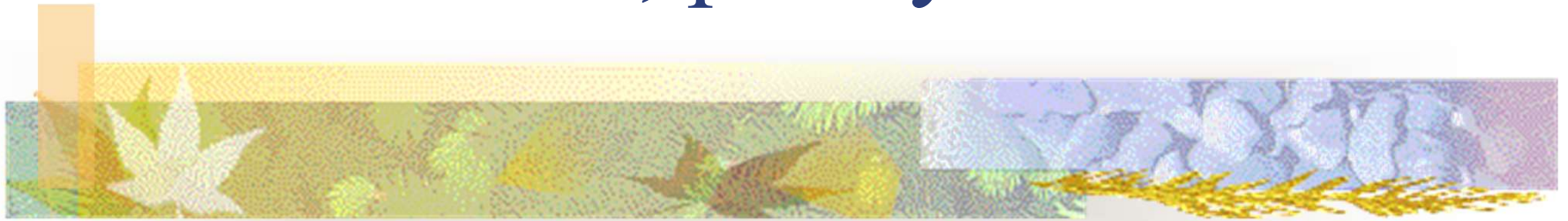


Listas, pilas y colas



Eva Lucrecia Gibaja Galindo

Dpto. Informática y Análisis Numérico

Operadores de estructuras

- Operador “*miembro de estructura*”. Conecta el nombre de la estructura con el nombre del miembro

```
struct punto
{
    int x;
    int y;
};

struct punto p;
printf("%d, %d", p.x, p.y);
```

Operadores de estructuras

- En muchos casos, se utilizan punteros a estructuras

```
struct punto a, *p=&a;
printf("%d, %d", (*p).x, (*p).y);
```

- Los paréntesis son necesarios en “(*p).x” debido a que la precedencia del operador “.” es mayor que la de “*”
- La expresión “*p.x” significa “*(p.x)”, lo cual es ilegal ya que x no es un puntero

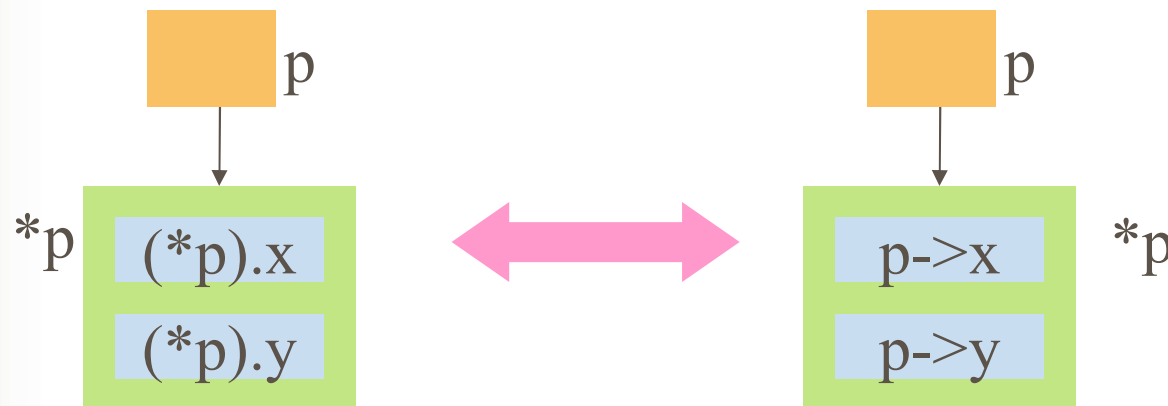
Operadores de estructuras

- Los punteros a estructuras son tan frecuentes que se ha proporcionado una notación alternativa como abreviación
- Si p es un puntero a estructura, entonces “ $p \rightarrow \text{miembro de estructura}$ ” se refiere al miembro en particular

```
struct punto a *p=&a;
```

```
printf("%d, %d", p->x, p->y);
```

```
// Equivale a printf("%d, %d", (*p).x, (*p).y);
```



