           q = a.head;
           igual = true;
```

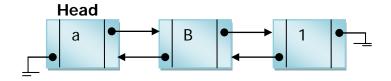
```
while (igual && (p!= NULL && q!=NULL))
{
    if (p->dato != q->dato)
        igual = false;
        p = p->sig;
        q = q->sig;
    }
}
else
    igual = false;
}
else
    cout << "Listas vacías...";
    return igual;
}</pre>
```

4.25 Reemplazar texto

Diseñar un algoritmo que permita reemplazar parte de una lista doble lineal por otro texto.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario calcular el tamaño de la lista y el tamaño del texto que se va a reemplazar, para determinar si es posible que a partir de la posición que se indique se pueda llevar a cabo la operación. En caso de que los valores sean correctos, se ubica un apuntador en la posición en donde se hará el reemplazo y se inicia con el reemplazo.



```
Si head <> null
      Leer (pos)
      Leer (texto)
      n ← tamaño(texto)
      c <del>(</del> 1
      p ← head
      Mientras p(sig) <> null
             p \leftarrow p(sig)
             c ← c + 1
      Si (pos+n) <= c entonces
             p← head
             i = 1
             Mientras i <> pos entonces
                  i ← i + 1
                    p \leftarrow p(sig)
             j ← 1
             Mientras j <> n
                    p(dato) ← texto[j]
                    p \leftarrow p(sig)
                  j ← j + 1
      De lo contrario
             Mensaje ('Error en los valores')
De lo contrario
   Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_doble_lineal::reemplazar(int pos, char *valor)
{
    nodo p;
    int n,c,i,j;
    if (head != NULL)
    {
        n = strlen(valor);
        c = 1;
        p = head;
        while (p->sig != NULL)
```

```
p = p->sig;
       C++;
    if ((pos+n-1) <= c)
       p = head;
        i = 1;
        while (i!=pos)
          i++;
          p = p->sig;
        j = 0;
       while (j!=n)
        p->dato = valor[j];
           p = p->sig;
           j++;
    else
       cout << "Error en los valores...";</pre>
else
   cout << "Lista vacía...";</pre>
```

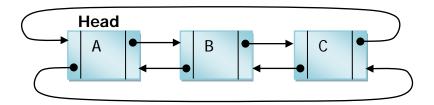
[Capítulo]

5

Listas Dobles Circulares

5 Listas Dobles Circulares

La característica principal de una lista doble circular es que la liga siguiente del último nodo apunta hacia el primer nodo de la lista y la liga anterior del primer nodo apunta hacia el último nodo de la lista. El valor nulo solo se utiliza cuando la lista está vacía.



El nodo de una lista doble circular debe contener como mínimo tres campos: uno para almacenar la información y otros dos para guardar la dirección de memoria del nodo antecesor y sucesor. En la figura se puede apreciar la estructura del nodo para una lista doble.



Para definir la estructura del nodo en C++ se hace lo siguiente:

```
struct apuntador
{
   char dato;
   apuntador *sig;
   apuntador *ant;
};
```

Para simplificar la asignación de memoria se utiliza la siguiente función:

```
nodo nuevo()
{
  nodo p;
  p = new struct apuntador;
  return p;
}
```

Se presenta la clase lista_doble_circular, la cual incluye la variable head y los métodos de las operaciones que se desarrollan en este capítulo para el manejo de las listas dobles circulares.

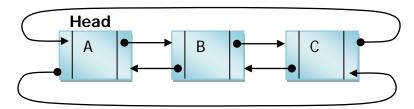
```
class lista_doble_circular
 nodo head;
 public:
   lista_doble_circular();
  void crear();
  void desplegar();
  void mayusculas();
  int tamano();
  void insertar final();
  void insertar_inicio();
  void insertar(int posicion);
  void borrar_ultimo();
  void borrar inicio();
  void borrar(int posicion);
  void desplegar_invertida();
  void burbuja();
  void invertir();
  void concatenar(lista_doble_circular &b);
   void eliminar subcadena(int n, int x);
  void intercalar(lista_doble_circular &a);
   void particionar(lista_doble_circular &a,
        lista_doble_circular &b);
   int buscar(char valor);
   void eliminar_repetidos(char valor);
   void eliminar();
   int posicion(char valor);
   int comparar(lista doble circular a);
  void burbuja_ligas();
  void reemplazar(int pos, char *valor);
   void eliminar subcadena(char *valor);
};
```

5.1 Crear una lista

Diseñar un algoritmo que permita crear una lista doble circular con n número de nodos.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario la utilización de un ciclo que estará generando cada uno de los nodos que formaran parte de la lista. Es necesario introducir la información de cada uno de los nodos dentro del ciclo. Al final se liga el último nodo con el primer nodo de la lista y el primer nodo con el último nodo de la lista.



```
Si head = null entonces
    Repite
          Nuevo (p)
          Leer (p(dato))
          Si head = null entonces
                head ← p
                p(ant) ← head
                p(sig) ← head
          De lo contrario
                p(ant) ← head(ant)
                p(ant(sig)) ← p
                p(sig) ← head
                head(ant) ← p
          Leer (otro)
   _ Hasta (otro = NO)
De lo contrario
   Mensaje ('Lista ya contiene elementos...')
```

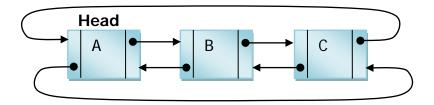
```
void lista_doble_circular::crear()
 nodo p;
 char otro;
 do
   p=nuevo();
    cout << "p(dato) = ";
    cin >> p->dato;
    if (head == NULL)
       head = p;
       p->ant = head;
       p->sig = head;
    else
       p->ant = head->ant;
       p->ant->sig = p;
        p->sig = head;
        head->ant = p;
     cout << "Capturar otro nodo s/n ? " ;</pre>
     cin >> otro;
   while (otro == 's');
```

5.2 Recorrer una lista

Diseñar un algoritmo que permita desplegar el contenido de una lista doble circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía se recorre toda la lista desde el primer nodo donde se encuentra *head*. En una lista doble circular no existe el valor nulo, entonces para encontrar el final de la lista es necesario hacer referencia al primer nodo de la lista y tomar en cuenta esto para la condición del ciclo que recorrerá toda la lista.



```
Si head <> null entonces

p ← head
Repite

Desplegar (p(dato))

p ← p(sig)

Hasta (p= head)

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía...')
```

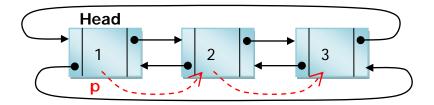
```
void lista_doble_circular::desplegar()
{
   nodo p;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      do
      {
        cout << p->dato;
      p = p->sig;
      } while (p!=head);
   }
   else
   cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

5.3 Calcular tamaño

Diseñar un algoritmo que permita determinar el tamaño de una lista doble circular.

Análisis del problema

Para calcular el tamaño de la lista es necesario recorrer todos los nodos de la lista desde el primer nodo hasta encontrar el último nodo de la lista. Para contar el total de nodos se utiliza un contador que se va incrementando cada vez que se avanza una posición.



```
Si head <> null entonces

p ← head
total ← 1
Mientras p(sig) <> head
p ← p(sig)
total ← total + 1

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía...')
```

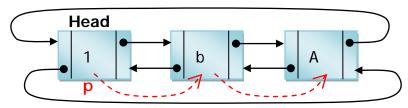
```
int lista_doble_circular::tamano()
{
   nodo p;
   int total;
   if (head != NULL)
   {
      p = head;
      total = 1;
      while (p->sig !=head)
      {
           p = p->sig;
           total++;
      }
   }
   else
      cout << "Lista Vacía";
   return total;
}</pre>
```

5.4 Convertir mayúsculas

Diseñar un algoritmo que permita convertir todos los elementos alfabéticos de una lista doble circular de minúsculas a mayúsculas.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer toda la lista desde el inicio, para ir comparando el valor del nodo y en caso de que sea una letra convertirla a mayúscula.



Solución en pseudocódigo

```
Si head <> null entonces

p ← head
Repite
Si p(dato) es una letra entonces
[p(dato) ← mayúscula(p(dato))
p ← p(sig)
Hasta p=head
De lo contrario
[Mensaje ('Lista vacía...')
```

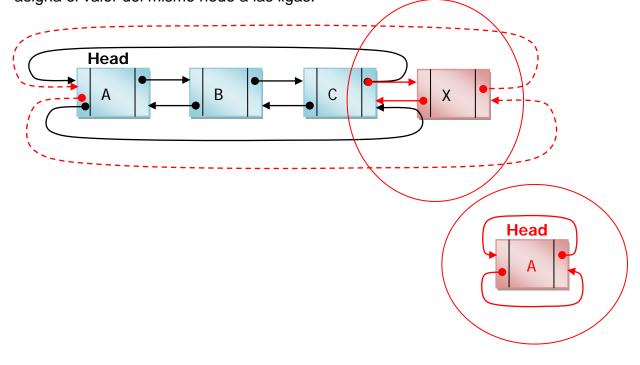
```
void lista_doble_circular::mayusculas()
{
  nodo p;
  if (head != NULL)
  {
    p = head;
    do
```

5.5 Insertar al final

Diseñar un algoritmo que permita Insertar un nodo al final de una lista doble circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía se crea el nuevo nodo y se liga el nuevo nodo con el último nodo y el primer nodo de la lista, el último nodo con el nuevo nodo y el primer nodo de la lista con el nuevo nodo. Si la lista está vacía, se crea el primer nodo de la lista ubicando a *head* en el nuevo nodo y se les asigna el valor del mismo nodo a las ligas.



```
Nuevo(p)

Leer (p(dato))

Si head <> null entonces

p(sig) ← head
p(ant) ← head(ant)
p(ant(sig)) ← p
head(ant) ← p

De lo contrario
head ← p
p(sig) ← p
p(ant) ← p
```

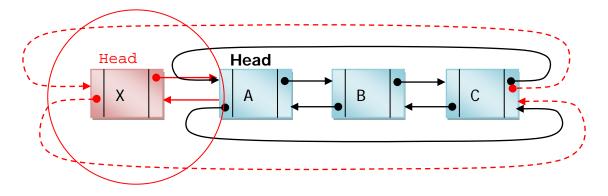
```
void lista_doble_circular::insertar_final()
{
    nodo p;
    p = nuevo();
    cout << "p(dato) = ";
    cin >> p->dato;
    if (head != NULL)
    {
        p->sig = head;
        p->ant = head->ant;
        p->ant->sig = p;
        head->ant = p;
    }
    else
    {
        head = p;
        p->sig = p;
        p->ant = p;
    }
}
```

5.6 Insertar al inicio

Diseñar un algoritmo que permita Insertar un nodo al inicio de una lista doble circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía se crea el nuevo nodo y se liga con el primer nodo de la lista y head se mueve al nuevo nodo. La liga anterior del nuevo nodo se deben ligar con el último nodo de la lista y la liga siguiente del último nodo se debe ligar con el nuevo nodo. Si la lista está vacía, se crea el primer nodo de la lista ubicando a head en el nuevo nodo y se les asigna el valor del mismo nodo a las ligas.



```
Nuevo(p)

Leer (p(dato))

Si head = null entonces

p(sig) ← p
p(ant) ← p

De lo contrario

p(sig) = head
p(ant) = head(ant)
head(ant(sig)) = p
p(sig(ant)) = p
head ← p
```

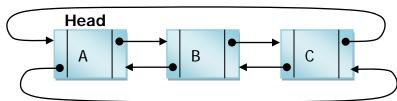
```
void lista_doble_circular::insertar_inicio()
{
    nodo p;
    p = nuevo();
    cout << "p(dato) = ";
    cin >> p->dato;
    if (head == NULL)
    {
        p->sig = p;
        p->ant = p;
    }
    else
    {
        p->sig = head;
        p->ant = head->ant;
        head->ant->sig = p;
        p->sig->ant = p;
    }
    head = p;
}
```

5.7 Insertar en cualquier posición

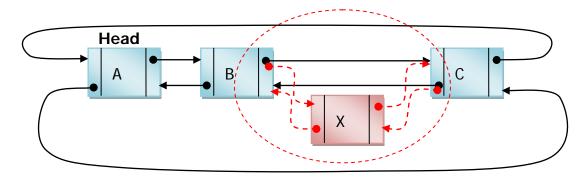
Diseñar un algoritmo que permita insertar un nodo en cualquier posición en una lista doble circular.

