



Algoritmos Estructuras de Datos I

Facultad de Ciencias Exactas y Tecnología
Universidad Nacional de Tucumán
2023





LISTA CIRCULAR - LISTA





Una lista circular es una estructura de datos de tipo lineal donde el ultimo nodo esta ligado al primero y permite una operación de rotación entre sus elementos.

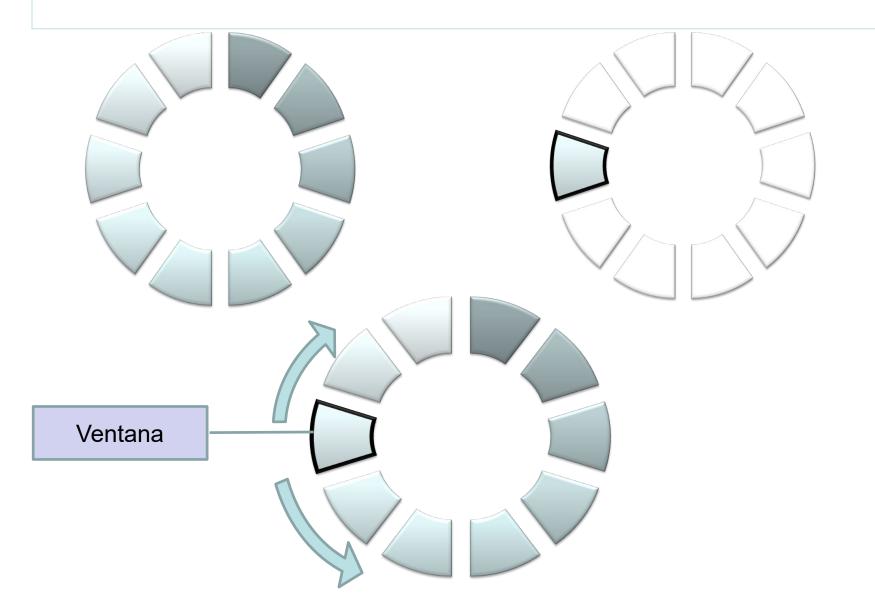
El acceso a sus componentes se hace con como en una LIFO, pero la operación de rotación permite pasar un elemento del tope de la pila al fondo de la pila.

Ventaja:

Con la operación de rotación se puede acceder a todos sus elementos sin necesidad de borrarlos de la lista.



Esquema LC



LISTA CIRCULAR (ITEM)

Especificación Algebraica

OPERACIONES A) Sintaxis:

LCVACIA : → LISTACIRCULAR

LCINSERTAR : LISTACIRCULAR x ITEM → LISTACIRCULAR

LCBORRAR : LISTACIRCULAR → LISTACIRCULAR

LCVALOR : LISTACIRCULAR → ITEM U {indefinido}

ESLCVACIA : LISTACIRCULAR → BOOLEAN

LCROTAR : LISTACIRCULAR → LISTACIRCULAR

LISTA CIRCULAR (ITEM)

Especificación Algebraica

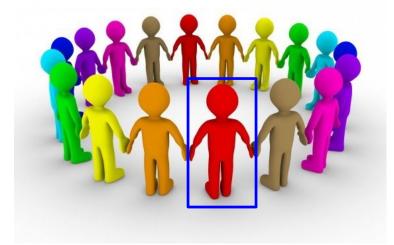
B) Semántica: Para todo $L \in LISTACIRCULAR$, $\forall i,j \in ITEM$

