Programación II Tema 4. Listas enlazadas

Escuela Politécnica Superior
Universidad Autónoma de Madrid

Contenidos

- El TAD Lista
- Estructura de datos de Lista
- Implementación en C de Lista
- Implementación de Pila y Cola con Lista
- Tipos de Listas





Contenidos

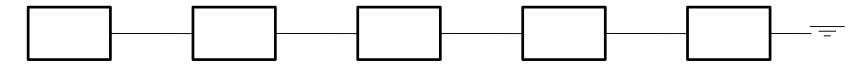
- El TAD Lista
- Estructura de datos de Lista
- Implementación en C de Lista
- Implementación de Pila y Cola con Lista
- Tipos de Listas





El TAD Lista. Definición

- Lista. Colección de objetos donde:
 - todos menos uno tienen un objeto "siguiente"
 - todos menos uno tienen un objeto "anterior"



- Permite la representación secuencial y ordenada de objetos de cualquier tipo
 - Insertando o extrayendo objetos al principio/final
 - Insertando o extrayendo objetos en cualquier punto
- Puede verse como una meta-EdD más que como un TAD
 - Puede usarse para implementar pilas, colas, colas de prioridad, etc.





El TAD Lista. Funciones primitivas

Funciones primitivas básicas

... y otras

```
// Inserta el elemento e en la posición pos de la lista L
Status list_insertPos(List l, Element e, int pos)
// Inserta el elemento e en la lista L en orden
Status list_insertOrder(List l, Element e)
...
```





Contenidos

- El TAD Lista
- Estructura de datos de Lista
- Implementación en C de Lista
- Implementación de Pila y Cola con Lista
- Tipos de Listas



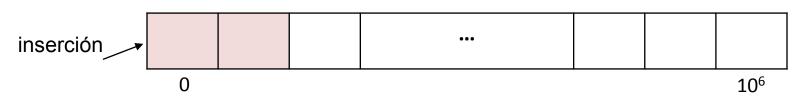


EdD de Lista: array

Opción 1: tabla/array de elementos

$$T = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 \\ & & & \\ & & siguiente(T[i]) \equiv T[i+1]; anterior(T[i]) \equiv T[i-1] \end{bmatrix}$$

- Ventajas
 - Fácil implementación
 - Memoria estática
- Inconvenientes
 - Desperdicio de espacio
 - Ineficiencia al insertar al inicio y en posiciones intermedias: hay que mover todos los elementos a la derecha una posición ¿Posible solución? ¿lista circular? ¿ocurre lo mismo?

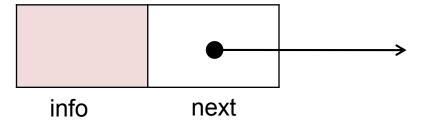




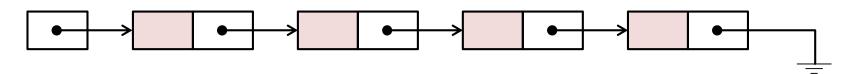


EdD de Lista: lista enlazada (LE)

- Opción 2: Lista Enlazada (LE)
 - Listas de nodos
 - Nodo
 - Campo **info**: contiene el objeto/dato a guardar
 - Campo next: apunta al siguiente nodo de la lista



 Lista enlazada: colección de nodos enlazados + puntero al nodo inicial. El next del último nodo apunta a NULL.



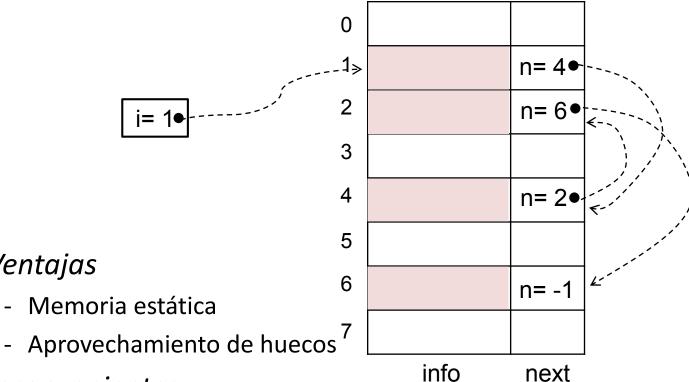




EdD de Lista: LE estática

Estructura estática para LE

Tabla de nodos



Inconvenientes

Ventajas

- Desperdicio de memoria
- Complejidad (p.e. ¿siguiente nodo libre?)

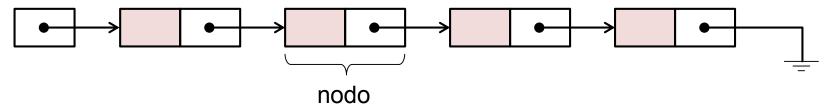




EdD de Lista: LE dinámica

Los nodos se crean/destruyen dinámicamente

- Uso de memoria dinámica
- Creación de nodos: malloc
- Liberación de nodos: free



Ventajas

- Sólo se tiene reservada la memoria que se necesita en cada momento
- Se pueden albergar tantos elementos como la memoria disponible permita
- Insertar/extraer nodos no requiere desplazamientos de memoria

Inconvenientes

Bueno para acceso secuencial; malo para acceso aleatorio







EdD de Nodo

• Se oculta al usuario. Es privado, es un recurso "interno" para gestionar la lista.

La EdD se define en list.c y las funciones asociadas también. Ni el tipo ni los prototipos de las funciones se incorporan a list.h, de modo que no están disponibles en la interfaz para el manejo de listas.



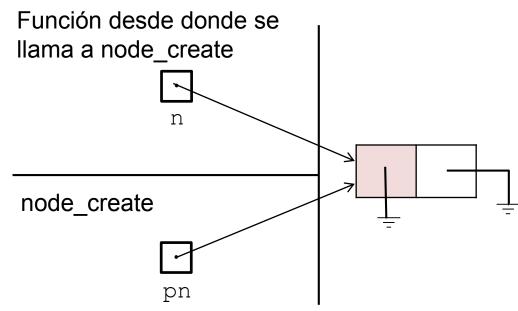


Creación de un nodo

```
Node *node_create() {
  Node *pn = NULL;
  pn = (Node *) malloc(sizeof(Nodo));
  if (!pn) return NULL;
  pn->info = NULL;  // info apuntará a un elemento
  pn->next = NULL;
  return pn;
}
```

Ejemplo de llamada

```
Node *n = NULL;
n = node_create();
if (!n) {
    // CdE
}
```