Análisis del problema

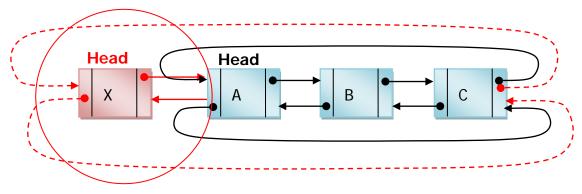
Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos y la posición en la que se desea insertar el nuevo nodo es válida, es menor o igual al total de los nodos de la lista. La solución debe contemplar los casos siguientes:



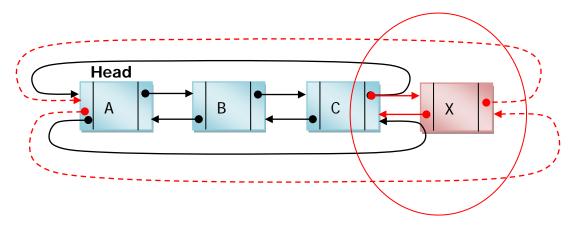
Caso 1: Insertar el nuevo nodo en una posición intermedia dentro de la lista.



Caso 2: Insertar el nuevo nodo al inicio de la lista. En este caso también se debe determinar si el nodo que se inserta es el primero de la lista, y en su caso, ubicar a head en dicho nodo y hacer que la liga siguiente del último nodo apunte hacia el nuevo nodo y la liga anterior del nuevo nodo apunte al último nodo de la lista.



Caso 3: Insertar el nuevo nodo al final de la lista y hacer que la liga del nuevo nodo apunte hacia el primer nodo de la lista donde se encuentra head.



```
Leer (posición)
p ← head
c ← 1
Mientras p(sig) <> head
      p \leftarrow p(sig)
      C \leftarrow C + 1
Si (posición > 0) y (posición <= c+1) entonces
      Nuevo (p)
      Leer (p(dato))
      Si pos = 1 entonces
             Si head <> null entonces
                    p(sig) ← head
                   p(ant) ← head(ant)
                    p(ant(sig)) 

p
                    head(ant) ← p
                   p(sig(ant)) ← p
             De lo contrario
                   p(sig) \leftarrow p
                   p(ant) ← p
             head ← p
      De lo contrario
             q ← head
             Para i = 1 hasta pos – 2
              q \leftarrow q(sig)
             p(sig) \leftarrow q(sig)
             p(ant) + q
             q(sig) \leftarrow p
             p(sig(ant)) 

p
De lo contrario
     Mensaje ('Posición incorrecta...')
```

```
void lista_doble_circular::insertar(int posicion)
{
   nodo p,q;
   int c,i;
   p = head;
   c = 1;
```

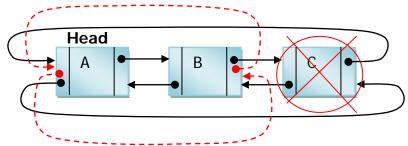
```
while (p->sig != head)
   p = p->sig;
   C++;
if ((posicion > 0) && (posicion <= c+1))
   p = nuevo();
    cout << "p(dato) = ";
    cin >> p->dato;
    if (posicion==1)
      if (head != NULL)
          p->sig = head;
           p->ant = head->ant;
           p->ant->sig = p;
           head->ant = p;
           p->sig->ant = p;
       else
          p->sig = p;
          p->ant = p;
       head = p;
    else
        q = head;
        for(i=1; i<=posicion-2; i++)</pre>
         q = q->sig;
        p->sig = q->sig;
        p->ant = q;
        q->sig = p;
        p->sig->ant = p;
else
     cout << "Posición Incorrecta...";</pre>
```

5.8 Borrar el último nodo

Diseñar un algoritmo que permita borrar el último nodo de una lista doble circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía se posiciona un apuntador en el último nodo, para lo cual no es necesario diseñar un ciclo ya que como es una lista circular el acceso a través de la liga anterior de *head* es directo. Cuando se elimina el nodo es necesario actualizar las ligas que apuntan al último y al primer nodo de la lista. Si la lista solo contiene un nodo se elimina dicho nodo y la variable *head* se inicializa con el valor nulo.



Solución en pseudocódigo

```
Si head <> null entonces

p ← head(ant)

Si p = head entonces

head ← null

De lo contrario

p(ant(sig)) ← head

head(ant) ← p(ant)

Eliminar(p)

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_doble_circular::borrar_ultimo()
{
  nodo p;
  if (head != NULL)
  {
```

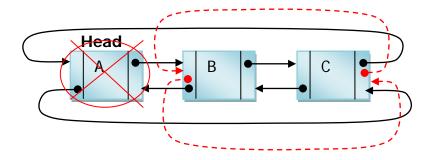
```
p = head->ant;
if (p == head)
{
    head = NULL;
}
else
{
    p->ant->sig = head;
    head->ant = p->ant;
}
delete(p);
}
else
    cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

5.9 Borrar el primer nodo

Diseñar un algoritmo que permita borrar el primer nodo de una lista doble circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos. Si la lista no está vacía se posiciona un apuntador en el primer nodo y el *head* se mueve al siguiente nodo. Cuando se elimina el nodo es necesario actualizar las ligas que apuntan al último y al primer nodo de la lista. Si la lista solo contiene un nodo se elimina dicho nodo y la variable *head* se inicializa con el valor nulo.



```
Si head <> null entonces

p← head
head ← head(sig)
Si head(sig) <> head entonces
head(ant)← p(ant)
head(ant(sig)) ← head
De lo contrario
head ← null
Eliminar(p)
De lo contrario
Mensaje ('Lista vacía...')
```

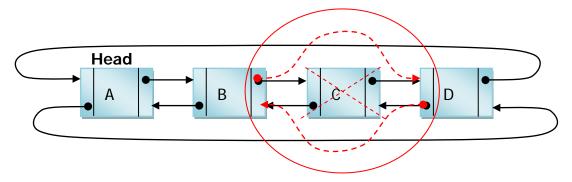
```
void lista_doble_circular::borrar_inicio()
{
   nodo p;
   if (head != NULL)
   {
      p= head;
      head = head->sig;
      if (head->sig != head)
      {
        head->ant = p->ant;
        head->ant->sig = head;
      }
      else
      {
        head = NULL;
      }
      delete(p);
   }
   else
      cout << "No hay elementos";
}</pre>
```

5.10 Borrar cualquier nodo

Diseñar un algoritmo que permita borrar un nodo en cualquier posición en una lista doble circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario determinar si la lista contiene elementos y la posición del elemento que se desea eliminar es válida. En el caso de que la lista contenga un solo nodo, se elimina el nodo y se inicializa la variable head en nulo. Si la posición es la última o la primera se utilizan los algoritmos para eliminar el último o el primero nodo. Si la posición es intermedia es necesario ligar el nodo antecesor y el sucesor del nodo que se elimina.



```
Si head <> null entonces
      Leer (pos)
      p ← head
      c <del>(</del> 1
      Mientras (c <> pos) y (p(sig) <> head)
            p \leftarrow p(siq)
            c ← c + 1
      Si c = pos entonces
            Si p = head entonces
                   Si head(sig) <> p entonces
                         head(ant(sig)) ← head(sig)
                         head(sig(ant)) ← head(ant)
                        head ← head (sig)
                   De lo contrario
                       head ← null
             Delo contrario
                   p(ant(sig)) \leftarrow p(sig)
                   p(sig(ant)) ← p(ant)
             Eliminar (p)
      De lo contrario
            Mensaje ('Posición inválida...')
De lo contrario
      Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_doble_circular::borrar(int posicion)
{
  nodo p;
  int c;
  if (head != NULL)
  {
    p = head;
    c = 1;
    while ((c != posicion) && (p->sig != head))
    {
        p = p->sig;
        c++;
    }
}
```

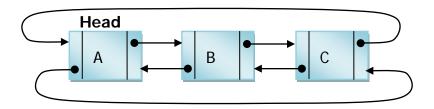
```
if (c==posicion)
      if (p==head)
          if (head->sig != p)
              head->ant->sig = head->sig;
              head->sig->ant = head->ant;
              head = head->sig;
          else
               head = NULL;
      else
           p->ant->sig = p->sig;
           p->sig->ant = p->ant;
      delete (p);
  else
               "Posición inválida...";
      cout <<
else
           "Lista Vacía";
  cout <<
```

5.11 Desplegar invertida

Diseñar un algoritmo que permita desplegar el contenido de una lista doble circular de forma inversa.

Análisis del problema

Para resolver este problema utilizando listas dobles circulares es necesario ubicar un apuntador en el último nodo de la lista y a partir de esa posición recorrer la lista hasta llegar al primer nodo. Se tiene que verificar si la lista contiene nodos.



```
Si head <> null entonces

p← head(ant)
Repite

Desplegar (p(dato))
p← p(ant)
Hasta p = head
De lo contrario
Mensaje ('Lista vacía')
```

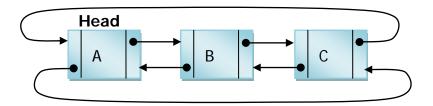
```
void lista_doble_circular::desplegar_invertida()
{
    nodo p;
    if (head != NULL)
    {
        p = head->ant;
        do
        {
            cout << p->dato;
            p = p->ant;
        }
        while (p != head);
        cout << p->dato;
        }
        else
        cout << "Lista Vacía";
}</pre>
```

5.12 Ordenar burbuja

Diseñar un algoritmo que permita ordenar una lista doble circular utilizando el método de la burbuja.

Análisis del problema

Para la implementación del método de ordenación de la burbuja se requieren dos ciclos anidados para ir comparando los elementos y hacer los intercambios que sean necesarios.



```
Si head <> null entonces

p ← head

Mientras p(sig) <> head

q ← p(sig)

Mientras (q <> head)

Si (q(dato > p(dato) entonces

aux ← p(dato)

p(dato) ← q(dato)

q(dato) ← aux

q ← q(sig)

p ← p(sig)

De lo contrario

Mensaje ('No hay elementos...')
```

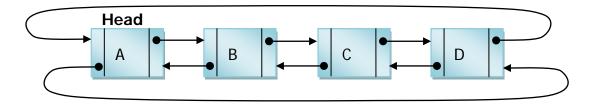
```
void lista_doble_circular::burbuja()
 nodo p,q;
 char aux;
 if (head != NULL)
     p = head;
      while (p->sig !=head)
          q = p->sig;
          while (q != head)
              if (q->dato < p->dato)
                  aux = p->dato;
                  p->dato = q->dato;
                  q->dato = aux;
              q = q - sig;
          p = p->sig;
  else
      cout << "No hay elementos";</pre>
```

5.13 Invertir una lista

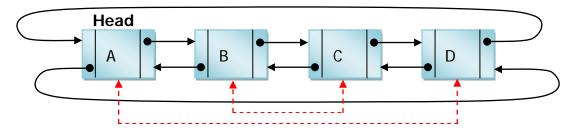
Diseñar un algoritmo que permita invertir los nodos de una lista doble circular.

Análisis del problema:

La operación de invertir una lista puede hacerse de dos maneras: la primera intercambiando únicamente los datos y la segunda dejando los datos en la posición de memoria en la que se encuentran y cambiar el ligado de los nodos para que la lista quede invertida.

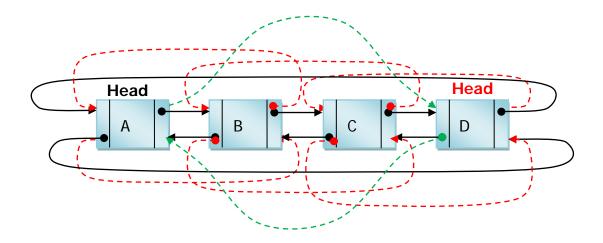


a) Moviendo datos



```
Si head(sig) <> head entonces
      p ← head
      Mientras p(sig) <> head
         [ p \leftarrow p(sig)
      head2 ← p
      Mientras (p <> head)
           q ← p(ant)
            aux ← p(sig)
            p(sig) \leftarrow p(ant)
            p(ant) ← aux
           _ p ← q
      q(ant)←p
      q(sig)←head2
      head ← head2
De lo contrario
      Mensaje ('No hay elementos...')
```

b) Moviendo ligas



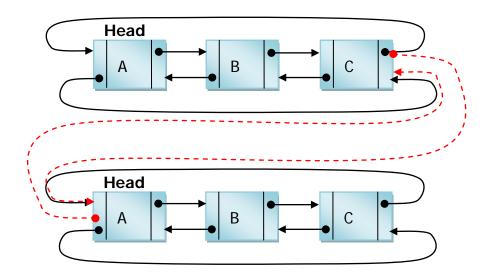
```
void lista_doble_circular::invertir()
  nodo p,q,r,aux;
   if ((head != NULL) && (head->sig != head))
       p = head->ant;
       r = p;
       while (p != head)
           q = p->ant;
           aux = p->sig;
           p->sig = p->ant;
           p->ant = aux;
           p = q;
       q-ant = p;
       q->sig = r;
       head = r;
   else
       cout <<
                "No hay suficientes elementos";
```

5.14 Concatenar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita concatenar los nodos de dos listas dobles circulares.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario verificar que las dos listas contengan elementos. Se recorre la primera lista hasta el último nodo y se liga con el primer nodo de la segunda lista y la liga anterior del primer nodo de la segunda lista se liga con el último nodo de la primera lista.