ESLCVACIA(LCVACIA) ≡ TRUE

 $ESLCVACIA(LCINSERTAR(L,i)) \equiv FALSE$

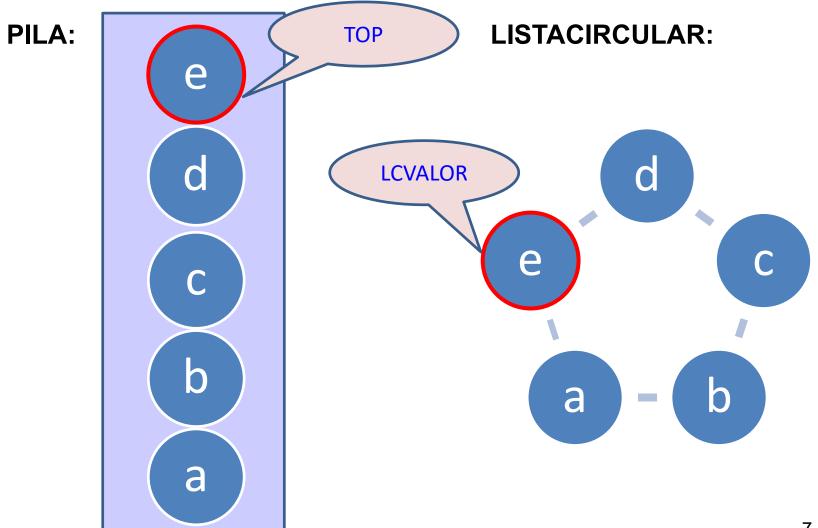
LCBORRAR(LCVACIA) \equiv LCVACIA LCBORRAR(LCINSERTAR(L,i)) \equiv L

 $LCVALOR(LCVACIA) \equiv indefinido$ $LCVALOR(LCINSERTAR(L,i)) \equiv i$



$$\begin{split} LCROTAR(LCVACIA) &\equiv LCVACIA \\ LCROTAR(LCINSERTAR(LCVACIA,i)) &\equiv LCINSERTAR(LCVACIA,i) \\ LCROTAR(LCINSERTAR(LCINSERTAR(L,i),j)) &\equiv \\ LCINSERTAR(LCROTAR(LCINSERTAR(L,j)),i) \end{split}$$

Comparación PILA con LISTACIRCULAR

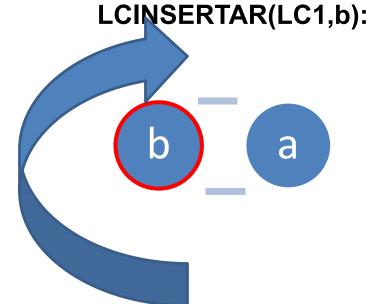


Esquema LCINSERTAR

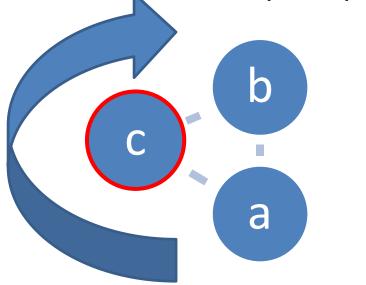
LCVACIA(LC1):

LCINSERTAR(LC1,a):

a



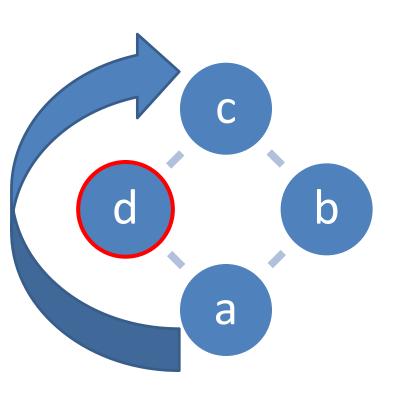


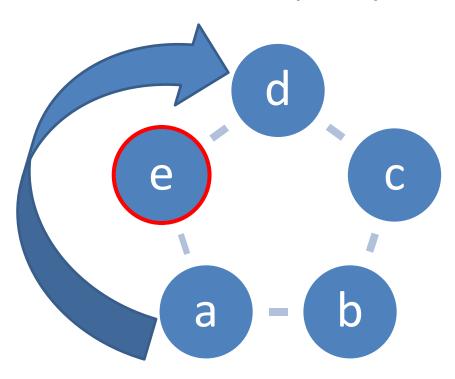


Esquema LCINSERTAR

LCINSERTAR(LC1,d):

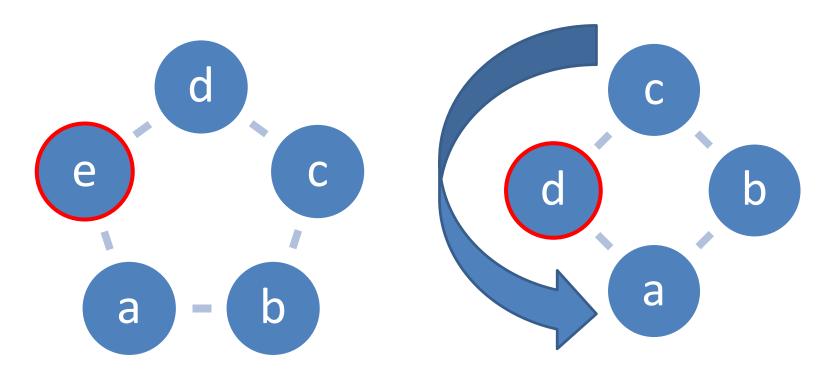
LCINSERTAR(LC1,e):