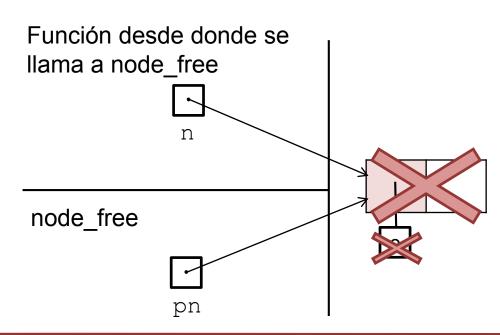


Liberación de un nodo

```
void node_free(Node *pn) {
   if (pn) {
      element_free(pn->info); // Libera elemento de info
      free(pn); // Libera nodo
   }
}
```

• Ejemplo de llamada

```
Node *n = NULL;
n = node_create();
if (!n) {
    // CdE
}
...
node free(n);
```

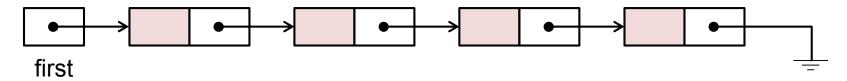






Lista enlazada

- Colección de nodos enlazados
- La lista es un puntero (first) al nodo inicial
- El último nodo apunta a NULL



```
// En list.h
typedef struct _List List;

// En list.c
struct _List {
   Node *first;
};
```





Contenidos

- El TAD Lista
- Estructura de datos de Lista
- Implementación en C de Lista
- Implementación de Pila y Cola con Lista
- Tipos de Listas





Implementación en C: primitivas

```
// Primitivas de Nodo (privadas)
Node * node create() //tras reservar el nodo, apuntar info a un elemento
void node free (Node *pn) //llama a element free sobre info
// Primitivas de Lista (públicas).
// Observación: Nodo está oculto para el usuario
List * list init()
void list free(List *pl)
Boolean list isEmpty(List *pl)
Status list insertIni(List *pl, Element *pe)
Element * list extractIni(List *pl)
Status list insertEnd(List *pl, Element *pe)
Element * list extractEnd(List *pl)
```

Importante: para mayor legibilidad, en algunas de las implementaciones que siguen se han dejado indicado el control de errores de argumentos de entrada o retornos de funciones (habría que completarlos todos)





Implementación en C: list_init

Crear una lista

```
List *list_init() {
   List *pl = NULL;
   pl = (List *) malloc(sizeof(List));
   if (!pl) return NULL;
   pl->first = NULL;
   return pl;
}
```

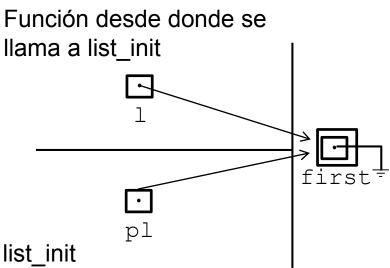
Ejemplo de llamada

```
List *1 = NULL;

l = list_init();

if (!1)
```







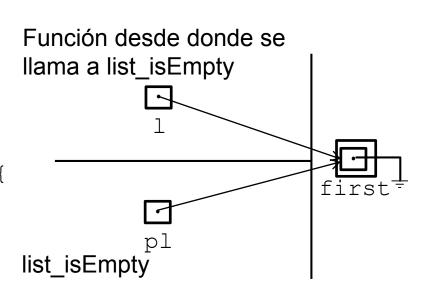


Implementación en C: list_isEmpty

Comprobar si una lista está vacía

Ejemplo de llamada

```
List *l = NULL;
l = list_init();
...
if (list_isEmpty(l) == FALSE) {
...
}
```



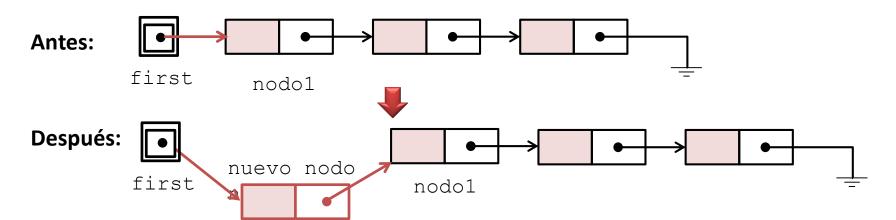




- Insertar un elemento al inicio de una lista
 - 1) Crear un nuevo nodo y copiar el elemento
 - 2) Hacer que este nodo apunte al inicio de la lista

- 3) El nuevo nodo es ahora el inicio de la lista
- Pseudocódigo más detallado (sin CdE)

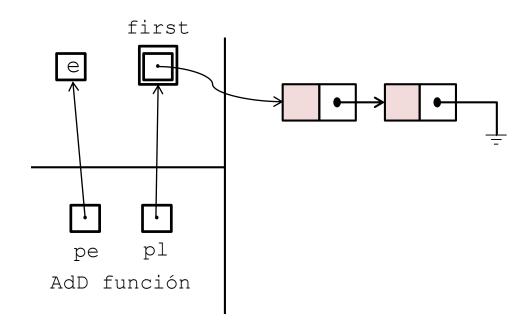
```
Status list_insertIni(List 1, Element e)
  Nodo n = node_create()
  info(n) = copy_element(e)
  next(n) = first(l)
  first(l) = n
  return OK
```



• ¿Implementación?

```
Status list insertIni(List *pl, Element *pe) {
```







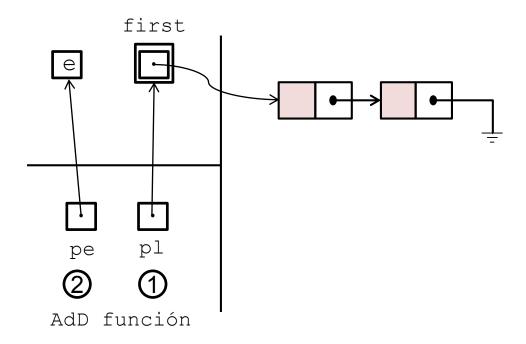


• implementación? ①

Status list_insertIni(List *pl, Element *pe) {

Node *pn = NULL;

if (!pl || !pe) return ERROR;