```
void lista_doble_circular::concatenar(lista_doble_circular
&b)
{
    nodo p,q;
    if (head != NULL && b.head != NULL)
    {
        p = head->ant;
        p->sig = b.head;
        q = b.head->ant;
        b.head->ant = p;
```

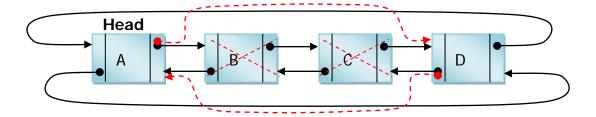
```
q->sig = head;
head->ant = q;
b.head = NULL;
}
else
cout << "No hay listas";
}</pre>
```

5.15 Eliminar n número de nodos

Diseñar un algoritmo que permita eliminar n número de nodos en una lista doble circular a partir de la posición x.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor de n y x. Se tiene que verificar si la lista contiene suficientes elementos para llevar a cabo la operación, es decir, si existe la posición a partir de la cual se van a eliminar elementos y suficientes nodos para cumplir con el valor de n.



```
Si head <> null
      Leer (x,n)
      c ← 1
      p ← head
      Mientras p(sig) <> head
             p \leftarrow p(sig)
             c ← c + 1
      Si(x+n-1) \le c entonces
             p← head
             Si x = 1 entonces
                   j ← 0
                    Mientras j <> n
                           head ← head(sig)
                           head(ant) ← p(ant)
                           Eliminar(p)
                           p ← head
                          j ← j + 1
                    Si n = c entonces
                          head ← null
                    De lo contrario
                           head(ant(sig)) ← head
             De lo contrario
                    i← 2
                    Mientras i <> x entonces
                           i ← i + 1
                           p \leftarrow p(sig)
                    j ← 1
                    Mientras j <> n
                           q \leftarrow p(sig)
                           p(sig) \leftarrow q(sig)
                           q(sig(ant)) \leftarrow p
                           Eliminar(q)
                           i \leftarrow i + 1
      De lo contrario
             Mensaje ('Error en los valores')
De lo contrario
      Mensaje ('Lista vacía...')
```

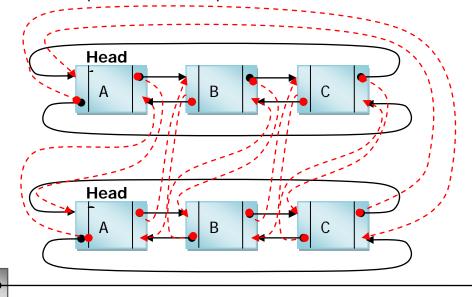
```
void lista_doble_circular::eliminar_subcadena(int n, int x)
   nodo p,q;
   int c,i,j;
   if (head != NULL)
       c = 1;
       p = head;
        while (p->sig != head)
           p = p->sig;
           C++;
        if ((x+n-1) < =c)
            p = head;
            if (x==1)
                j = 0;
                while (j!=n)
                   head = head->sig;
                   head->ant = p->ant;
                   delete(p);
                   p=head;
                   j++;
                if (n==c)
                    head = NULL;
                else
                    head->ant->sig = head;
           else
                i = 2;
                while (i!=x)
                   i++;
                  p = p->sig;
                j = 0;
                while (j!=n)
```

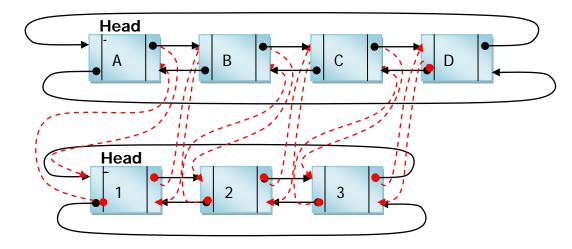
5.16 Intercalar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita Intercalar los nodos de dos listas dobles circulares.

Análisis del problema

La operación de intercalar dos listas circulares se lleva a cabo recorriendo ambas listas al mismo tiempo. Es necesario verificar si las dos listas contienen elementos y comparar el tamaño de cada una de las listas. En el caso de que las listas sean del mismo tamaño, el último nodo de la segunda lista se encadena con el primer nodo de la primera de las listas.





```
Si head1 <> null y head2 <> null entonces
      p ← head1, q ← head2
      Mientras (p(sig) <> head1) y (q(sig) <> head2)
             r \leftarrow q(sig)
             q(sig) \leftarrow p(sig)
             p(sig(ant)) ← q
             p(sig) \leftarrow q
             q(ant) ←p
             p \leftarrow q(sig)
             q \leftarrow r
      Si p(sig) <> head y q(sig) = head entonces
             q(sig) \leftarrow p(sig)
             p(sig(ant)) ← q
             p(sig) \leftarrow q
             q(ant) ← p
      De lo contrario
             Si p(sig) = head y q(sig) <> head entonces
                   p(sig) \leftarrow q
                   q(ant) ← p
                   Mientras q(sig) <> head
                       De lo contrario
                   p(sig) \leftarrow q
                   q(ant) ← p
             q(sig) ← head1
             head1(ant) ← q
De lo contrario
```

```
void lista_doble_circular::intercalar(lista_doble_circular
&a)
   nodo p,q,r;
   if (head != NULL && a.head != NULL)
       p = head;
       q = a.head;
       while (p->sig != head && q->sig != a.head)
           r = q->sig;
           q->sig = p->sig;
           p->sig->ant = q;
           p->sig = q;
           q->ant = p;
           p = q->sig;
           q = r;
        if (p->sig != head && q->sig == a.head)
           q->sig = p->sig;
           p->sig->ant = qi
           p->sig = q;
           q->ant = p;
        else
            if (p->sig == head && q->sig != a.head)
              p->sig = q;
                q->ant = p;
               while (q->sig != a.head)
                   q = q->sig;
            else
               p->sig = q;
              q->ant = p;
           q->sig = head;
           head->ant = q;
```

```
}
a.head=NULL;
}
else
cout << "No hay listas...";
}</pre>
```

5.17 Particionar una lista

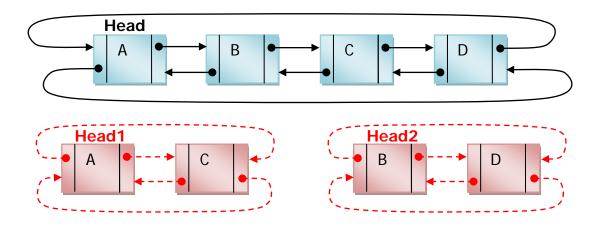
Diseñar un algoritmo que permita particionar los nodos de una lista doble circular.

Análisis del problema

La operación de particionar una lista consiste en que tomando como base una lista doble circular se construyen dos listas circulares dobles pasando los elementos que se encuentren en una posición impar a la primera lista y los elementos que se encuentren en una posición par se pasan a la segunda lista. La solución de este problema se puede hacer de dos maneras:

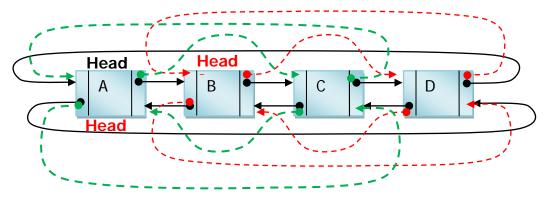
Solución 1:

Crear cada uno de los nodos de las dos nuevas listas y copiar los datos que se encuentren en la lista original a la lista que le corresponda, y al final eliminar todos los nodos de la lista original.



Solución 2:

En esta solución no es necesario crear y eliminar nodos, lo único que se hace es ligar todos los nodos que se encuentran en una posición impar para formar la primera de las listas y todos los nodos que se encuentran en una posición par para formar la segunda de las listas.



```
Si head <> null y head(sig) <> head entonces
      head1 ← head
      head2 ← head(sig)
      p ← head1
      q ← head2
      i ← 0
      Mientras q(sig) <> head
            p(sig) \leftarrow q(sig)
            q(sig(ant) ← p
            p \leftarrow q
            q \leftarrow q(sig)
            i ← i +1
      Si (i\%2 = 0) entonces
            p(sig) ← head1
            head1(ant) ← p
            q(sig) ← head2
            head2(ant) ← q
      De lo contrario
            p(sig) ← head2
            head2(ant) ← p
            q(sig) + head1
            head1(ant) ← q
De lo contrario
      Mensaje (No hay suficientes nodos para particionar)
```

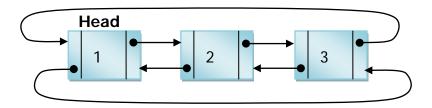
```
void lista_doble_circular::particionar(lista_doble_circular
&a, lista_doble_circular &b)
  nodo p,q;
  int i;
  i = 0;
   if (head != NULL && head->sig != head)
      p = head;
      q = head->sig;
       a.head = p;
      b.head = q;
       while (q->sig != head)
            p->sig = q->sig;
            q->sig->ant = p;
            p = q;
            q = q->sig;
            i++;
       if (i%2 == 0)
            p->sig = a.head;
            a.head->ant = p;
            q->sig = b.head;
            b.head->ant = q;
       else
            p->sig = b.head;
            b.head->ant = p;
            q->sig = a.head;
            a.head->ant = q;
   else
       cout << "No hay suficientes nodos...";</pre>
```

5.18 Buscar un elemento

Diseñar un algoritmo que permita buscar un elemento x en una lista doble circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del elemento x, recorrer toda la lista desde el primer nodo y comparar el valor de cada nodo que se va recorriendo con el valor del elemento x, hasta que se encuentre el nodo con el valor de x o que se acabe la lista.



```
Si head <> null

existe ← falso

Leer (dato)

p ← head

Repite

Si p(dato) = dato

existe ← verdadero

p ← p(sig)

Hasta p=head o existe = verdadero

Si existe = verdadero entonces

Mensaje (Si se encuentra el elemento x)

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía...')
```

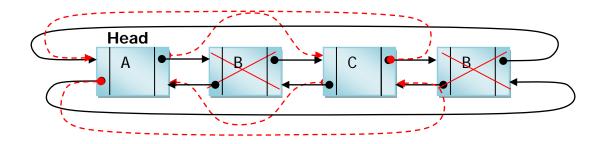
```
int lista_doble_circular::buscar(char valor)
   nodo p;
   int existe;
   if (head != NULL)
       existe = false;
       p=head;
       do
           if (p->dato == valor)
                existe = true;
           p = p - sig;
        } while (p!= head);
       if (existe)
           cout << "Si se encuentra el elemento";</pre>
       else
           cout << "No se encuentra el elemento";</pre>
   else
       cout << "Lista vacía...";</pre>
   return (existe);
```

5.19 Eliminar repeticiones

Diseñar un algoritmo que permita eliminar todas las repeticiones del elemento x en una lista doble circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del elemento x, recorrer toda la lista desde el primer nodo y comparar el valor de cada nodo que se va recorriendo con el valor del elemento x. Si al comparar los elementos existe una coincidencia entonces se elimina el nodo, y es necesario ligar el nodo antecesor con el nodo sucesor.