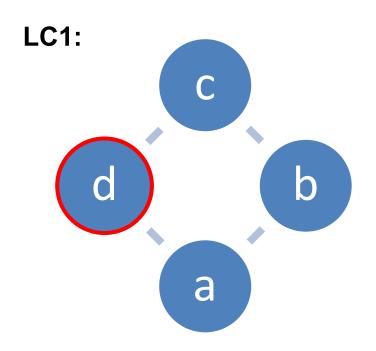
Esquema LCBORRAR

LC1: LCBORRAR(LC1):



 $LCBORRAR(LCINSERTAR(L,i)) \equiv L$

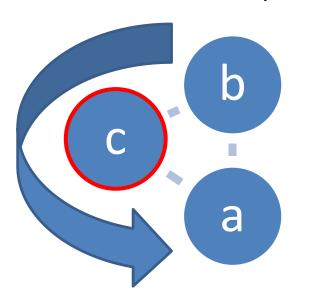
Esquema LCBORRAR



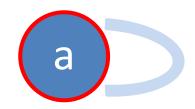
LCBORRAR(LC1):



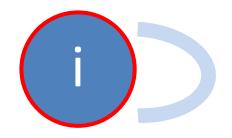


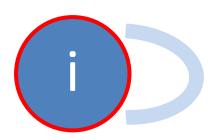


LCBORRAR(LC1):



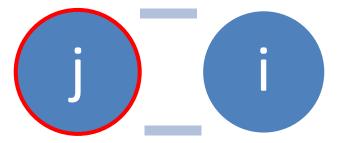
LC2: LCROTAR(LC2):



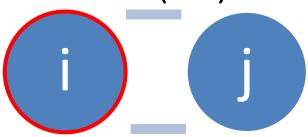


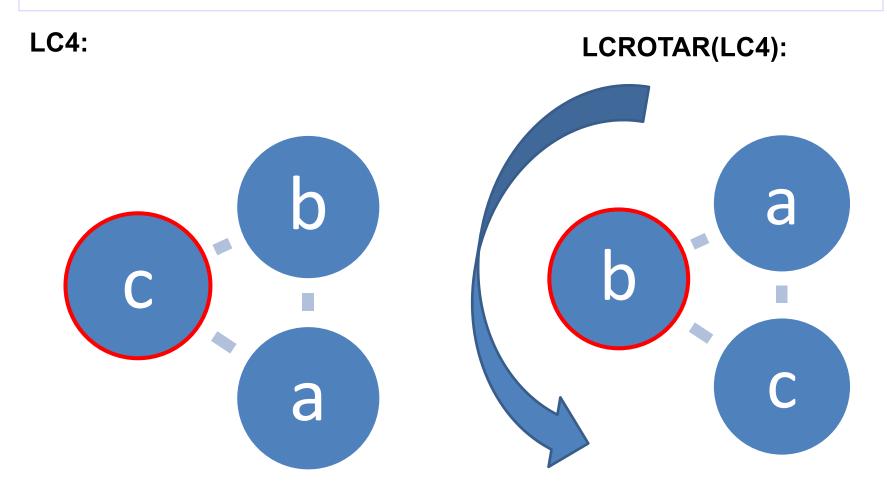
LCROTAR(LCINSERTAR(LCVACIA,i)) = LCINSERTAR(LCVACIA,i)

LC3:



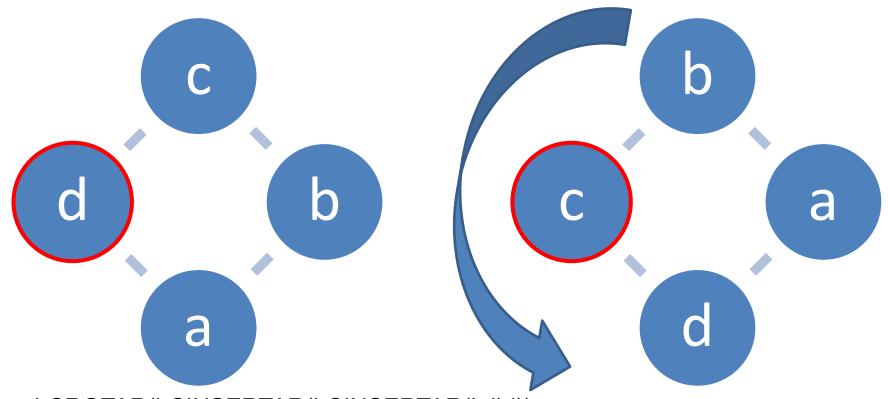
LCROTAR(LC3):



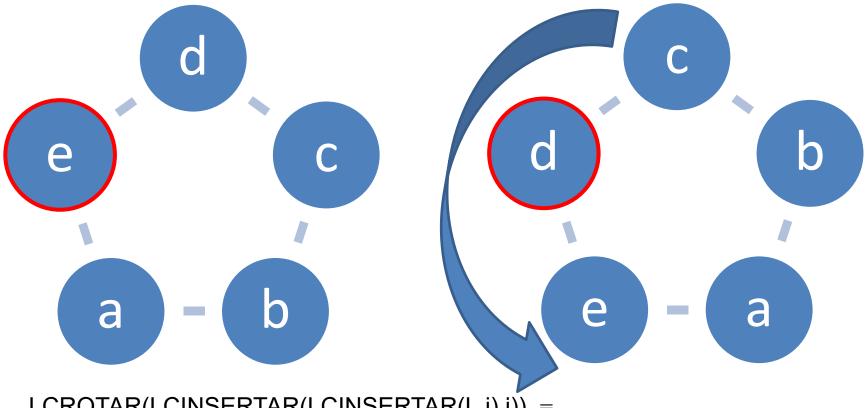


$$\begin{split} LCROTAR(LCINSERTAR(LCINSERTAR(L,i),j)) &\equiv \\ LCINSERTAR(LCROTAR(LCINSERTAR(L,j)),i) \end{split}$$

LC5: LCROTAR(LC5):



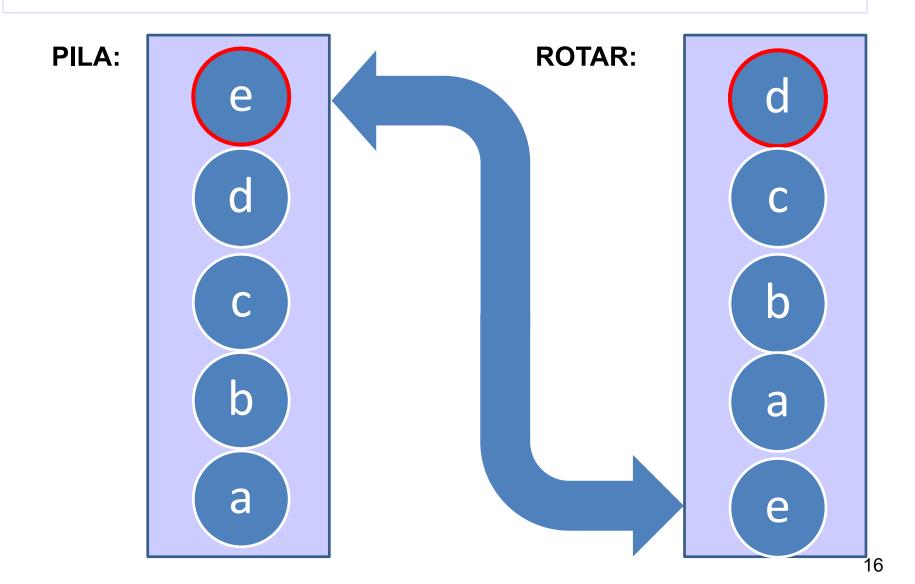
LC6: LCROTAR(LC6):