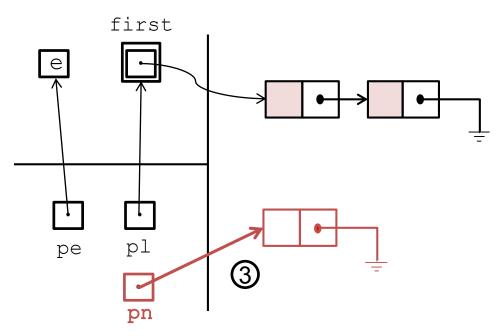




• ¿Implementación?

```
Status list_insertIni(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL;
   if (!pl || !pe) return ERROR;

3 pn = node_create();
   if (!pn) {
      return ERROR;
   }
}
```







```
Status list insertIni(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL;
   if (!pl || !pe) return ERROR;
   pn = node create();
   if (!pn) {
      return ERROR;
  pn->info = element copy(pe);
                                       first
   if (!pn->info) {
      node free (pn);
      return ERROR;
                                         pl
                                  ре
```







• ¿Implementación?

```
Status list insertIni(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL;
   if (!pl || !pe) return ERROR;
   pn = node create();
   if (!pn) {
       return ERROR;
   pn->info = element copy(pe);
                                       first
   if (!pn->info) {
      node free (pn);
      return ERROR;
(5) pn->next = pl->first;
                                         pl
                                  ре
                                         pn
```





```
Status list insertIni(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL;
   if (!pl || !pe) return ERROR;
   pn = node create();
   if (!pn) {
       return ERROR;
   pn->info = element copy(pe);
                                       first
   if (!pn->info) {
      node free (pn);
       return ERROR;
   pn->next = pl->first;
                                                  6
(6) pl->first = pn;
   return OK;
                                         pl
                                  ре
                                         pn
```







• Implementación alternativa: uso de macros

```
#define next(pnodo) (pnodo) ->next
#define info(pnodo) (pnodo) ->info
#define first(plista) (plista) ->first

Status list_insertIni(List *pl, Element *pe) {
    ...
    pn = node_create();
    ...
    4 info(pn) = element_copy(pe);
    5 next(pn) = first(pl);
    6 first(pl) = pn;
    ...
}
```

- Ventajas
 - Más parecido al pseudocódigo; más fácil de entender/manejar
 - Se puede hacer (más o menos) independiente de la EdD





• Ejemplo de uso de macros

```
#define info(A) (A) ->info
```

- ¿Es lo mismo que #define info(A) A->info? ¡No!
 - Si en el código encontramos info (abc) → abc->info // ok
 - Si encontramos info (*ppn) → *ppn->info // Problema: '->' se aplica antes
 - **Solución**: definir la macro como sigue:

```
#define info(A) (A) ->info
```

- Ahora: info(*ppn) → (*ppn) ->info // ok
- Importante: no olvidarse de los paréntesis:

```
#define cuadrado(x) x*x \rightarrow \text{:correcto?}
cuadrado(z+1) \rightarrow z + 1 * z + 1
#define cuadrado(x) (x) *(x) * (x) \rightarrow (z+1) * (z+1)
```

• iOjo! cuadrado(z++) \rightarrow (z++) * (z++) // 2 incrementos!





Extraer un elemento del inicio de una lista

- 1) Devolver el campo info del primer nodo
- 2) Hacer que la lista apunte al siguiente nodo
- 3) Eliminar el primer nodo
- Pseudocódigo más detallado:

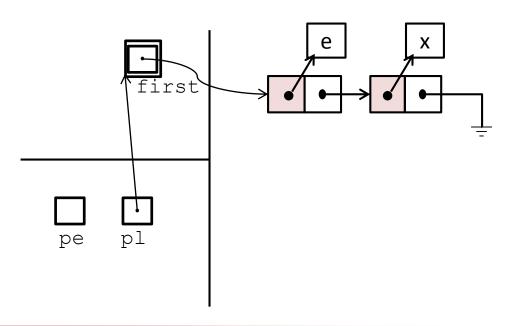




• ¿Implementación?

```
Element *list extractIni(List *pl) {
```





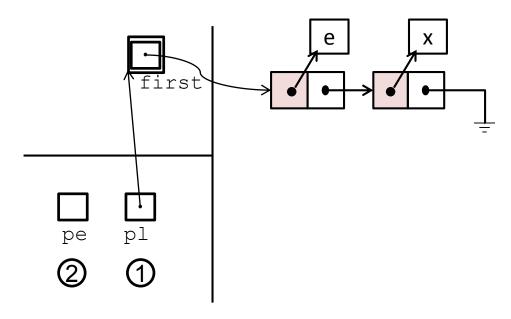




```
Element *list_extractIni(List *pl) {
   Node *pn = NULL;

Element *pe = NULL;

if (!pl || list_isEmpty(pl) == TRUE) {
   return NULL;
}
```



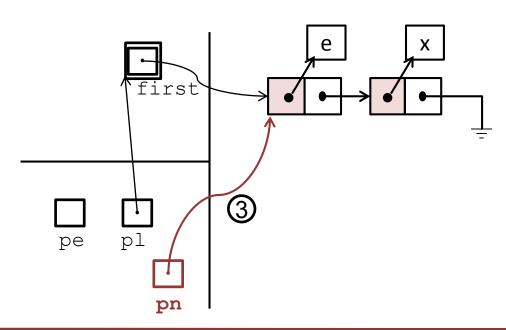




```
Element *list_extractIni(List *pl) {
  Node *pn = NULL;
  Element *pe = NULL;

if (!pl || list_isEmpty(pl) == TRUE) {
    return NULL;
}
```

```
3pn = first(pl);
```







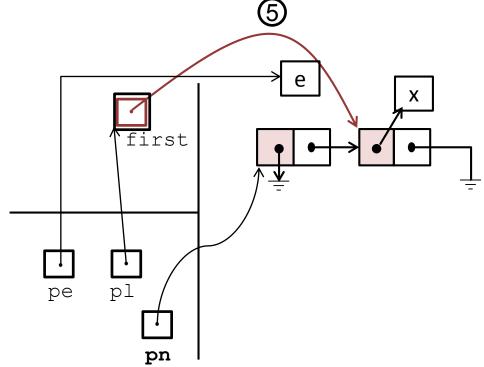
```
Element *list extractIni(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) {
      return NULL;
   pn = first(pl);
  pe = info(pn);
   info(pn) = NULL; //Importante!!!
                                                first
                                              pl
                                        ре
                                                  pn
```





```
Element *list extractIni(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) {
      return NULL;
   pn = first(pl);
   pe = info(pn);
   info(pn) = NULL;
```

```
(5) first(pl) = next(pn);
```