```
Si <u>head <> null</u> entonces
      Leer (x)
      p ← head
      Mientras p(sig)<>head
             Sip(dato) = x entonces
                   Si p = head entonces
                          head ← head(sig)
                          p(ant(sig)) ← head
                          head(ant) ← p(ant)
                          Eliminar(p)
                          p ← head
                   De lo contrario
                          p(ant(sig)) ← p(sig)
                          p(sig(ant)) ← p(ant)
                          q ← p
                          p \leftarrow p(sig)
                          Eliminar(q)
             De lo contrario
                   p \leftarrow p(sig)
      Si p(dato) = x entonces
             Si_p = head entonces
                   p(ant(sig)) \leftarrow p(sig)
                   p(sig(ant)) ← p(ant)
                   Eliminar(p)
             De lo contrario
                   head ← null
                   Eliminar(p);
De lo contrario
      Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_doble_circular::eliminar_repetidos(char valor)
    nodo p,q,r;
    if (head != NULL)
       p = head;
       while (p->sig != head)
            if (p->dato == valor)
                if (p==head)
                   head = head->sig;
                    p->ant->sig = head;
                    head->ant = p->ant;
                    delete(p);
                    p = head;
                else
                   p->ant->sig = p->sig;
                    p->sig->ant = p->ant;
                    q = p;
                    p = p->sig;
                    delete(q);
            else
                p = p - sig;
     if (p->dato == valor)
            if (p!= head)
                p->ant->sig = p->sig;
                p->sig->ant = p->ant;
                delete(p);
```

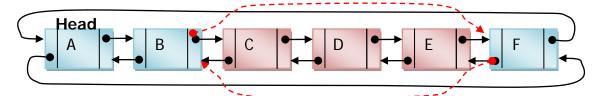
```
else
{
    head = NULL;
    delete(p);
}
}
else
cout << "Lista vacía...";
}</pre>
```

5.20 Eliminar una subcadena

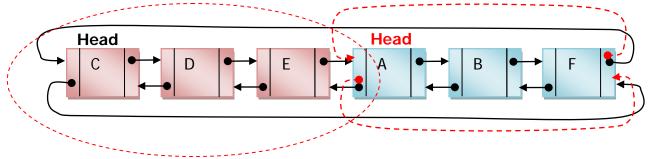
Diseñar un algoritmo que permita eliminar una subcadena de la lista doble circular.

Análisis del problema

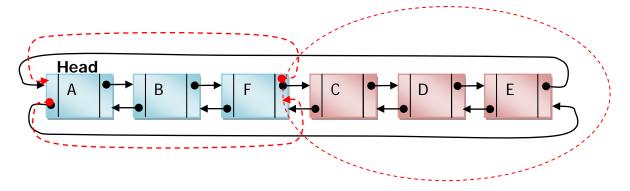
Para resolver este problema es necesario contar con el valor de la subcadena que se va a eliminar y calcular su tamaño. Se tiene que verificar si la lista contiene suficientes elementos para llevar a cabo la operación. Se localiza el inicio de la subcadena y se eliminan los nodos que forman parte de la subcadena. Es necesario validar si la subcadena está al inicio de la lista, porque en ese caso, es necesario mover la variable head al final de la subcadena.



Subcadena en una posición intermedia



Subcadena al inicio de la lista



Subcadena al final de la lista

```
Valida los casos:
Si head <> null

☑ Si no hay

  Leer (subcadena)
                                                                elementos
   c ← 1, p ← head, tam ← tamaño(subcadena)

☑ Si hay un

   Mientras p(sig) <> head
                                                                solo
      p \leftarrow p(sig)
                                                                elemento
    _ c ← c + 1

☑ Si hay más

   Si c > tam entonces
                                                                de un
       p← head, borrado ← falso
                                                                elemento
       Mientras (p(sig) <> head y (borrado = falso)
         Si p(dato) = subcadena[1] entonces
                q \leftarrow p, i \leftarrow 1, igual \leftarrow verdadero
                Mientras i < tam y igual = verdadero y q<> head
                      q \leftarrow q(siq)
                      i ← i+1
                       Si q <> head entonces
                          Si q(dato) <> subcadena[i] entonces
                           r igual ← falso
                       de lo contrario
                       [ iqual \(\sime\) falso
                Si iqual = verdadero entonces
                       Si p = head entonces
                             head ← q(sig)
                             head(ant) ← p(ant)
                             mientras p<> head
                                    q \leftarrow p(siq)
                                    eliminar(p)
                                    p \leftarrow q
```

```
de lo contrario
                             r ← p(ant)
                             r(sig) \leftarrow q(sig)
                             q(sig(ant)) \leftarrow r
                              mientras p<>q
                                    r \leftarrow p(sig)
                                    eliminar(p)
                                  p←r
                              Eliminar(p)
                       borrado ← verdadero
        _ p← p(sig)
       Si borrado = falso entonces
       L Mensaje ('Subcadena no existe')
   De lo contrario
   [ Mensaje ('Subcadena mayor que la lista')
De lo contrario
   Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_doble_circular::eliminar_subcadena(char *valor)
{
    nodo p,q,r,s;
    int i,c,tam,borrado,igual;
    c = 1;
    p = head;
    tam = strlen(valor);
    if (head != NULL)
    {
        while (p->sig != head)
        {
            p = p->sig;
            c++;
        }
        s=p;
        if (c >= tam)
        {
            p = head;
            borrado = false;
        while (p->sig!= head && borrado == false)
        {
            vhile (p->sig!= head && borrado == false)
```

```
if (p->dato == valor[0])
     q = p;
     i = 0;
     igual = true;
     while (i < tam-1 && igual && q!= s)</pre>
         q = q->sig;
         i++;
         if (q != head)
             if (q->dato != valor[i])
                  igual = false;
         else
             igual = false;
if (igual)
         if (p== head)
             if (q->sig != head)
                 head = q->sig;
                 head->ant = p->ant;
                 head->ant->sig = head;
                 while (p!=head)
                      q = p - sig;
                      delete(p);
                     p=q;
             else
                 while (p!=q)
                     head = head->sig;
                      head->ant = q;
                      q->sig = head;
                      delete (p);
                      p = head;
                 delete (p);
```

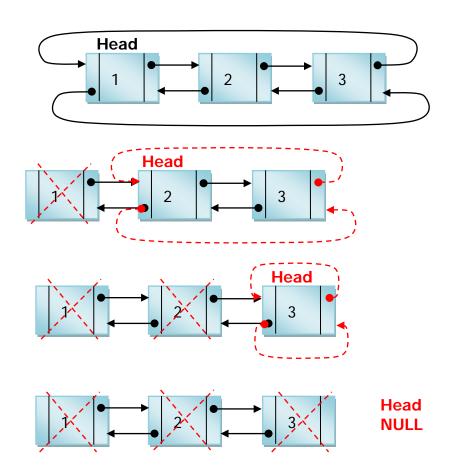
```
head = NULL;
                      else
                          r = p->ant;
                          r->sig = q->sig;
                          q->sig->ant = r;
                          while (p!=q)
                               r=p->sig;
                               delete(p);
                               p=r;
                          delete(p);
                 borrado=true;
             p=p->sig;
         if (borrado == false)
             cout << "Subcadena no existe...";</pre>
    else
         cout << "Subcadena mayor que la lista...";</pre>
else
    cout << "Lista vacía";</pre>
```

5.21 Borrar una lista

Diseñar un algoritmo que permita borrar todos los elementos de una lista doble circular.

Análisis del problema

Para eliminar todos los nodos de la lista se recorre toda la lista desde el primer nodo hasta llegar al valor nulo, y antes de avanzar hacia el siguiente nodo el head se mueve al nodo sucesor y se elimina el nodo.



```
void lista_doble_circular::eliminar()
{
    nodo p,q;
    if (head != NULL)
    {
        q = head->ant;
        while (head->sig != head)
        {
            head = head->sig;
            q->sig = head;
            head->ant = q;
            delete(p);
            p=head;
        }
        head = NULL;
        delete(p);
    }
    else
        cout << "Lista vacía...";
}</pre>
```

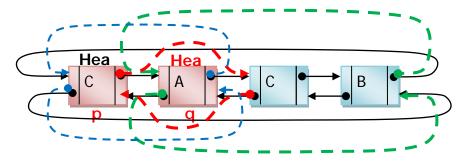
5.22 Ordenar burbuja intercambiando ligas

Diseñar un algoritmo que permita ordenar una lista doble circular con el método de la burbuja, intercambiando las ligas

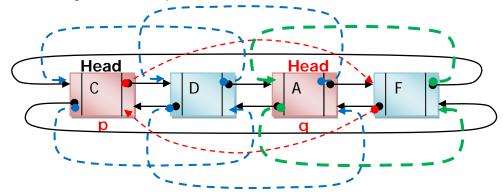
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con al menos dos nodos. Al intercambiar las ligas los valores no cambiaran de localidad de memoria. El método de la burbuja funciona comparando el primer elemento de la lista con el resto de los elementos, en caso de que sea necesario se realiza el intercambio, posteriormente se avanza hacia el segundo elemento para compararlo con el resto y así sucesivamente hasta terminar de comparar todos los elementos. Es necesario considerar cuatro casos posibles cuando se realice un intercambio:

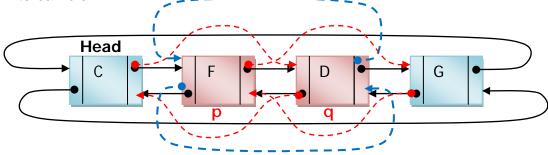
Caso 1: El nodo con el elemento mayor se encuentra al inicio de la lista y este nodo está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



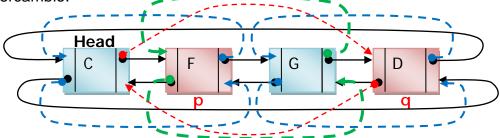
Caso 2: El nodo con el elemento mayor se encuentra al inicio de la lista y este nodo no está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



Caso 3: El nodo con el elemento mayor se encuentra en una posición distinta al inicio de la lista y este nodo está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



Caso 4: El nodo con el elemento mayor se encuentra en una posición distinta al inicio de la lista y este nodo no está ligado con el que se va a realizar el intercambio.



```
Si head <> null entonces
          p ← head
          Mientras p(sig) <> null
                    q \leftarrow p(sig)
                    Mientras q <> null
                              Si p(dato) > q(dato) entonces
                                        Si p = head y p(sig) = q entonces
                                                  p(sig) \leftarrow q(sig)
                                                  p(sig(ant)) ← p
                                                  q(sig) ← p
                                                  q(sig(ant)) ← q
                                                  head ← q
                                                  p ← q
                                                  q \leftarrow q(sig)
                                        Si p = head y p(sig) <> q entonces
                                                  r ← p(ant)
                                                  r(sig) \leftarrow p
                                                  r(sig(ant)) ← r
                                                  r \leftarrow p(sig)
                                                  p(sig) \leftarrow q(sig)
                                                  p(sig(ant)) ← p
                                                  q(sig) \leftarrow r
                                                  q(sig(ant)) ← q
                                                  head ← q
                                                  q ← p
                                                  p ← head
                                        Sip <> head yp(sig) = q entonces
                                                  r ← p(ant)
                                                  r(sig) \leftarrow q
                                                  r(sig(ant)) ← r
                                                  p(sig) \leftarrow q(sig)
                                                  p(sig(ant)) ← p
                                                  q(sig) \leftarrow p
                                                  q(sig(ant)) 

q
                                                  p \leftarrow q
                                                  q \leftarrow q(sig)
                                        Si p <> head y p(sig) <> q entonces
                                                  r ← p(ant)
                                                  s ← q(ant)
                                                  s(sig) \leftarrow p
                                                  s(sig(ant)) ← s
                                                  s \leftarrow p(sig)
                                                  p(sig) \leftarrow q(sig)
                                                  p(sig(ant)) ← p
                                                  q(sig) \leftarrow s
                                                  q(sig(ant)) ← q
                                                  r(sig) \leftarrow q
                                                  r(sig(ant)) ← r
                                                  p ← q
                                                  q \leftarrow q(sig)
                              q \leftarrow q(sig)
                    p \leftarrow p(sig)
De lo contrario
          Mensaje (Lista vacía)
```

```
void lista_doble_circular::burbuja_ligas()
   nodo p,q,r,s;
   if (head != NULL)
     p = head;
     while (p->sig != head)
         q = p->sig;
         while (q != head)
             if (p->dato > q->dato)
                 if (p==head && p->sig==q)
                     r=head->ant;
                     p->sig = q->sig;
                     p->sig->ant = p;
                     q->sig = p;
                     q->sig->ant = q;
                     head = q;
                     r->sig = head;
                     r->sig->ant = r;
                     p = q;
                     q = q->sig;
                 else
                   if (p==head && p->sig != q)
                     s=head->ant;
                     r = q-ant;
                     r->sig = p;
                     r->sig->ant = r;
                     r = p->sig;
                     if (s!=q)
                       p->sig = q->sig;
                      p->sig->ant = p;
                       q->sig = r;
```

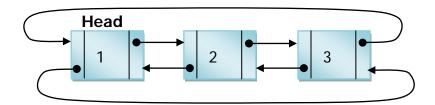
```
q->sig->ant = q;
   head = q;
   s->sig = head;
   s->sig->ant = s;
   q = p;
   p = head;
  else
    p->sig = qi
    p->sig->ant = p;
    q->sig = r;
    q->sig->ant = q;
    head = q;
    q = p;
    p = head;
else
  if (p!=head && p->sig == q)
    r = p->ant;
    r->sig = q;
    r->sig->ant = r;
    p->sig = q->sig;
    p->sig->ant = p;
    q->sig = p;
    q->sig->ant = q;
    p = q;
    q = q->sig;
  else
     if (p!=head && p->sig != q)
       r = p->ant;
       s = q->ant;
        s->sig = p;
       s->sig->ant = s;
       s = p->sig;
       p->sig = q->sig;
       p->sig->ant = p;
        q->sig = s;
```

5.23 Buscar posición

Diseñar un algoritmo que permita devolver en qué posición se encuentra un carácter en una lista doble circular.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario contar con el valor del carácter que se buscará en la lista, recorrer toda la lista comparando el valor de cada nodo con el valor del carácter hasta encontrar el final de la lista o hasta que se encuentre el carácter.