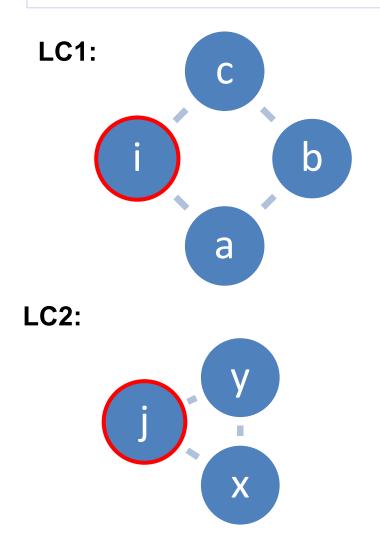
LCROTAR(LCINSERTAR(L,i),j) ≡

LCINSERTAR(LCROTAR(LCINSERTAR(L,j)),i)

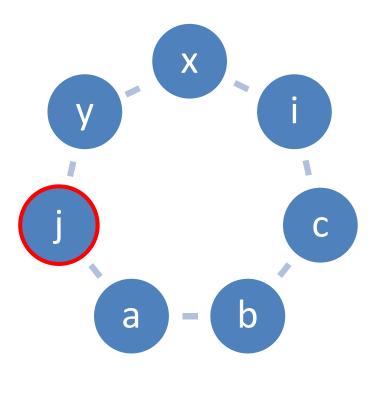
Esquema LCROTAR sobre una PILA



Esquema operación LCUNIR



LCUNIR(LC1,LC2):



Aplicación: unir 2 listas circulares

1) Dentro de la Especificación Algebraica, 4 axiomas

Sintaxis:

LCUNIR **\$** LISTACIRCULAR x LISTACIRCULAR → LISTACIRCULAR

```
Semántica: \forall L1,L2 \in LISTACIRCULAR, \forall i,j \in ITEM LCUNIR (LCVACIA, LCVACIA) \equiv LCVACIA LCUNIR (LCINSERTAR(L1,i), LCVACIA) \equiv LCINSERTAR(L1,i) LCUNIR (LCVACIA, LCINSERTAR(L2,j)) \equiv LCINSERTAR(L2,j) \equiv LCINSERTAR(L1,i), LCINSERTAR(L2,j)) \equiv LCINSERTAR (LCUNIR (LCINSERTAR(L1,i),L2), j)
```

Aplicación: unir 2 listas circulares

2) Dentro de la Especificación Algebraica, 2 axiomas

Sintaxis:

LCUNIR **\$** LISTACIRCULAR x LISTACIRCULAR → LISTACIRCULAR

```
Semántica: \forall L1,L2 \in LISTACIRCULAR, \forall j \in ITEM LCUNIR (L1, LCVACIA) \equiv L1 LCUNIR (L1, LCINSERTAR(L2,j)) \equiv LCINSERTAR (LCUNIR (L1,L2), j)
```

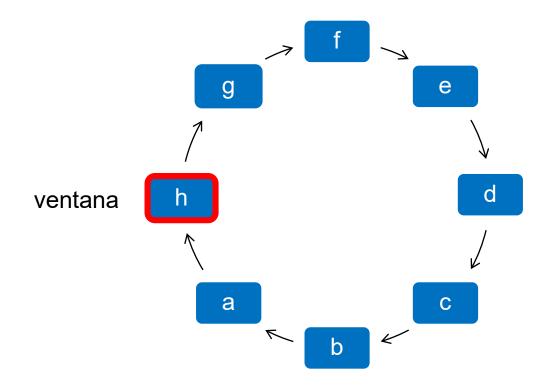
Aplicación: unir 2 listas circulares

Ejercitacion:

- 3) Como usuario del ADT LC, función recursiva
- 4) Como usuario del ADT LC, función iterativa

Implementación LC

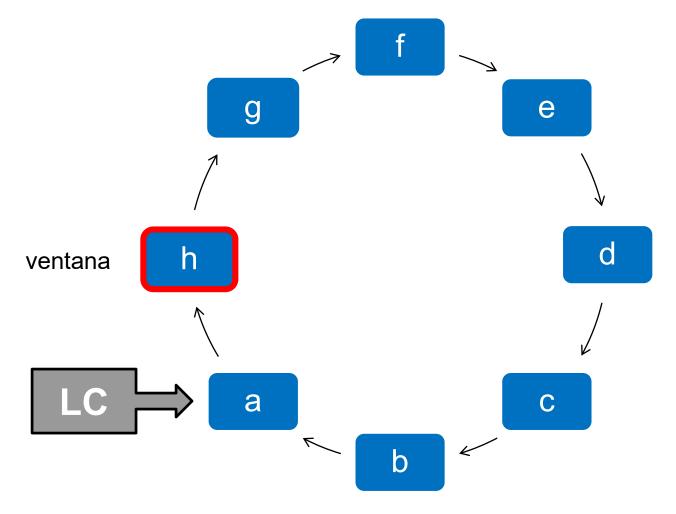
Con lista enlazada circular:



Donde se pone el puntero a la lista enlazada circular?:

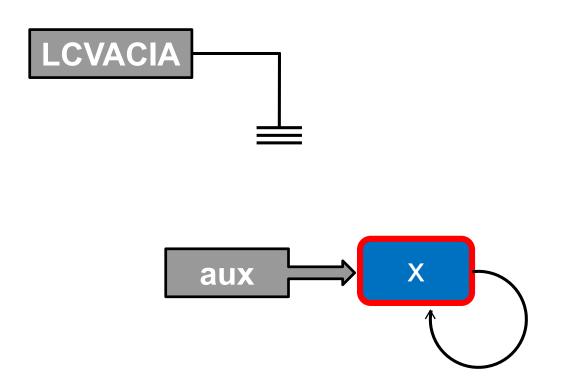


Implementación LC

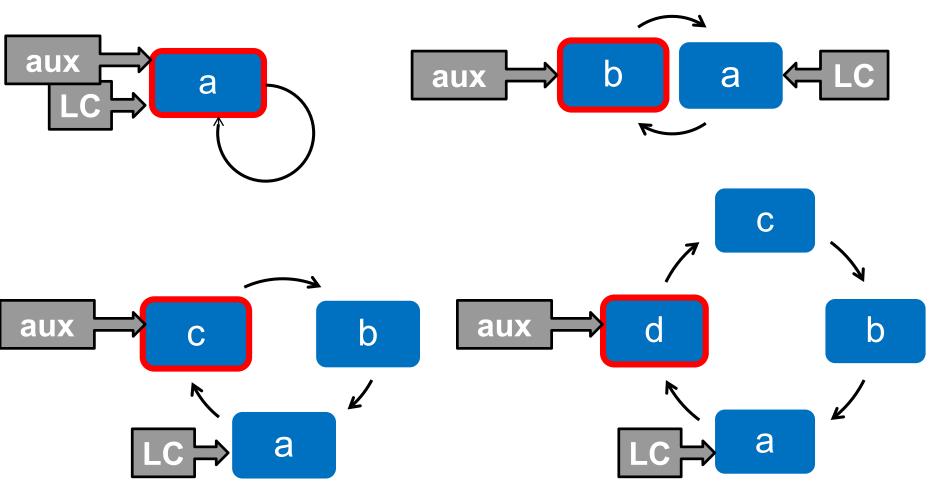


// NOTA: todas las operaciones son O(1) en esta implementación ²²

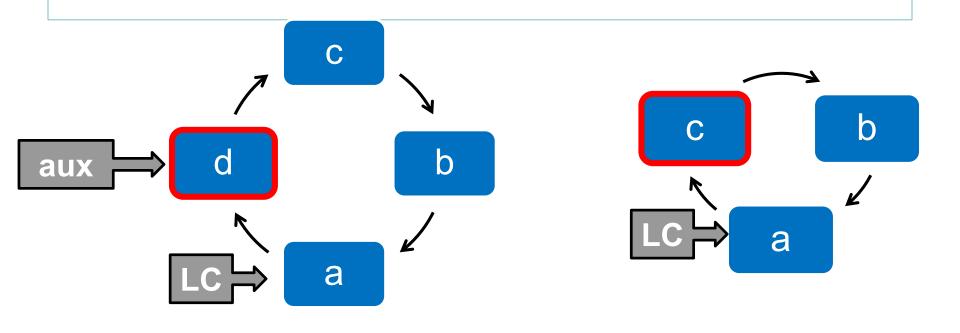
Implementación LCINSERTAR

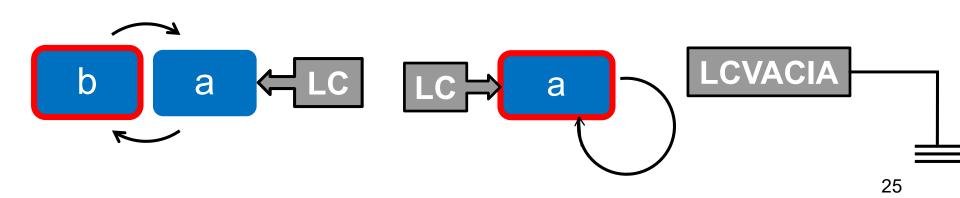


Implementación LCINSERTAR

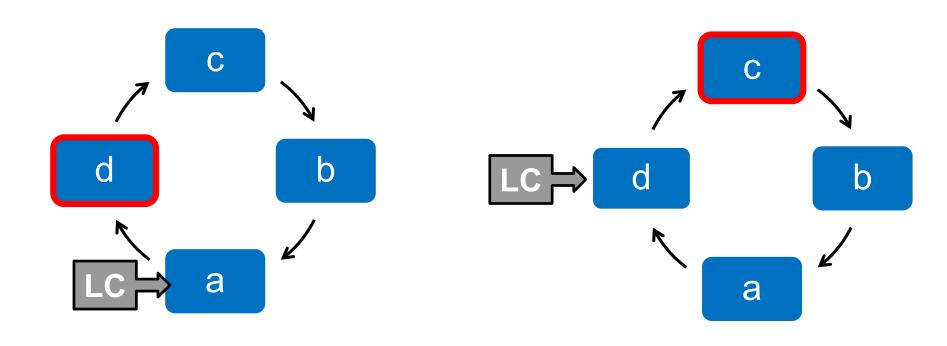


Implementación LCBORRAR

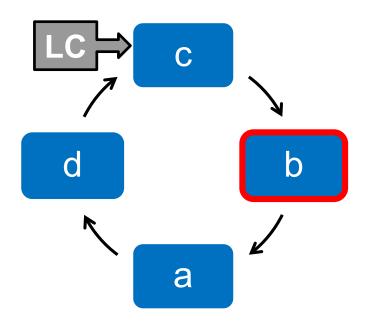


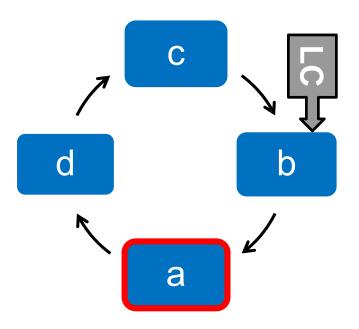


Implementación LCROTAR



Implementación LCROTAR





ADT LISTA



La lista es una secuencia de cero o mas elementos de un tipo dado. Una lista es una estructura para almacenar información con la característica de que puede contener cualquier número de elementos, y que estos están representados en un cierto orden.

Una lista es una estructura particularmente flexible que es de mucha utilidad en la vida diaria como por ejemplo: lista de precios, lista de estudiantes, lista de candidatos, etc.

ADT LISTA