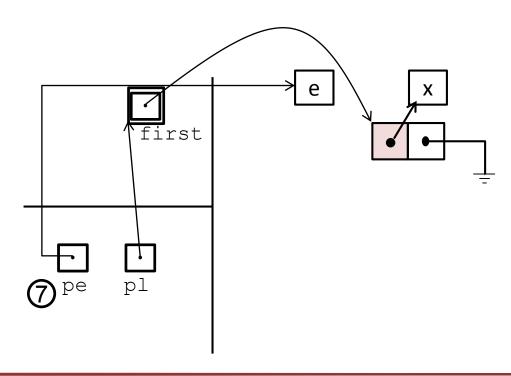


```
Element *list extractIni(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) {
       return NULL;
   pn = first(pl);
   pe = info(pn);
   info(pn) = NULL; //Importante!!!
                                                first
   first(pl) = next(pn);
(6) node_free (pn);
                                               pl
                                         ре
                                                  pn
```





```
Element *list extractIni(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) {
       return NULL;
   pn = first(pl);
   pe = info(pn);
   info(pn) = NULL;
   first(pl) = next(pn);
   node free(pn);
   return pe;
```







• Implementación (sin macros)

```
Element *list extractIni(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) {
      return NULL;
   pn = pl->first;
   pe = pn->info;
   pn->info = NULL;
   pl->first = pn->next;
   node free(pn);
   return pe;
```





• Implementación (sin macros)

```
Element *list extractIni(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) {
      return NULL;
   pn = pl->first;
   pe = pn->info;
   pn->info = NULL;
   pl->first = pn->next;
   node free(pn);
   return pe;
```



¿Hace falta llamar a node_free, que libera el nodo completo (incluyendo la memoria apuntada por el campo info, en caso de que no sea NULL)?

Como hemos puesto pn->info=NULL, ya no hace falta liberar el campo info → ¿no sería más eficiente liberar solo la estructura del nodo usando free, en vez de llamar a node_free, que va a llamar a element_free sin necesidad, pues ya no hay ninguna info que liberar?

Si liberamos el nodo con free, ¿hace alta poner el campo info a NULL, o se puede dejar apuntando al elemento, sabiendo que con free solo se va a liberar el nodo y no va a afectar a la memoria apuntada por info (no se va a llamar a ninguna función que libere esa info)?



Solución: diapositiva siguiente

Implementación

(alternativa más eficiente para la liberación del nodo)

```
Element *list extractIni(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
                                                   finst
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) {
      return NULL;
                                                 ре
   pn = pl - first;
   pe = pn - > info;
   pn->info = NULL; /* No hace falta, porque no vamos a liberar el nodo con
                       node free, sino que liberaremos solo la estructura de
                       nodo con free, sin liberar el lugar adonde apunta el campo
                       info (que quedaría apuntado por pe, para devolverlo) */
   pl->first = pn->next;
   node free(pn); /* Ya no liberamos el nodo y la memoria a la que apuntan sus
   free(pn);
                     campos (elemento apuntado por info), sino únicamente la
                     memoria ocupada por la estructura Node */
   return pe;
```

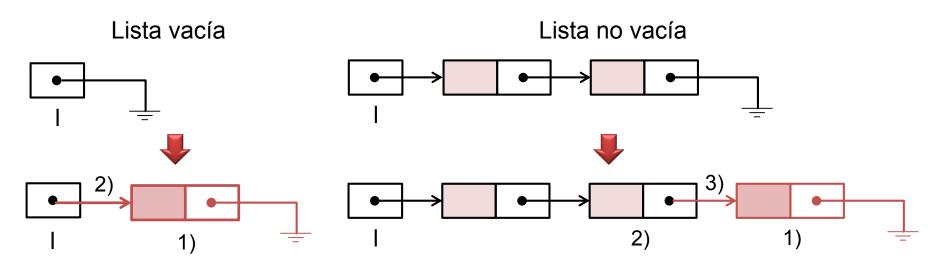
Lo haremos así en todas las funciones de extracción (más eficiente)





Insertar un elemento al final de una lista

- 1) Crear un nuevo nodo y asignar campo info
 - Si lista vacía:
 - 2) Asignar el nuevo nodo como primer nodo de la lista
- Si lista no vacía:
 - 2) Recorrer la lista hasta situarse en el <u>último</u> nodo
 - 3) Hacer que el último nodo apunte al nuevo nodo







• ¿Implementación?

```
Status list insertEnd(List *pl, Element *pe) {
```



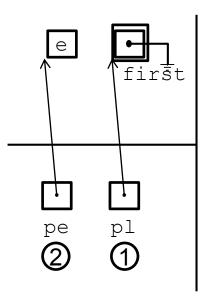
- 2 casos
 - 1) Lista vacía
 - 2) Lista no vacía





Implementación

```
Status list_insertEnd(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL, *qn = NULL;
   if (!pl || !pe) return ERROR;
```





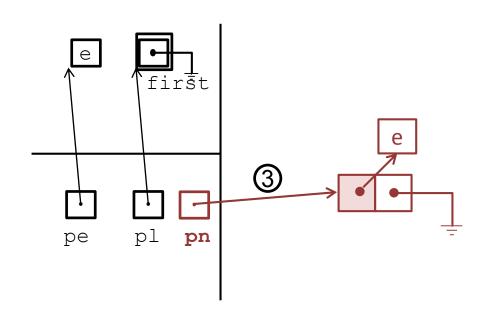


Implementación

```
Status list_insertEnd(List *pl, Element *pe) {
  Node *pn = NULL, *qn = NULL;
  if (!pl || !pe) return ERROR;

  pn = node_create();
  if (!pn) {
    return ERROR;

  }
  info(pn) = element_copy(pe);
  if (!info(pn)) {
    node_free(pn);
    return ERROR;
  }
}
```







Implementación

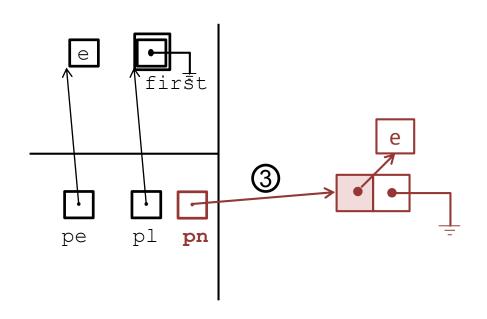
```
Status list_insertEnd(List *pl, Element *pe) {
  Node *pn = NULL, *qn = NULL;
  if (!pl || !pe) return ERROR;

  pn = node_create();
  if (!pn) {
    return ERROR;
  }
  info(pn) = element_copy(pe);
  if (!info(pn)) {
    node_free(pn);
    return ERROR;
  }
}
```