```
Si head <> null entonces

Leer (valor)
p ← head
pos ← 1
Mientras ((p(sig) <> head) o (p(dato)<>valor))
p ← p(sig)
pos ← pos + 1
Si p(dato) = valor entonces
Mensaje ('Posición = ', pos)
De lo contrario
Mensaje ('El valor no se encuentra en la lista')
De lo contrario
Mensaje (Lista vacía)
```

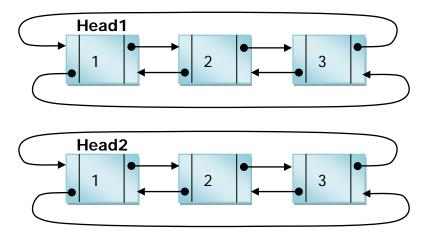
```
int lista_doble_circular::posicion(char valor)
{
    nodo p;
    int pos;
    if (head != NULL)
    {
        p = head;
        pos = 1;
        while (p->sig != head && p->dato != valor)
        {
            p = p->sig;
            pos++;
        }
        if (p->dato != valor)
            pos = 0;
    }
    return pos;
}
```

5.24 Comparar dos listas

Diseñar un algoritmo que permita comprobar si dos listas dobles circulares son exactamente iguales.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer ambas listas al mismo tiempo para ir comparando nodo por nodo su valor.



```
Si head1 <> null y head2 <> null entonces
      p ← head1
      q ← head2
      igual ← verdadero
      Mientras igual = verdadero
            yp(sig)<> head y q(sig) <>head
            Si p(dato) <> q(dato) entonces
                  igual ← falso
            p \leftarrow p(sig)
            q \leftarrow q(sig)
      Si p(dato) <> q(dato) entonces
                  igual + falso
      Si igual = verdadero entonces
            Mensaje ('Listas iguales')
      De lo contrario
            Mensaje ('Las listas no son iguales')
De lo contrario
      Mensaje (Lista vacía)
```

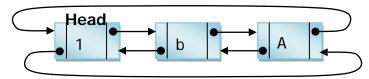
```
int lista_doble_circular::comparar(lista_doble_circular a)
  nodo p,q;
  int igual;
  if (head != NULL && a.head != NULL)
     if (tamano() == a.tamano())
      p = head;
       q = a.head;
       igual = true;
       do
         if (p->dato != q->dato)
          igual = false;
          p = p - sig;
           q = q->sig;
       while (igual && (p!= head && q!=head));
    else
       igual = false;
   else
       cout << "Listas vacías...";</pre>
  return igual;
```

5.25 Reemplazar texto

Diseñar un algoritmo que permita reemplazar parte de una lista doble circular por otro texto.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario calcular el tamaño de la lista y el tamaño del texto que se va a reemplazar, para determinar si es posible que a partir de la posición que se indique se pueda llevar a cabo la operación. En caso de que los valores sean correctos, se ubica un apuntador en la posición en donde se hará el reemplazo y se inicia con el reemplazo.



```
Si head <> null
       Leer (pos)
       Leer (texto)
       n ← tamaño(texto)
       c <del>(</del> 1
       p ← head
       Mientras p(sig) <> head
              p \leftarrow p(sig)
              c <del>C</del> c + 1
       Si (pos+n-1) <= c entonces
              p← head
              i = 1
              Mientras i <> pos entonces
                     i \leftarrow i + 1
                     p \leftarrow p(sig)
              j ← 1
              Mientras i <> n
                     p(dato) ← texto[j]
                     p \leftarrow p(siq)
                    j ← j + 1
       De lo contrario
              Mensaje ('Error en los valores')
De lo contrario
       Mensaje (Lista vacía)
```

```
void lista_doble_circular::reemplazar(int pos, char *valor)
 nodo p;
 int n,c,i,j;
 if (head != NULL)
   n = strlen(valor);
   p = head;
   while (p->sig != head)
      p = p->sig;
       C++;
    if ((pos+n-1) <= c)
       p = head;
        i = 1;
        while (i != pos)
         i++;
           p = p->sig;
        j = 0;
        while (j< n)</pre>
        p->dato = valor[j];
           p = p->sig;
          j++;
   else
       cout << "Error en los valores...";</pre>
 else
   cout << "Lista vacía...";</pre>
```

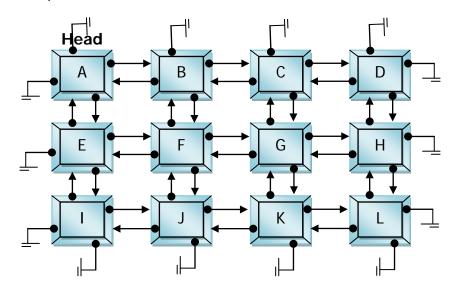
[Capítulo]

6

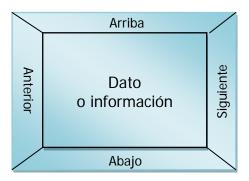
Listas Ortogonales

6 LISTAS ORTOGONALES

La característica principal de una lista ortogonal lineal es que las ligas de los últimos nodos apuntan hacia el valor nulo.



El nodo de una lista ortogonal debe contener como mínimo cinco campos: uno para almacenar la información y cuatro para guardar la dirección de memoria hacia el siguiente, anterior, arriba y abaja nodo de la lista. En la figura se puede apreciar la estructura del nodo para una lista ortogonal.



Para definir la estructura del nodo en C++ se hace lo siguiente:

struct apuntador
{
char dato;
apuntador *sig;
apuntador *ant;
apuntador *ar;
apuntador *ab;
};

Para simplificar la asignación de memoria se utiliza la siguiente función:

```
nodo nuevo()
{
  nodo p;
  p = new struct apuntador;
  return p;
}
```

Se presenta la clase lista_ortogonal, la cual incluye la variable head y los métodos de las operaciones que se desarrollan en este capítulo para el manejo de las listas ortogonales.

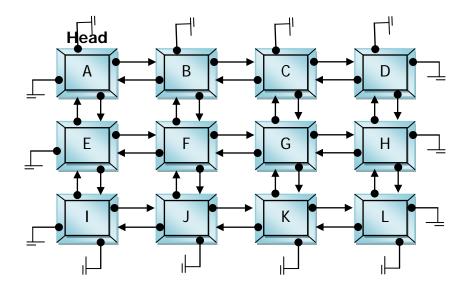
```
class lista_ortogonal
 nodo head;
 public:
  lista_ortogonal();
  void crear(int n, int m);
  void desplegar();
  int tamano();
  int renglores();
  int columnas();
  void insertar_renglon_final();
  void insertar columna final();
  void insertar_renglon(int pos);
  void insertar_columna(int pos);
  void insertar_renglon_inicio();
  void insertar_renglon_final();
  void borrar_renglon_final();
  void borrar columna final();
  void borrar_renglon_inicio();
  void borrar_columna_inicio();
  void borrar_renglon(int pos);
  void borrar_columna(int pos);
```

6.1 Crear una lista ortogonal

Diseñar un algoritmo que permita crear una lista ortogonal lineal con n renglones y m columnas.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario conocer el valor de n y de m, para fijar los límites de los ciclos que estarán generando cada uno de los nodos que formaran parte de la lista. Es necesario introducir la información de cada uno de los nodos dentro del ciclo.



```
Leer (n)
Leer (m)
Para i = 1 hasta n
      Para j = 1 hasta m
             Nuevo(p)
             Leer(p(dato))
             p(sig) \leftarrow null
             p(ab) ← null
             Si j = 1 entonces
                    p(ant) ← null
                    Si head = null entonces
                       [ Head ← p
                    q ← p
             De lo contrario
                    p(ant) ← q
                    q(sig) \leftarrow p
                    q \leftarrow p
             Sii = 1 entonces
                    p(ar) ← null
                    q ← p
             de lo contrario
                    p(ar) ← r
                    r(ab) ← p
                    r \leftarrow r(sig)
      r ← head
      Mientras r(ab) <> null
             r ← r(ab)
```

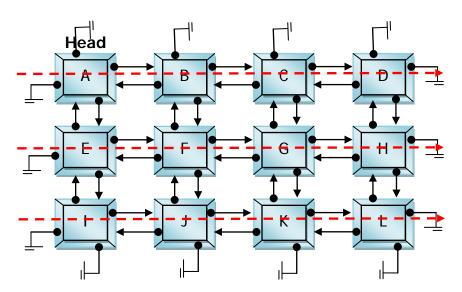
```
void lista_ortogonal::crear(int n, int m)
 nodo p,q,r;
 int i,j;
  for (i=1; i<= n; i++)</pre>
      for (j=1; j <= m; j++)
          p=nuevo();
          cout << "p(dato) = ";
          cin >> p->dato;
          p->sig = NULL;
          p->ab = NULL;
          if (j==1)
              p->ant = NULL;
              if (head == NULL)
               head = p;
              q = p;
          else
              p->ant = q;
              q->sig = p;
              q = p;
          if (i==1)
              p->ar = NULL;
              q = p;
          else
              p->ar = r;
              r->ab = p;
              r = r - > sig;
      r = head;
      while (r->ab != NULL)
        r = r->ab;
```

6.2 Recorrer la lista

Diseñar un algoritmo que permita desplegar el contenido de una lista ortogonal lineal por renglones.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer la lista por renglones utilizando dos ciclos anidados. El ciclo mas externo recorre los renglones y el ciclo mas interno recorre las columnas.



```
Si head <> null entonces

p ← head

Mientras p <> null

q ← p

Mientras q <> null

desplegar(q(dato))

q ← q(sig)

p ← p(ab)

De lo contrario

mensaje ('Lista vacía...')
```

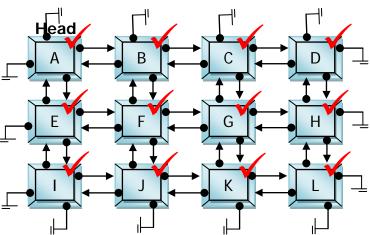
```
void lista_ortogonal::desplegar()
{
    nodo p,q;
    if (head != NULL)
    {
        p = head;
        while (p != NULL)
        {
            q = p;
            while (q != NULL)
            {
                 cout << q->dato << " ";
                 q = q->sig;
            }
            cout << endl;
            p = p->ab;
        }
        else
        cout << "Lista vacia...";
}</pre>
```

6.3 Tamaño de la lista

Diseñar un algoritmo que permita calcular el total de nodos de una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer la lista ya sea por renglones o por columnas utilizando dos ciclos anidados, para contar cada uno de los nodos.



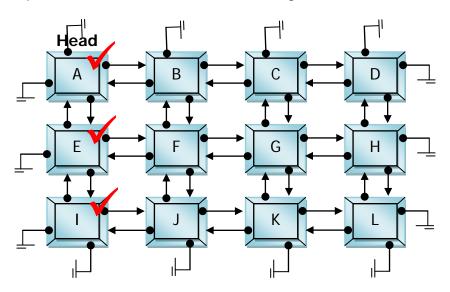
```
int lista_ortogonal::tamano()
{
    nodo p, q;
    int n;
    n = 0;
    if ( head != NULL)
    {
        p = head;
        while ( p != NULL)
        {
            q = p;
            while (q != NULL)
            {
                 n++;
            q = q->sig;
            }
            p = p->ab;
        }
        else
        {
            cout << "Lista vacía...";
        }
        return n;
}</pre>
```

6.4 Total de renglones

Diseñar un algoritmo que permita calcular el total de renglones de una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer la primera de las columnas de la lista para ir contando cada uno de los renglones.