Los elementos de una lista se distinguen por su posición en la misma, se habla del primer elemento, del segundo, del k-ésimo, del ultimo.

El ADT LISTA esta basado en el concepto de *posición* que es un valor entero. Se define en función de un tipo base *item* que representa el tipo de elementos que contendrá la lista. De esta manera se define el ADT independiente del tipo de elementos que contenga.

Ejemplo: ADT LISTA

Posicion	Contenido
1	UNIDAD I) Algoritmos.
2	UNIDAD II) Tipos abstractos de datos básicos.
3	UNIDAD III) Tipos de datos no lineales.
4	UNIDAD IV) Ordenamiento.
5	UNIDAD V) Búsqueda.

LISTA (ITEM)

Especificación Algebraica

OPERACIONES A) Sintaxis:

LISTAVACIA : → LISTA

* GUARDAR : LISTA x ENTERO x ITEM → LISTA

INSERTAR : LISTA x ENTERO x ITEM → LISTA

OBTENER : LISTA x ENTERO → ITEM U {indefinido}

BORRAR : LISTA x ENTERO → LISTA

LONG : LISTA → ENTERO ≥ 0

OBSERVACION: la constructora GUARDAR es una constructora escondida del tipo, se usa solo para la especificación algebraica. El usuario tiene disponible solamente las constructoras LISTAVACIA e INSERTAR.