2 casos

- 1) Lista vacía
- 2) Lista no vacía









Implementación (dibujos caso <u>lista vacía</u>)

```
Status list insertEnd(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL, *qn = NULL;
   if (!pl || !pe) return ERROR;
   pn = node create();
   if (!pn) {
      return ERROR;
                                                first
   info(pn) = element copy(pe);
   if (!info(pn)) {
      node free (pn);
       return ERROR;
   if (list isEmpty(pl) == TRUE) {
                                               pl
                                         ре
                                                    pn
    4)first(pl) = pn;
       return OK;
```





• Implementación (lista no vacía, tras crear el nodo...)

```
Status list insertEnd(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL, *qn = NULL;
   if (!pl || !pe) return ERROR;
   pn = node create();
   if (!pn) {
      return ERROR;
                                                first
   info(pn) = element copy(pe);
   if (!info(pn)) {
      node free (pn);
       return ERROR;
   if (list isEmpty(pl) == TRUE) {
                                               pl
       first(pl) = pn;
       return OK;
                                                    pn
```





Implementación (<u>lista no vacía</u>)

```
Status list insertEnd(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL, *qn = NULL;
   if (!pl || !pe) return ERROR;
   pn = node create();
   if (!pn) {
      return ERROR;
                                                first
   info(pn) = element copy(pe);
   if (!info(pn)) {
      node free (pn);
       return ERROR;
                                                    qn
   if (list isEmpty(pl) == TRUE) {
                                               pl
                                         X
       first(pl) = pn;
       return OK;
                                                    pn
                                                                      e
       (qn=first(pl); next(qn)!=NULL; qn=next(qn));
                                            // Avanzar, con bucle while, sería:
                                            qn = first(pl);
                                            while (next(qn)!=NULL) {
                                               qn = next(qn);
```





Implementación (<u>lista no vacía</u>)

```
Status list insertEnd(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL, *qn = NULL;
   if (!pl || !pe) return ERROR;
   pn = node create();
   if (!pn) {
      return ERROR;
                                                first
   info(pn) = element copy(pe);
   if (!info(pn)) {
      node free (pn);
       return ERROR;
                                                    qn
   if (list isEmpty(pl) == TRUE) {
                                               pl
                                         X
       first(pl) = pn;
       return OK;
                                                    pn
   for (qn=first(pl); next(qn)!=NULL; qn=next(qn));
   next(qn) = pn;
   return OK;
```





Implementación (sin macros)

```
Status list insertEnd(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL, *qn = NULL;
   if (!pl || !pe) return ERROR;
   pn = node create();
                                                // Con bucle while
   if (!pn) {
                                                qn = pl->first;
      return ERROR;
                                                while (qn->next!=NULL) {
                                                   qn = qn->next;
   pn->info = element copy(pe);
   if (!pn->info) {
      node free (pn);
       return ERROR;
   if (list isEmpty(pl) == TRUE) {
      pl->first = pn;
       return OK;
   for (qn=pl->first; qn->next!=NULL; qn=qn->next);
   qn->next = pn;
   return OK;
```





Extraer un elemento del final de una lista

Si lista vacía, devolver NULL

Si se tiene exactamente un nodo:

- 1) Obtener info de ese nodo
- Eliminar ese nodo y dejar lista vacía (first apunta a NULL)
- 3) Devolver info

Si se tiene más de un nodo:

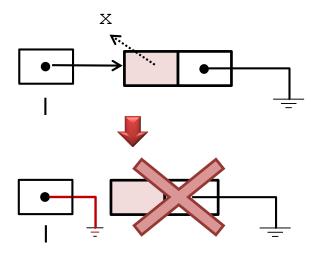
- 1) Recorrer la lista hasta situarse en el penúltimo nodo
- 2) Obtener la info del último nodo (el siguiente al penúltimo)
- Eliminar el último nodo
- 4) Hacer que el penúltimo nodo apunte a NULL
- 5) Devolver info



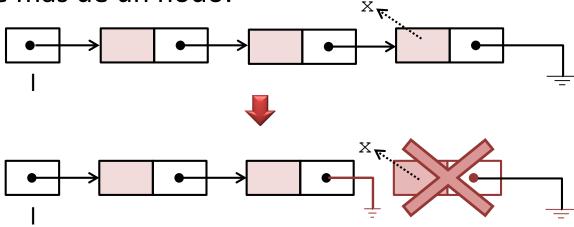


• Extraer un elemento del final de una lista

Si se tiene un nodo:



Si se tiene más de un nodo:







• ¿Implementación?

```
Element *list extractEnd(List *pl) {
```



2 casos

- 1) Lista de un nodo
- 2) Lista de varios nodos





Implementación (lista de un nodo)

```
Element *list extractEnd(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) return NULL;
   // Caso: 1 nodo
   if (!next(first(pl)) {
    pe = info(first(pl));
      free(first(pl)); //Libera solo el nodo, no su info (no es nodefree)
       first(pl) = NULL;
      return pe;
                                                 first
                                          ре
```





Implementación (lista de un nodo)

```
Element *list extractEnd(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) return NULL;
   // Caso: 1 nodo
   if (!next(first(pl)) {
      pe = info(first(pl));
    (2) free(first(pl)); //Libera solo el nodo, no su info (no es nodefree)
       first(pl) = NULL;
       return pe;
                                                  first
                                                 pl
                                          ре
```





Implementación (lista de un nodo)

```
Element *list extractEnd(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) return NULL;
   // Caso: 1 nodo
   if (!next(first(pl)) {
      pe = info(first(pl));
       free(first(pl)); //Libera solo el nodo, no su info (no es nodefree)
    (3) first(pl) = NULL;
       return pe;
                                                  first
                                          ре
```





Implementación (lista de varios nodos)

```
Element *list extractEnd(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
                                      pl
                                          pn
   // Caso: 2 o más nodos
   // -> se sitúa pn en el penúltimo nodo de la lista
   for (pn=first(pl); next(next(pn))!=NULL; pn=next(pn))
   pe = info(next(pn));
   free(next(pn)); //Libera solo el nodo, no su info (no es nodefree)
   next(pn) = NULL;
   return pe;
```





• Implementación (lista de varios nodos)

```
Element *list extractEnd(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
                                       first
                                ре
                                      pl
                                          pn
   // Caso: 2 o más nodos
   // -> se sitúa pn en el penúltimo nodo de la lista
   for (pn=first(pl); next(next(pn))!=NULL; pn=next(pn))
   pe = info(next(pn));
   free(next(pn)); //Libera solo el nodo, no su info (no es nodefree)
   next(pn) = NULL;
   return pe;
```