```
Si head <> null entonces

p ← head
n ← 0

Mientras p <> null

n ← n + 1

p ← p(ab)

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía...')
```

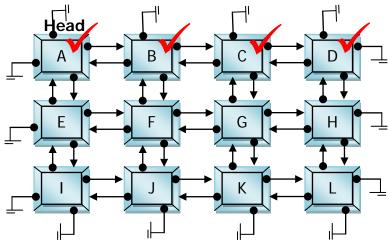
```
int lista_ortogonal::renglones()
{
    nodo p;
    int n;
    n = 0;
    if ( head != NULL)
    {
        p = head;
        while ( p != NULL)
        {
            n++;
            p = p->ab;
        }
     }
    return n;
}
```

6.5 Total de columnas

Diseñar un algoritmo que permita calcular el total de columnas de una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario recorrer el primer renglón de la lista para ir contando cada una de las columnas.



```
Si head <> null entonces

p ← head
n ← 0

Mientras p <> null
n ← n + 1
p ← p(sig)

De lo contrario

Mensaje ('Lista vacía...')
```

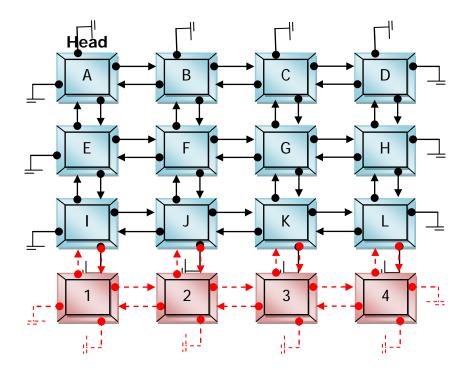
```
int lista_ortogonal::columnas()
{
    nodo p;
    int n;
    n = 0;
    if ( head != NULL)
    {
        p = head;
        while ( p != NULL)
        {
            n++;
            p = p->sig;
        }
    }
    return n;
}
```

6.6 Insertar renglón al final

Diseñar un algoritmo que permita insertar un renglón al final de una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario ubicar un apuntador en el último nodo de la primera columna que recorra el último renglón para ir ligando cada uno de los nodos del renglón que se inserta con la lista.



```
p ← head
Si pos <= renglones + 1 entonces
       Si pos = 1 entonces
               q \leftarrow p
               mientras q <> null
                      Nuevo(r)
                      Leer(r(dato))
                      r(sig) \leftarrow null
                      r(ar) ← null
                      r(ab) ← q
                      r(ab(ar)) ← r
                      Si q(ant) = null entonces
                             r(ant) ← null
                             head ← r
                      De lo contrario
                             r(ant) \leftarrow q(ant(ar))
                             r(ant(sig)) ← r
                      q \leftarrow q(sig)
       De lo contrario
               n ← 1
               Mientras (n < pos -1)
                      n ← n + 1
                      p \leftarrow p(ab)
               q <del>-</del> p
               Mientras q <> null
                      Nuevo(r)
                      Leer (r(dato))
                      r(sig) \leftarrow null
                      r(ar) ← q
                      r(ab) \leftarrow q(ab)
                      r(ar(ab)) ← r
                      Sir(ab) <> null entonces
                             r(ab(ar)) ← r
                      Si \overline{q}(ant) = null entonces
                             r(ant) ← null
                      De lo contrario
                             r(ant) \leftarrow q(ant(ab))
                             r(ant(sig)) \leftarrow r
                      q \leftarrow q(sig)
De lo contrario
       Mensaje ('Posición inválida...')
```

```
void lista_ortogonal::insertar_renglon(int pos)
    nodo p,q,r;
    int n;
    p = head;
    if (pos <= renglones()+1)</pre>
        if (pos == 1)
             q = p;
             while q! = NULL
                 r=nuevo();
                 cout << "r(dato) = ";</pre>
                 cin >> r->dato;
                 r->sig = NULL;
                 r->ar = NU\overline{LL};
                 r->ab = q;
                 r->ab->ar = r;
                 if (q->ant == NULL)
                    r->ant = NULL;
                     head = r;
                 else
                     r->ant = q->ant->ar;
                     r->ant->sig = r;
                 q = q->sig;
       else
            n = 1;
             while (n < pos-1)
                n++;
                p = p->ab;
```

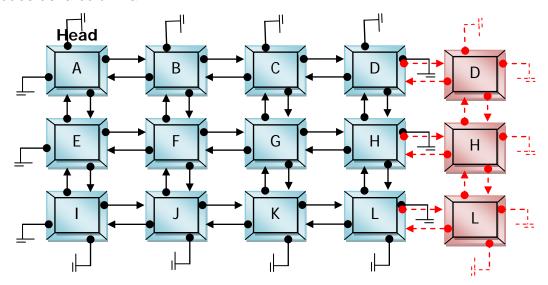
```
q = p;
        while (q!= NULL)
            r=nuevo();
           cout << "r(dato) = ";
            cin >> r->dato;
            r->sig = NULL;
            r->ar = q;
            r->ab = q->ab;
            r->ar->ab = r;
            if (r->ab != NULL)
               r->ab->ar = r;
            if (q->ant == NULL)
               r->ant = NULL;
            else
               r->ant = q->ant->ab;
                r->ant->sig = r;
            q = q->sig;
else
    cout << "Posicion invalida...";</pre>
```

6.7 Insertar columna al final

Diseñar un algoritmo que permita insertar una columna al final de una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario ubicar un apuntador en el primer nodo de la última columna de la lista para ir ligando cada uno de los nuevos nodos de la columna.



```
Si head <> null entonces
      p ← head
      Mientras p(sig) <> null
          p \leftarrow p(sig)
      Mientras p <> null
             Nuevo(q)
             Leer (q(dato))
             q(sig) ← null
             q(ant) ← p
             p(sig) \leftarrow q
             q(ab) ← null
             Si p(ar) = null entonces
               q(ar) ← null
             De_lo contrario
                   q(ar) \leftarrow p(ar(sig))
                   q(ar(ab)) ← q
De lo contrario
      Nuevo (p)
      Leer(p(dato))
      head ← p
      p(ant) ← null
      p(ab) ← null
      p(sig) ← null
      p(ar) ← null
```

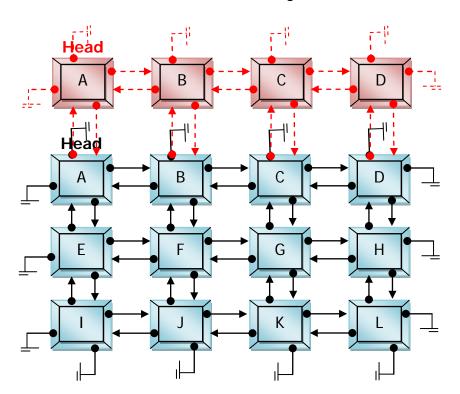
```
void lista_ortogonal::insertar_columna_final()
   nodo p,q;
   if (head != NULL)
       p = head;
        while (p->sig != NULL)
           p = p->sig;
        while (p!= NULL)
            q=nuevo();
            cout << "q(dato) = ";
            cin >> q->dato;
            q->sig = NULL;
            q->ant = p;
            p->sig = q;
            q->ab = NULL;
            if (p->ar == NULL)
                q->ar = NULL;
            else
                q->ar = p->ar->sig;
                q->ar->ab = q;
            p = p->ab;
   else
          p=nuevo();
          cout << "p(dato) = ";
          cin >> p->dato;
          head = p;
          p->ant = NULL;
          p->ab = NULL;
          p->sig = NULL;
          p->ar = NULL;
```

6.8 Insertar renglón al inicio

Diseñar un algoritmo que permita insertar un renglón al inicio de una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario ubicar un apuntador en el primer nodo de la lista para recorrer el renglón. Durante el recorrido se va creando y ligando cada uno de los nuevos nodos del renglón.



```
Si head <> null entonces
      p ← head
      Mientras p <> null
            Nuevo(q)
            Leer(q(dato))
            q(sig) ← null
            q(ab) ← p
            q(ar) ← null
            p(ar) ← q
      Si p(ant) = null entonces
            q(ant) ← null
            head ← q
      De lo contrario
            q(ant) \leftarrow p(ant(ar))
            q(ant(sig)) q
      p \leftarrow p(sig)
De lo contrario
      Nuevo(p)
      Leer(p(dato))
      head ← p
      p(ant) ← null
      p(ab) ← null
      p(sig) ← null
      p(ar) ← null
```

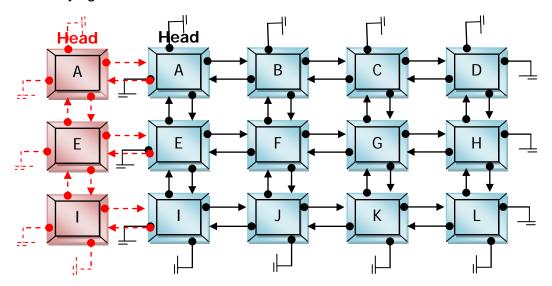
```
void lista_ortogonal::insertar_renglon_inicio()
    nodo p,q;
    if (head != NULL)
        p = head;
        while (p!= NULL)
            q=nuevo();
            cout << "q(dato) = ";
            cin >> q->dato;
            q->sig = NULL;
            q->ab = p;
            q->ar = NULL;
            p->ar = q;
            if (p->ant == NULL)
                q->ant = NULL;
                head = q;
            else
                q->ant = p->ant->ar;
                q->ant->sig = q;
            p = p->sig;
   else
          p=nuevo();
          cout << "p(dato) = ";
          cin >> p->dato;
          head = p;
          p->ant = NULL;
          p->ab = NULL;
          p->sig = NULL;
          p->ar = NULL;
```

6.9 Insertar columna al inicio

Diseñar un algoritmo que permita insertar una columna al inicio de una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario ubicar un apuntador en el primer nodo de la lista para recorrer la primera columna. Durante el recorrido se va creando y ligando cada uno de los nuevos nodos de la columna.



```
Si head <> null entonces
      p ← head
      Mientras p<> null
             Nuevo(q)
             Leer (q(dato))
             q(sig) \leftarrow p
             q(ab) ← null
             q(ant) ← null
             p(ant) ← q
             Si p(ar) = null entonces
                   q(ar) ← null
                   head ← q
             De lo contrario
                   q(ar) \leftarrow p(ar(ant))
                   q(ar(ab)) ← q
             p \leftarrow p(ab)
De lo contrario
      Nuevo(p)
      Leer (p(dato))
      head ← p
      p(ant) ← null
      p(ab) ← null
      p(sig) \leftarrow null
      p(ar) ← null
```

```
void lista_ortogonal::insertar_columna_inicio()
    nodo p,q;
    if (head != NULL)
        p = head;
        while (p!= NULL)
            q=nuevo();
            cout << "q(dato) = ";
            cin >> q->dato;
            q->sig = p;
            q->ab = NULL;
            q->ant = NULL;
            p->ant = q;
            if (p->ar == NULL)
                q->ar = NULL;
                head = q;
            else
               q->ar = p->ar->ant;
                q->ar->ab = q;
            p = p->ab;
    else
          p=nuevo();
          cout << "p(dato) = ";
          cin >> p->dato;
          head = p;
          p->ant = NULL;
          p->ab = NULL;
          p->sig = NULL;
          p->ar = NULL;
```

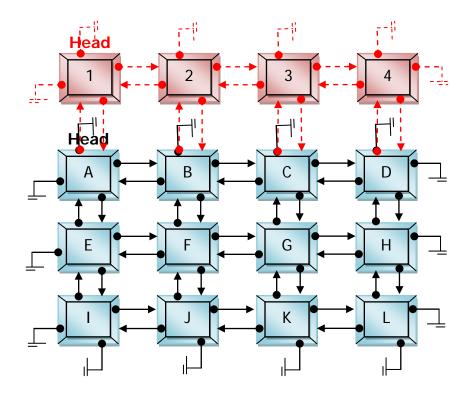
6.10 Insertar rengión en cualquier posición

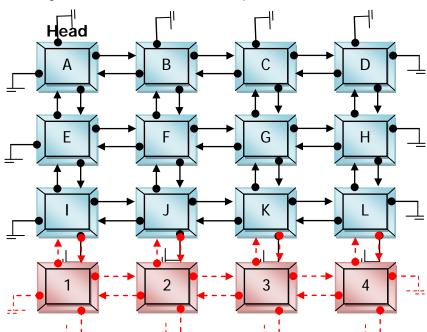
Diseñar un algoritmo que permita insertar un renglón en cualquier posición en una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

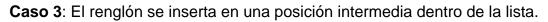
Para resolver este problema es necesario conocer la posición donde se ubicará el nuevo renglón. Es necesario validar la posición. Se ubica un apuntador en el primer nodo de la lista y se avanza en la primera columna hasta encontrar la ubicación donde se insertará el nuevo renglón. Para la solución de este problema se tienen que considerar los casos siguientes:

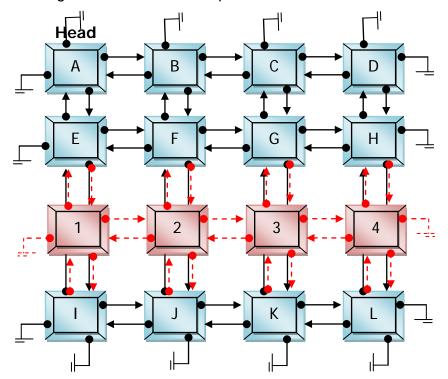
Caso 1: El renglón se inserta al inicio de la lista.





Caso 2: El renglón se inserta en la última posición de la lista.