31

LISTA (ITEM)

Especificación Algebraica

```
B) Semántica: Para todo L \in LISTA, \forall i,j \in ENTERO, \forall a,b \in ITEM
LONG(LISTAVACIA) \equiv 0
LONG(GUARDAR(L,i,a)) \equiv 1 + LONG(L)
OBTENER(LISTAVACIA, j) ≡ indefinido
OBTENER(GUARDAR(L,i,a), j) \equiv si i=j entonces a
                                  sino OBTENER(L,j)
INSERTAR(LISTAVACIA,j,b) \equiv GUARDAR(LISTAVACIA,j,b)
INSERTAR(GUARDAR(L,i,a),j,b) = si i \ge j entonces
                                     GUARDAR(INSERTAR(L,j,b),i+1,a)
                                 sino GUARDAR(INSERTAR(L,j,b),i,a)
BORRAR(LISTAVACIA,j) ≡ LISTAVACIA
BORRAR(GUARDAR(L,i,a),j) = si i=j entonces BORRAR(L,j)
                             sino si i>j entonces GUARDAR(BORRAR(L,j),i-1,a)
                              sino GUARDAR(BORRAR(L,j),i,a)
```

Aplicación: igualdad de listas

1) Dentro de la Especificación Algebraica

```
Sintaxis:
```

IGUALI : LISTA x LISTA → BOOL

Semántica: ∀ L1,L2 ∈ LISTA, ∀ i,j ∈ ENTERO, ∀a,b ∈ ITEM IGUALI(LISTAVACIA, LISTAVACIA) ≡ TRUE IGUALI(LISTAVACIA, GUARDAR(L2,i,a)) ≡ FALSE IGUALI(GUARDAR(L1,i,a),LISTAVACIA) ≡ FALSE IGUALI(GUARDAR(L1,i,a), GUARDAR(L2,j,b)) ≡ i=j AND a=b AND IGUALI(L1,L2)

donde = es la operación que permite comparar 2 objetos del tipo item

33

Aplicación: igualdad de listas

2) Como usuario del ADT LISTA, función recursiva

```
Funcion IGUALISTA (L1,L2) $ LISTA x LISTA → BOOL Si LONG(L1) ≠ LONG(L2) entonces
Retorna FALSE
Sino
Retorna IGUAL (L1,L2,1)
Fin
```

Aplicación: igualdad de listas

2) Como usuario del ADT LISTA, función recursiva

```
Funcion IGUAL(L1,L2,posicion): LISTAXLISTAXENTERO→ BOOL
SI posicion > LONG(L1) ENTONCES
RETORNA TRUE
SINO
RETORNA
OBTENER(L1, posicion) = OBTENER(L2, posicion)
AND IGUAL (L1,L2, posicion + 1)
```

Fin

donde = es la operación que permite comparar 2 objetos del tipo item

Aplicación: igualdad de listas

3) Como usuario del ADT LISTA, función iterativa Funcion IGUALISTA (L1,L2)

LISTA x LISTA → BOOL Si LONG(L1) ≠ LONG(L2) entonces Retorna FAI SF Sino L←LONG(L1) i**←**1 Mientras i \leq L AND OBTENER(L1,i) = OBTENER(L2,i) Hacer i**←**i+1 Retorna i>L

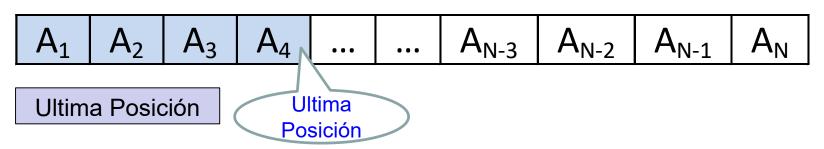
Fin

Implementación
Lista Enlazada

Ventajas y Desventajas

Implementación Lista con arreglo

LISTA:



Costo de las Operaciones:

```
LISTAVACIA \in O(1)
GUARDAR \in O(1)
INSERTAR \in O(N)
OBTENER \in O(1)
BORRAR \in O(N)
LONG \in O(1)
```

Implementación Lista con lista enlazada