Implementación (lista de varios nodos)

```
Element *list extractEnd(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
                                       first
                                ре
                                      pl
                                           pn
   // Caso: 2 o más nodos
   // -> se sitúa pn en el penúltimo nodo de la lista
   for (pn=first(pl); next(next(pn))!=NULL; pn=next(pn))
   pe = info(next(pn));
(3) free (next(pn)); //Libera solo el nodo, no su info (no es nodefree)
   next(pn) = NULL;
   return pe;
```





• Implementación (lista de varios nodos)

```
Element *list extractEnd(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
                                       first
                                      pl
                               ре
                                          pn
   // Caso: 2 o más nodos
   // -> se sitúa pn en el penúltimo nodo de la lista
   for (pn=first(pl); next(next(pn))!=NULL; pn=next(pn))
   pe = info(next(pn));
   free(next(pn)); //Libera solo el nodo, no su info (no es nodefree)
   next(pn) = NULL;
   return pe;
```





// Con bucle while

Implementación en C: list_extractEnd

Implementación

```
pn = first(pl);
Element *list extractEnd(List *pl) {
                                                  while (next(next(pn))!=NULL) {
   Node *pn = NULL;
                                                      pn = next(pn);
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) ==TRUE) return NULL;
   // Caso: 1 nodo
   if (!next(first(pl)) {
      pe = info(first(pl)));
       free(first(pl)); //Libera solo el nodo, no/su info (no es nodefree)
       first(pl) = NULL;
       return pe;
   // Caso: 2 o más nodos
   // -> se sitúa pn en el penúltimo nodd de la lista
   for (pn=first(pl); next(next(pn))!=NULL; pn=next(pn))
   pe = info(next(pn));
   free(next(pn)); //Libera solo el nodo, no su info (no es nodefree)
   next(pn) = NULL;
   return pe;
```





// Con bucle while

Implementación en C: list_extractEnd

• Implementación (sin macros)

```
pn = pl->first;
Element *list extractEnd(List *pl) {
                                                   while (pn->next->next!=NULL) {
   Node *pn = NULL;
                                                       pn = pn->next;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) return NULL;
   // Caso: 1 nodo
   if (!pl->first->next) {
      pe = pl->first->info;
       free (pl->first);
      pl->first = NULL;
       return pe;
   // Caso: 2 o más nodos
   // -> se sitúa pn en el penúltimo nodd de la lista
   for (pn=pl->first; pn->next->next!=NULL; pn=pn->next)
   pe = pn->next->info;
   free (pn->next);
   pn->next = NULL;
   return pe;
```





Implementación en C: list_free

Implementar la función list_free

```
void list free(List *pl)
```







Implementación en C: list_free

1. Implementación usando primitivas

```
void list_free(List *pl) {
   if (!pl) return;

while (list_isEmpty(pl) == FALSE)
       element_free(list_extractIni(pl));

free(pl);
}
```

2. Implementación accediendo a la estructura

```
void list_free(List *pl) {
   Node *pn = NULL;

   if (!pl) return;

   while (first(pl) != NULL) {
      pn = first(pl);
      first(pl) = next(first(pl));
      node_free(pn);
   }
   free(pl);
}
```





Implementación en C: list_free

3. Implementación recursiva

```
void list free(List *pl) {
   if (!pl)
       return;
   // Origen de llamadas recursivas: primer nodo de la lista
   list free rec(first(pl));
   // Liberación de la estructura List
   free (pl);
void list free rec(Node *pn) {
   // Condición de parada: el nodo al que hemos llegado es NULL
   if (!pn)
       return;
   // Llamada recursiva: liberacion de nodos siguientes al actual
   list free rec(next(pn));
   // Liberación del nodo actual
   node free (pn);
```





Contenidos

- El TAD Lista
- Estructura de datos de Lista
- Implementación en C de Lista
- Implementación de Pila y Cola con Lista
- Tipos de Listas





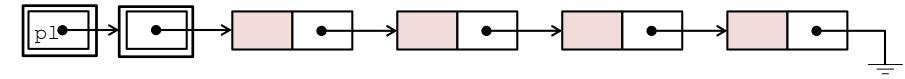
EdD de Pila con datos en un array

```
// En stack.c
struct _Stack {
   Element * datos[STACK_MAX];
   int         top;
};
// En stack.h
typedef struct _Stack Stack;
```

• EdD de Pila con datos en una lista enlazada



```
// En stack.c
struct _Stack {
    List *pl;
};
// En stack.h
typedef struct _Stack Stack;
```







 Implementación de las primitivas de Pila sobre la EdD basada en lista enlazada

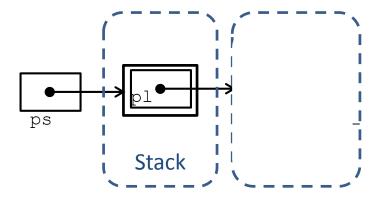
```
Stack *stack_init();
void stack_free(Stack *ps);
Boolean stack_isEmpty(const Stack *ps); > list_isEmpty
Boolean stack_isFull(const Stack *ps);
Status stack_push(Stack *ps, const Element *pe); > list_insertIni
Element *stack_pop(Stack *ps); > list_extractIni
Element *stack_top(Stack *ps); > list_getIni (nueva)
```





```
Stack *stack init() {
   Stack *ps = NULL;
  ps = (Stack *) malloc(sizeof(Stack));
   if (!ps)
      return NULL;
  ps->pl = list init();
   if (!ps->pl) {
      free (ps);
      return NULL;
   return ps;
void stack free(Stack *ps) {
   if (ps) {
      list free (ps->pl);
      free (ps);
```

```
struct _Stack {
   List *pl;
};
```







```
struct Stack {
                                                     List *pl;
                                                  };
Boolean stack isEmpty (Stack *ps) {
   if (!ps)
      return TRUE;
                                // Caso de error
   return list isEmpty(ps->pl); // Caso normal
Boolean stack isFull (Stack *ps) {
   if (!ps)
     return TRUE;
                               // Caso de error
   return FALSE;
                                // Caso normal: la pila nunca está llena
```





```
Status stack push (Stack *ps, Element *pe) {
  if (!ps || !pe)
     return ERROR;
  return list insertIni(ps->pl, pe);
                                          struct Stack {
                                            List *pl;
Element *stack pop(Stack *ps) {
                                          };
  if (!ps)
     return ERROR;
  return list extractIni(ps->pl);
```



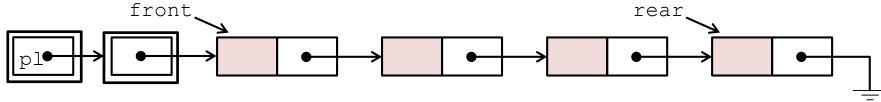


EdD de Cola con datos en un array

```
// En cola.c
struct Queue {
  Element *datos[COLA MAX];
   int front, rear;
};
// En cola.h
typedef struct Queue Queue;
```