```
p ← head
Si pos <= renglones + 1 entonces
       Si pos = 1 entonces
              q \leftarrow p
              Mientras q <> null
                      Nuevo(r)
                      Leer (r(dato))
                      r(sig) \leftarrow null
                      r(ar) ← null
                      r(ab) ← q
                      r(ab(ar)) ← r
                      Si q(ant) = null entonces
                             r(ant) ← null
                             head ← r
                      De lo contrario
                            r(ant) \leftarrow q(ant(ar))
                             r(ant(sig)) ← r
                      q \leftarrow q(sig)
       De lo contrario
              n ← 1
              Mientras n < pos-1
                     n ← n+1
                      p \leftarrow p(ab)
              q ← p
              Mientras q <> null
                      Nuevo(r)
                      Leer (r(dato))
                      r(sig) \leftarrow null
                      r(ar) ← q
                      r(ab) \leftarrow q(ab)
                      r(ar(ab)) ← r
                      Sir(ab) <> null entonces
                        [ r(ab(ar)) \leftarrow r
                      Si q(ant) = null entonces
                             r(ant) 

null
                      De lo contrario
                             r(ant) \leftarrow q(ant(ab))
                             r(ant(sig)) \leftarrow r
                      q \leftarrow q(sig)
De lo contrario
       Mensaje ('Posición inválida...')
```

```
void lista_ortogonal::insertar_renglon(int pos)
    nodo p,q,r;
    int n;
    p = head;
    if (pos <= renglones()+1)</pre>
        if (pos == 1)
            q = p;
            while (q!= NULL)
                r=nuevo();
                cout << "r(dato) = ";
                cin >> r->dato;
                r->sig = NULL;
                r->ar = NULL;
                r->ab = q;
                r->ab->ar = r;
                if (q->ant == NULL)
                    r->ant = NULL;
                    head = r;
                else
                    r->ant = q->ant->ar;
                    r->ant->sig = r;
                q = q->sig;
        else
            n = 1;
            while (n < pos-1)
               n++;
               p = p->ab;
            q = p;
            while (q!= NULL)
```

```
r=nuevo();
            cout << "r(dato) = ";
            cin >> r->dato;
            r->sig = NULL;
            r->ar = q;
            r->ab = q->ab;
            r->ar->ab = r;
             if (r->ab != NULL)
                 r->ab->ar = r;
             if (q->ant == NULL)
                 r->ant = NULL;
            else
                r->ant = q->ant->ab;
                 r->ant->sig = r;
            q = q->sig;
else
    cout << "Posicion invalida...</pre>
```

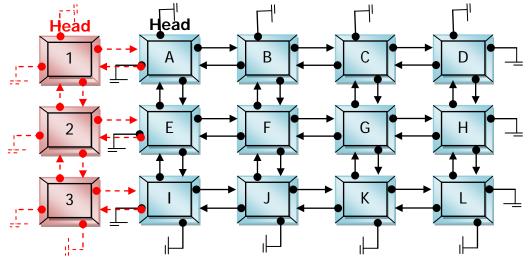
6.11 Insertar columna en cualquier posición

Diseñar un algoritmo que permita insertar una columna en cualquier posición en una lista ortogonal lineal.

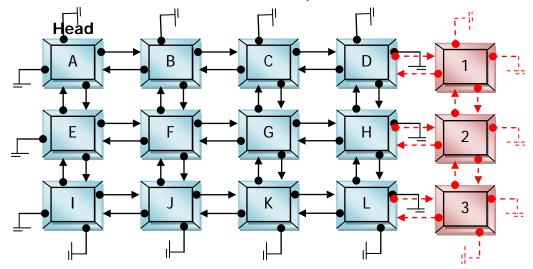
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario conocer la posición donde se ubicará la nueva columna. Es necesario validar la posición. Se ubica un apuntador en el primer nodo de la lista y se avanza en el primer renglón hasta encontrar la ubicación donde se insertará la nueva columna. Para la solución de este problema se tienen que considerar los casos siguientes:

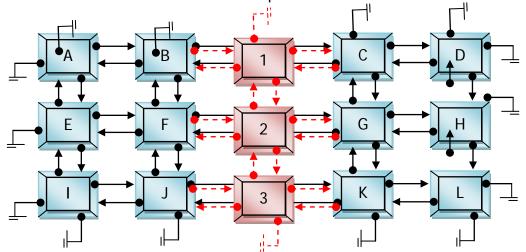
Caso 1: La columna se inserta al inicio de la lista.



Caso 2: La columna se inserta en la última posición de la lista.



Caso 3: La columna se inserta en una posición intermedia dentro de la lista.



```
p ← head
Si pos <= columnas + 1 entonces
       Si pos = 1 entonces
              Si head <> null entonces
                    q \leftarrow p
                    Mientras q <> null
                            Nuevo(r)
                           Leer (r(dato))
                           r(ant) ← null
                           r(ab) ← null
                           r(sig) ← q
                           r(sig(ant)) ← r
                           Si q(ar) = null entonces
                                  r(ar) ← null
                                   head ← r
                            De lo contario
                                  r(ar) \leftarrow q(ar(ant))
                                  r(ar(ab)) ← r
                           q \leftarrow q(ab)
              De lo contrario
                    Nuevo(r)
                    Leer (r(dato))
                    r(ant) ← null
                    r(ab) ← null
                    r(ar) ← null
                    r(sig) \leftarrow null
                    head ← r
       De lo contrario
              n ← 1
              Mientras n < pos -1
                    n ← n +1
                    p \leftarrow p(sig)
              q ← p
             Mientras q <> null
                    Nuevo(r)
                    Leer (r(dato))
                    r(ab) ← null
                    r(ant) ← q
                    r(sig) \leftarrow q(sig)
```

```
void lista_ortogonal::insertar_columna(int pos)
   nodo p,q,r;
    int n;
    p = head;
    if (pos <= columnas()+1)</pre>
        if (pos == 1)
            if (head != NULL)
                q = p;
                while (q!= NULL)
                     r=nuevo();
                     cout << "r(dato) = ";
                     cin >> r->dato;
                     r->ant = NULL;
                     r->ab = NULL;
                     r->sig = q;
                     r->sig->ant = r;
                     if (q->ar == NULL)
                         r->ar = NULL;
                         head = r;
```

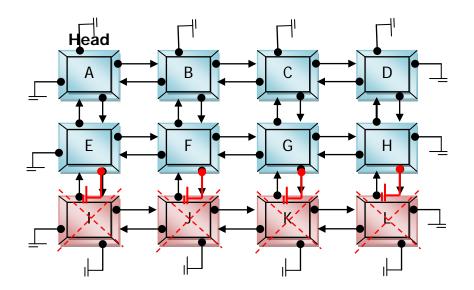
```
else
               r->ar = q->ar->ant;
               r->ar->ab = r;
            q = q->ab;
    else
        r=nuevo();
        cout << "r(dato) = ";
        cin >> r->dato;
        r->ant = NULL;
        r->ab = NULL;
        r->ar = NULL;
        r->sig = NULL;
        head = r;
else
    n = 1;
   while (n < pos-1)</pre>
      n++;
      p = p->sig;
    q = p;
    while (q!= NULL)
        r=nuevo();
        cout << "r(dato) = ";
        cin >> r->dato;
        r->ab = NULL;
        r->ant = q;
        r->sig = q->sig;
        r->ant->sig = r;
        if (r->sig != NULL)
           r->sig->ant = r;
        if (q->ar == NULL)
           r->ar = NULL;
```

6.12 Eliminar último renglón

Diseñar un algoritmo que permita eliminar el último renglón de una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario ubicar un apuntador en el primer nodo de la lista para recorrer la primera columna y posicionarse en el renglón que se va a eliminar.



```
Si head <> null entonces
      p ← head
      Mientras p(ab) <> null
         L p \leftarrow p(ab)
      Si <u>p_</u><> head entonces
             q \leftarrow p(ar)
             Mientras q <> null
                    Eliminar (q(ab))
                    q(ab) ← null
                    q \leftarrow q(sig)
      De lo contrario
             Mientras p <> null
                    head ← head(sig)
                    Eliminar (p)
                    p ← head
De lo contrario
      mensaje ('Lista vacía...')
```

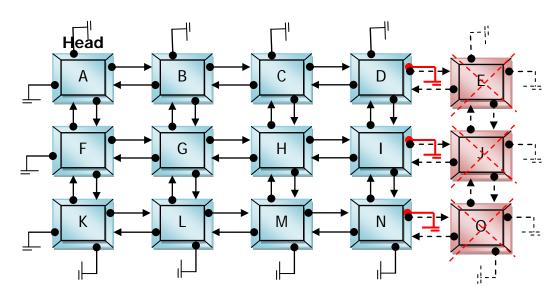
```
else
{
     while (p!= NULL)
     {
          head = head->sig;
          delete(p);
          p = head;
     }
}
else
     cout << "Lista vacía...";
}</pre>
```

6.13 Eliminar última columna

Diseñar un algoritmo que permita eliminar la última columna de una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario ubicar un apuntador en el primer nodo de la lista para recorrer la primera columna. Durante el recorrido se va creando y ligando cada uno de los nuevos nodos de la columna.



```
Si head <> null entonces
      p ← head
      Mientras p(sig) <> null
         p \leftarrow p(sig)
      Si <u>p</u> <> head entonces
             q ← p(ant)
             Mientras q <> null
                   Eliminar (q(sig))
                   q(sig) ← null
                   q \leftarrow q(ab)
      De lo contrario
             Mientras p <> null
                   head 

head(ab)
                    Eliminar (p)
                    p ← head
De lo contrario
      Mensaje ('Lista vacía...')
```

303

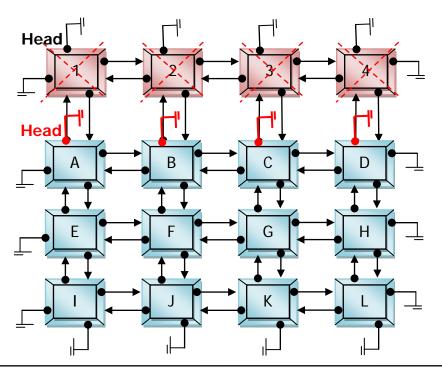
```
{
    while (p!= NULL)
    {
        head = head->ab;
        delete(p);
        p = head;
    }
    }
    }
    else
    cout << "Lista vacía...";
}</pre>
```

6.14 Eliminar primer renglón

Diseñar un algoritmo que permita eliminar el primer renglón de una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario ubicar un apuntador en el primer nodo de la lista para recorrer el primer renglón. Durante el recorrido se va eliminando cada uno de los nodos del renglón. Si la lista tiene más de un renglón el head se mueve al primer nodo del segundo renglón, en caso contrario el head se inicializa con el valor nulo.



```
Si head <> null entonces
      p ← head
      Si renglones > 0 entonces
            q ← head(ab)
            Si q <> null entonces
                   mientras q <> null
                         q(ar) ← null
                         Si p = head entonces
                           head ← q
                         Eliminar (p)
                         q \leftarrow q(sig)
                         Si q <> null entonces
                               p \leftarrow q(ar)
            De lo contrario
                  mientras p <> null
                         head ← head(sig)
                         Eliminar (p)
                         p ← head
De lo contrario
      mensaje ('Lista vacía...')
```

```
if (p==head)
{
    head = q;
}

delete (p);
q = q->sig;
if ( q != NULL)
p = q->ar;
}

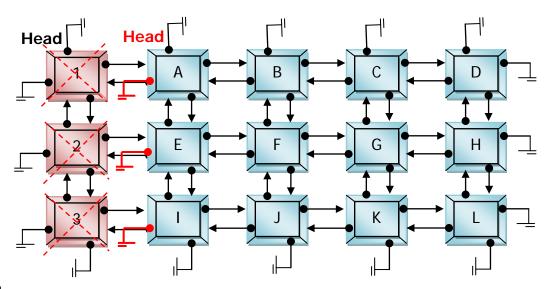
else
{
    while (p!= NULL)
{
    head = head->sig;
    delete(p);
    p = head;
}
}
else
cout << "Lista vacía...";
}</pre>
```

6.15 Eliminar primera columna

Diseñar un algoritmo que permita eliminar la primera columna de una lista ortogonal lineal.

Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario ubicar un apuntador en el primer nodo de la lista para recorrer la primera columna. Durante el recorrido se va eliminando cada uno de los nodos de la columna. Si la lista tiene al menos dos columnas el head se mueve al primer nodo de la segunda columna, en caso contrario el head se inicializa con el valor nulo.



```
Si head <> null entonces
      p ← head
      Si columnas > 0 entonces
            q ← head(sig)
            Si q <> null entonces
                  Mientras q <> null
                        q(ant) ← null
                        Si p = head entonces
                          head ← q
                        eliminar (p)
                        q \leftarrow q(ab)
                        Si q <> null entonces
                              p ← q(ant)
            De lo contrario
                  Mientras p <> null
                        head ← head(ab)
                        eliminar (p)
                        p ← head
De lo contrario
     mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_ortogonal::borrar_columna_inicio()
    nodo p,q;
    if (head != NULL)
        p = head;
        if (columnas() > 0)
            q = head->sig;
            if (q != NULL)
               while (q != NULL)
                     q->ant = NULL;
                     if (p==head)
                        head = q;
                     delete (p);
                     q = q->ab;
                     if ( q != NULL)
                        p = q->ant;
            else
                while (p!= NULL)
                     head = head->ab;
                     delete(p);
                     p = head;
    else
        cout << "Lista vacía...";</pre>
```

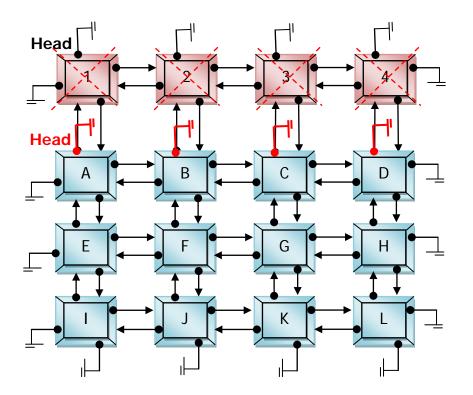
6.16 Eliminar cualquier renglón

Diseñar un algoritmo que permita eliminar cualquier renglón de una lista ortogonal lineal.

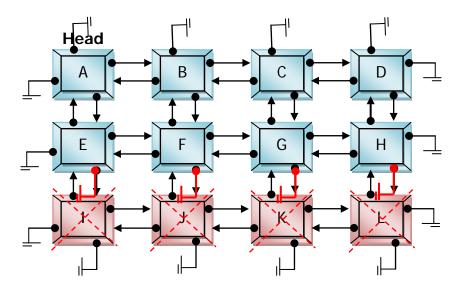
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario conocer y validar la posición del renglón que se eliminará. Se ubica un apuntador en el primer nodo de la lista y se avanza en la primera columna hasta encontrar la ubicación correcta del renglón, posteriormente se recorre todo el renglón para ir eliminando nodo por nodo. Para la solución de este problema se tienen que considerar los casos siguientes:

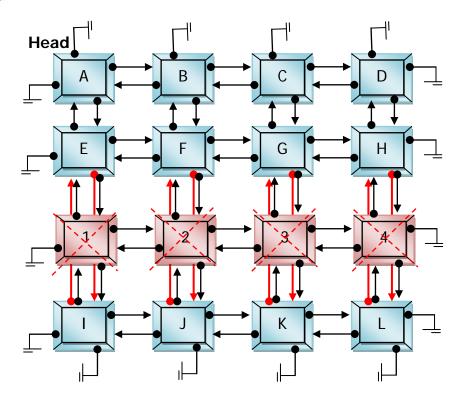
Caso 1: El renglón se encuentra ubicado al inicio de la lista.



Caso 2: El renglón se encuentra ubicado en la última posición de la lista.



Caso 3: El renglón se encuentra ubicado en una posición intermedia dentro de la lista.



```
Si head <> null entonces
      p ← head
      Si pos <= renglones entonces
            Si pos = 1 entonces
                   q ← head(ab)
                   Si q <> null entonces
                         Mientras q <> null
                                q(ar) ← null
                                Si p = head entonces
                                  head ← q
                                Eliminar (p)
                                q \leftarrow q(sig)
                                Si q <> null entonces
                                     p ← q(ar)
                   De lo contrario
                          Mientras p <> null
                                head ← head(sig)
                                Eliminar (p)
                                p ← head
            De lo contrario
                   n ← 1
                   Mientras n < pos-1
                         n ← n +1
                         p \leftarrow p(ab)
                   q \leftarrow p(ab)
                   Mientras p <> null
                         p(ab) \leftarrow q(ab)
                         Sip(ab) <> null
                            p(ab(ar)) ← p
                          Eliminar (q)
                          p \leftarrow p(sig)
                         Si p <> null entonces
                               q ← p(ab)
De lo contrario
     Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_ortogonal::borrar_renglon(int pos)
    nodo p,q;
    int n;
    if (head != NULL)
        p = head;
        if (pos <= renglones())</pre>
             if (pos == 1)
                 q = head -> ab;
                 if (q != NULL)
                     while (q != NULL)
                          q->ar = NULL;
                          if (p==head)
                              head = q;
                          delete (p);
                          q = q->sig;
                          if ( q != NULL)
                          p = q->ar;
                 else
                     while (p!= NULL)
                         head = head->sig;
                          delete(p);
                         p = head;
          else
                 n = 1;
                 while (n < pos-1)</pre>
```

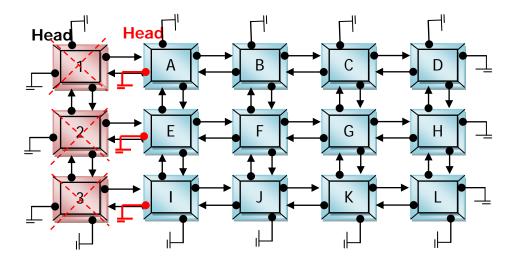
6.17 Eliminar cualquier columna

Diseñar un algoritmo que permita eliminar cualquier columna de una lista ortogonal lineal.

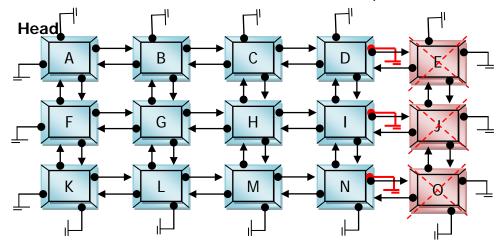
Análisis del problema

Para resolver este problema es necesario conocer y validar la posición de la columna que se eliminará. Se ubica un apuntador en el primer nodo de la lista y se avanza en el primer renglón hasta encontrar la ubicación correcta de la columna, posteriormente se recorre toda la columna para ir eliminando nodo por nodo. Para la solución de este problema se tienen que considerar los casos siguientes:

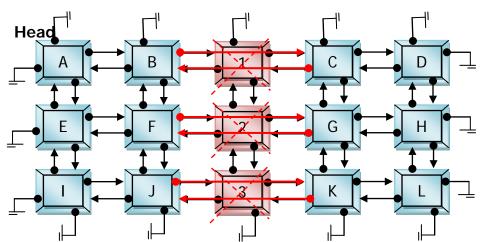
Caso 1: La columna se encuentra ubicada en la primera posición de la lista.



Caso 2: La columna se encuentra ubicada en la última posición de la lista.



Caso 3: La columna se encuentra ubicada en una posición intermedia dentro de la lista.



```
Si head <> null entonces
      p ← head
      Si pos <= columnas entonces
             Si pos = 1 entonces
                   q ← head(sig)
                   Si q <> null entonces
                          Mientras q <> null
                                 q(ant) ← null
                                 Si p = head entonces
                                       head ← q
                                 Eliminar (p)
                                 q \leftarrow q(ab)
                                 Si q <> null entonces
                                   [p \leftarrow q(ant)]
                    De lo contrario
                          Mientras p <> null
                                 head ← head(ab)
                                 Eliminar (p)
                                 p ← head
             De lo contrario
                   n ← 1
                    mientras n < pos-1
                          n ← n +1
                          p \leftarrow p(sig)
                    q \leftarrow p(sig)
                    Mientras p <> null
                          p(sig) \leftarrow q(sig)
                          Si p(sig) <> null
                             [ p(sig(ant)) \leftarrow p ] 
                          Eliminar (q)
                          p \leftarrow p(ab)
                          Si p <> null entonces
                            De lo contrario
      Mensaje ('Lista vacía...')
```

```
void lista_ortogonal::borrar_columna(int pos)
    nodo p,q;
    int n;
    if (head != NULL)
        p = head;
        if (pos <= columnas())</pre>
            if (pos == 1)
                 q = head->sig;
                 if (q != NULL)
                     while (q != NULL)
                         q->ant = NULL;
                         if (p==head)
                             head = q;
                         delete (p);
                         q = q->ab;
                         if (q!= NULL)
                          p = q-ant;
                 else
                     while (p!= NULL)
                         head = head->ab;
                         delete(p);
                         p = head;
            else
                 n = 1;
                while (n < pos-1)</pre>
```

```
n++;
    p = p->sig;
}

q = p->sig;
while (p != NULL)
{
    p->sig = q->sig;
    if (p->sig != NULL)
        p->sig->ant = p;
    delete(q);
    p = p->ab;
    if (p != NULL)
        q = p->sig;
}

else
    cout << "Lista vacía...";
}</pre>
```

[Bibliografía]

- [1] GOODRICH M., TAMASSIA R., Data Structures and Algorithms in Java, USA, Wiley, 2008
- [2] MCMILLAN M., Data *Structures and Algorithms Using C#*, USA, Cambridge University Press, 2007.
- [3] ALLEN WEISS, M., Data Structures and Algorithm Analysis in C++, USA, Addison Wesley, 2006.
- [4] JOYANES A. LUIS, *Algoritmos y Estructuras de Datos: Una Perspectiva en C.*, España, Mc Graw-Hill, 2005.
- [5] MARTINEZ R., QUIROGA, E., Estructura de Datos, Referencia Práctica con Orientación a Objetos, España, Thompson Learning, 2004.
- [6] Drozdek A. Data Structures and Algorithms in C++, USA, Course Technology, 2004.
- [7] FRANCH X., Estructura de Datos, España, Alfaomega Grupo, 2003.
- [8] GOODRICH M., TAMASSIA R., *Estructura de datos y Algoritmos en Java*, México, CECSA, 2003.
- [9] MARTINEZ R. Estructura de Datos, Thomson International, 2002.
- [10] J. SISA A., Estructura de Datos y Algoritmos, Colombia, Prentice Hall, 2001.
- [11] CAIRÓ O., GUARDATI S., Estructura de Datos, México, Mc Graw-Hill, 2001.
- [12] ALLEN WEISS, M., Estructura de Datos y Algoritmos, España, Addison Wesley, 2000.
- [13] JOYANES L., *Programación en C++. Algoritmos, Estructuras de Datos y Objetos,* España, Mc Graw-Hill, 2000.
- [14] ALLEN WEISS, M., Estructuras de Datos en Java, España, Addison Wesley, 2000.
- [15] LOOMIS M.E.S., Estructura de Datos y Organización de Archivos, México, Prentice Hall, 1999.
- [16] JOYANES L., ZAHONERO I., FDEZ. M., SANCHEZ L., *Estructura de Datos*, España, Mc Graw- Hill, 1999.
- [17] Aho A.. Estructura de Datos y Algoritmos, España, Addison Wesley, 1999.
- [18] FRANCH X., Estructura de Datos. Especificación, Diseño e Implementación, Ediciones de la UPC, S.L, España, 1999.
- [19] JOYANES L., ZAHONERO I., FERNANDEZ M., SANCHEZ L., *Estructura de Datos: Libro de problemas*, Mc Graw Hill, España, 1999.
- [20] HEILEMAN G. Estructura de Datos, Algoritmos, y Programación Orientada a Objetos, España, Mc Graw Hill, 1998.
- [21] LANGSAM Y., AUGENSTEIN M., TENEBAUM A., Estructuras de Datos con C y C++, México, Prentice Hall Hispanoamericano, 1997.

Se terminó la impresión de Problemas resueltos de listas en agosto de 2012, en el Taller de Artes Gráficas de la UABCS, carretera al sur km 5.5, C.P. 23080. El tiraje sobre papel bond ahuesado de 45 kg, es de quinientos ejemplares. El cuidado de la edición estuvo a cargo de la Lic. Lirio Robles García.