EdD de Cola con datos en una lista enlazada

```
// En cola.c
struct Queue {
  List *pl;
};
// En cola.h
typedef struct Queue Queue;
         front
```







 Implementación de las primitivas de Cola sobre la EdD basada en lista enlazada

```
Queue *cola_crear()

void cola_liberar(Queue *pq)

Boolean cola_vacia(Queue *pq)

Boolean cola_llena(Queue *pq)

Status cola_insertar(Queue *pq, Element *pe) → list_insertEnd

Element *cola_extraer(Queue *pq) → list_extractIni
```

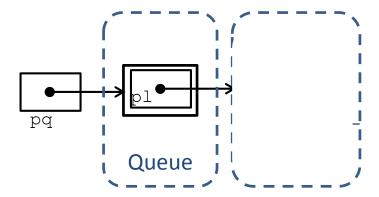
```
struct _Queue
{
   List *pl;
};
```





```
Queue *queue init() {
  Queue *pq = NULL;
  pq = (Queue *) malloc(sizeof(Queue));
   if (!pq)
      return NULL;
  pq->pl = list init();
   if (!pq->pl) {
      free (pq);
      return NULL;
   return pq;
void queue free (Queue *pq) {
   if (pq) {
      list free (pq->pl);
      free (pq);
```

```
struct _Queue {
   List *pl;
};
```







Cola. Implementación con una lista enlazada 72

```
Boolean queue isEmpty(Queue *pq) {
  if (!pq)
     return TRUE; // Caso de error
  return list isEmpty(pq->pl); // Caso normal
Boolean queue isFull(Queue *pq) {
  if (!pq)
     return TRUE; // Caso de error
                      // Caso normal: la cola nunca está llena
  return FALSE;
```





Cola. Implementación con una lista enlazada 73

```
Status queue insert (Queue *pq, Element *pe) {
   if (!pq || !pe)
      return ERROR;
   return list insertEnd(pq->pl, pe);
Element *queue extract(Queue *pq) {
   if (!pq)
      return NULL;
   return list extractIni(pq->pl);
```





Colas. Implementación con listas enlazadas

- Inconveniente: la función de inserción en listas enlazadas simples es ineficiente, pues recorre toda la lista para insertar un elemento al final de la misma
- → queuelnsert implementada sobre lista enlazada simple es ineficiente





Contenidos

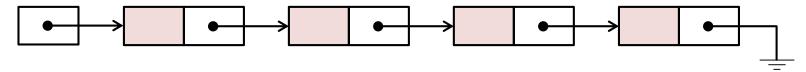
- El TAD Lista
- Estructura de datos de Lista
- Implementación en C de Lista
- Implementación de Pila y Cola con Lista
- Tipos de Listas



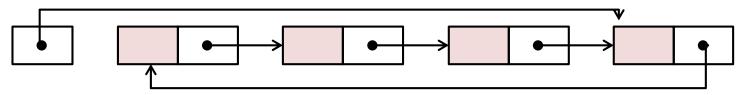


Tipos de listas enlazadas

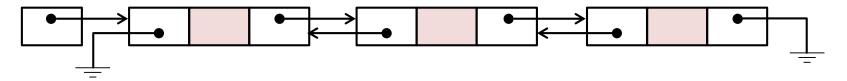
Lista enlazada (simple)



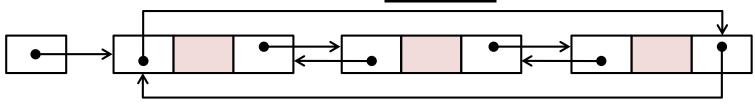
• Lista enlazada <u>circular</u>



Lista doblemente enlazada



Lista doblemente enlazada circular

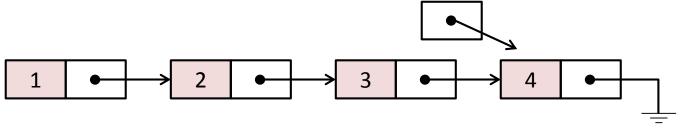






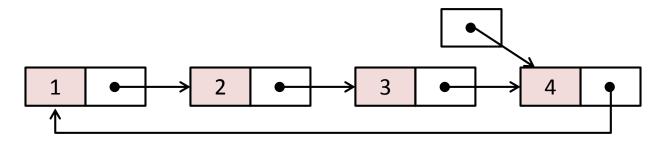
Listas enlazadas

- Problema de la lista enlazada (simple):
 insertar/extraer del final es costoso, pues hay que
 recorrer la lista para situarse en el (pen)último nodo
- Solución 1: hacer que first apunte al último nodo



Pero, ¿cómo acceder al primer nodo?

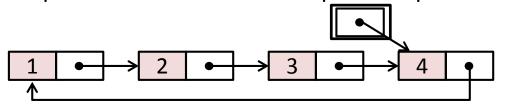
Haciendo que el último nodo apunte al primero







- Lista enlazada circular (LEC). Lista enlazada en la que:
 - el campo first de la lista apunta al último nodo
 - el campo next del último nodo apunta al primer nodo



Una utilidad: implementar Queue sobre LEC

```
struct _Queue {
    LEC *pl;
};

typedef struct _Queue Queue;

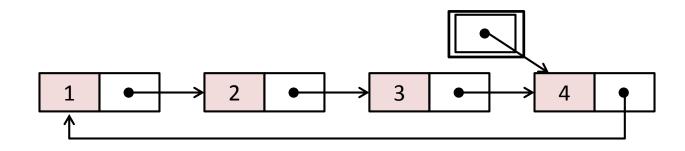
Status queue_insert(Queue *pq, Element *pe) {
    if (!pq || !pe) {
        return ERROR;
    }
    return LEC_insertEnd(pq->pl, pe);
}
```

Se extraería del inicio, que en LEC también es eficiente





• Lista enlazada circular (LEC).



```
// EdD de LEC análoga a la de List
struct _LEC {
   Node *last;
};

typedef struct _LEC LEC;
```

// Diferente implementación de primitivas de Lista







Lista circular: insertar en inicio

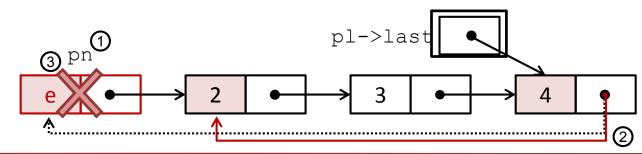
```
Status LEC insertIni(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL;
   if (!pl || !pe) return ERROR;
                            // Se crea el nodo pn a insertar
   pn = node create();
   if (!pn)
       return ERROR;
   pn->info = element copy(pe);
   if (!info(pn)) {
       node free (pn);
       return ERROR;
   // Caso 1: lista vacía
   if (list isEmpty(pl) == TRUE) {
       pn->next = pn;
                                    // El next de pn apunta a sí mismo
       pl->last = pn;
   // Caso 2: lista no vacía
   else {
    (1)pn->next = pl->last->next; // El next de pn apunta al primer nodo
     (2)pl->last->next = pn; // El next del último nodo apunta a pn
   return OK;
                                        pl->last
                              pn
```





Lista circular: extraer de inicio

```
Element *LEC extractIni(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) return NULL;
   pe = pl->last->next->info; // Se extrae el elemento del primer nodo
   // Caso 1: lista de un nodo
   if (pl->last->next == pl->last) {
       free(pl->last);
                                   // Se libera pn (la estructura Node, no libera info)
       pl->last = NULL;
                                  // Se deja la lista vacía
   // Caso 2: lista de varios nodos
   else {
                            // Se sitúa pn en el primer nodo
     (1)pn = pl->last->next;
     pl->last->next = pn->next; // El next del último nodo apunta al segundo nodo
     (3) free (pn) ;
                                    // Se libera pn (la estructura Node, no libera info)
   return pe;
```







Lista circular: insertar al final

```
Status LEC insertEnd(List *pl, Element *pe) {
   Node *pn = NULL;
    if (!pl || !pe) return ERROR;
                               // Se crea el nodo pn a insertar
   pn = node create();
    if (!pn)
       return ERROR;
   pn->info = element copy(pe);
    if (pn->info == NULL) {
       node free (pn);
       return ERROR;
   // Caso 1: lista vacía
   if (list isEmpty(pl) == TRUE) {
       pn->next = pn;
                                        // El next de pn apunta al propio nodo
       pl->last = pn;
   // Caso 2: lista no vacía
   else {
     (1)pn->next = pl->last->next; // El next de pn apunta al primer nodo
      2 pl->last->next= pn;
                             // El next del que era el último nodo apunta a pn
     \mathfrak{I}_{\mathfrak{I}}pl->last = pn;
                                        // El nuevo último Element es pn
   return OK;
                                            pl->last
                                                                      (3)
                                                                                     pn
```





Lista circular: extraer del final

```
Element *LEC extractEnd(List *pl) {
   Node *pn = NULL;
   Element *pe = NULL;
   if (!pl || list isEmpty(pl) == TRUE) return NULL;
   pe = pl->last->info; // Se coge el elemento del último nodo
   // Caso 1: lista de un nodo
   if (pl->last->next == pl->last) {
       free (pl->last);
                                   // Se libera pn (la estructura Node, no libera info)
       pl->last = NULL;
                                   // Se deja la lista vacía
       return pe;
   // Caso 2: lista de varios nodos
 (1) for (pn=pl->last; pn->next!=pl->last; pn=pn->next) // Se sitúa pn en el penúltimo nodo
   pn->next = pl->last->next; // El next de pn apunta al primer nodo
 \mathfrak{F} free (pl->last);
                   // Se libera el último nodo (la estructura, no la info)
   pl->last = pn; // El nuevo último nodo es pn
   return pe;
                                                           pl->last
                                                           ①<sup>pn</sup>
```



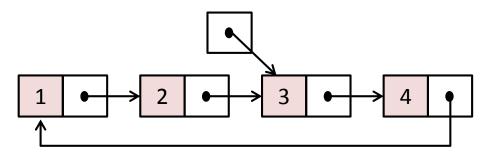


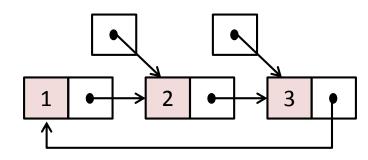
Ventajas

- Las primitivas insertEnd, extractIni, insertIni son eficientes, al no tener que recorrer la lista en general
- No se usa más memoria que la que se usaba para List

Inconveniente

- La primitiva extractEnd tiene que recorrer la lista
- Apuntar al penúltimo nodo de la lista en vez de al último no es una opción eficiente ya que tras la extracción habría que buscar cuál es el nuevo penúltimo recorriendo también la lista









Colas: Implementación con lista circular

Ventajas

- Para implementar una cola, solo necesitamos las primitivas
 LECinsertEnd y LECextractIni, que sí son eficientes, al no
 tener que recorrer la lista
- No se usa más memoria que la que se usaba para List
- Tamaño arbitrariamente grande

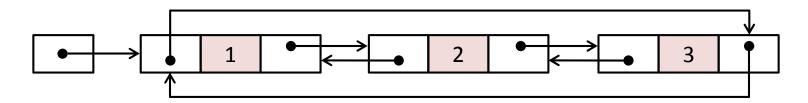
Desventajas

 Una lista usa más memoria que un array (lleno), y en general no es memoria contigua.





- Solución al problema de LECextractEnd: lista doblemente enlazada circular
 - Permite acceso inmediato a elementos anteriores y posteriores
 - Pero añade complejidad a todas las primitivas







Lista doblemente enlazada

EdD de Nodo y Lista doblemente enlazada

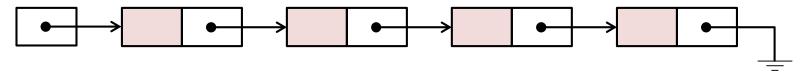
```
// Nodo
struct _NodeDE {
    struct NodeDE *prev;
    Element *info;
                                          info
                                                   next
                                prev
    struct NodeDE *next;
};
typedef struct NodeDE NodeDE;
// Lista
struct ListDE {
  NodeDE *first;
};
typedef struct ListDE ListDE;
```



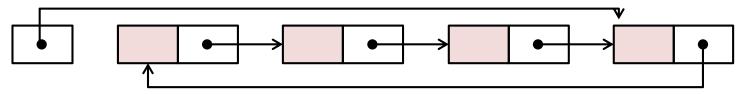


Tipos de listas enlazadas

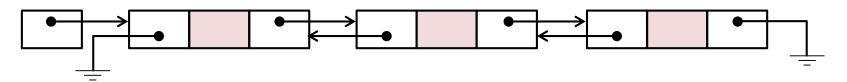
• Lista enlazada



• Lista enlazada circular



Lista doblemente enlazada



• Lista doblemente enlazada circular