Listas

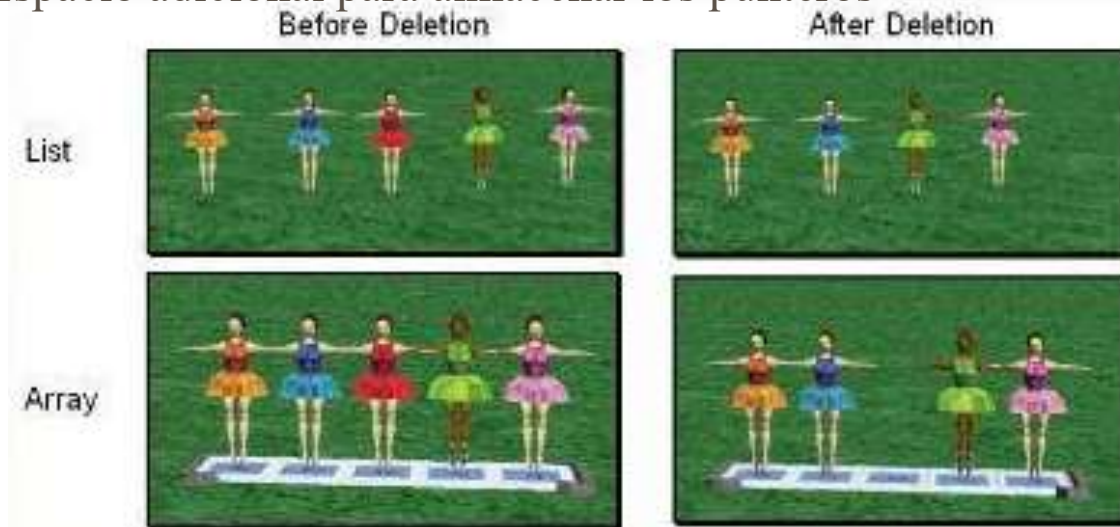
- **Estructuras autoredefinidas.** Estructuras que se definen de forma recursiva
- Una lista de elementos es una sucesión finita de elementos del mismo tipo **unidas por punteros**

```
struct lista
{
    int n;
    struct lista *sig;
};
```



Listas

- **Vectores:** se almacenan consecutivos en memoria
 - Es posible acceder por índice $V[i] \Rightarrow$ Acceso muy rápido
 - Inserciones y borrados costosos
- **Listas:** NO se almacenan consecutivas en memoria
 - No es posible acceder por índice
 - Inserciones y borrados rápidos
 - Espacio adicional para almacenar los punteros



Listas

- `struct lista *nuevoElemento();`
- `void insertarDelante(struct lista **cabeza, int n);`
- `void imprimirLista(struct lista *cabeza);`
- `void imprimirListaInverso(struct lista *elemento);`
- `int buscarElemento(struct lista *cabeza, int n);`
- `void insertarDetras(struct lista **cabeza, int n);`
- `void borrarElemento(struct lista **cabeza, int n);`
- `void borrarLista(struct lista **cabeza);`
- `void borrarElementoRecursivo(struct lista **cabeza, int n);`
- `void borrarListaRecursiva(struct lista **elemento);`
- `void insertarOrden(struct lista **cabeza, int n);`
- `void insertarOrdenRecursivo(struct lista **cabeza, int n);`
- `void ordenarLista(struct lista *cabeza)`

Listas. En la función main()

```
main()
{
    int n, encontrado;
    struct lista *cabeza = NULL; //LISTA VACIA

    printf("Elemento a insertar :");
    scanf("%d", &n);

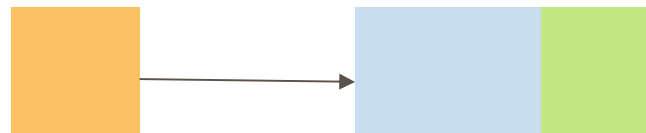
    /* Comprueba si el elemento ya existe */
    encontrado = buscarElemento(cabeza, n); //PASO POR VALOR
    if (!encontrado)
    {
        insertarDelante(&cabeza, n); //PASO POR REFERENCIA
        printf("\n Elemento insertado");
    }
}

int buscarElemento(struct lista *cabeza, int n);
void insertarDelante(struct lista **cabeza, int n);
```


Listas. NuevoElemento

- Crea en el *heap* un nuevo elemento `struct lista`
- Función auxiliar que se utiliza en la inserción de un elemento en la lista
- No inicializa los campos de la estructura

```
struct lista *nuevoElemento()  
{  
    return ((struct lista *)malloc(sizeof(struct lista)));  
}
```



Listas.InsertarDelante

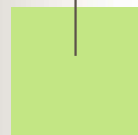
pasamos doble puntero (**)
porque vamos a modificar la
dirección de comienzo de la lista

```
void insertarDelante(struct lista **cabeza, int n)
{
    struct lista *nuevo = NULL;

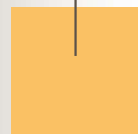
    /* Se reserva espacio para el nuevo elemento */
    nuevo = nuevoElemento();
    nuevo->n = n;

    /*El nuevo elemento se enlaza a la cabeza, y este
       será la nueva cabeza */
    nuevo->sig = *cabeza; 1
    *cabeza = nuevo; 2
}
```

Listas.InsertarDelante



**cabeza*



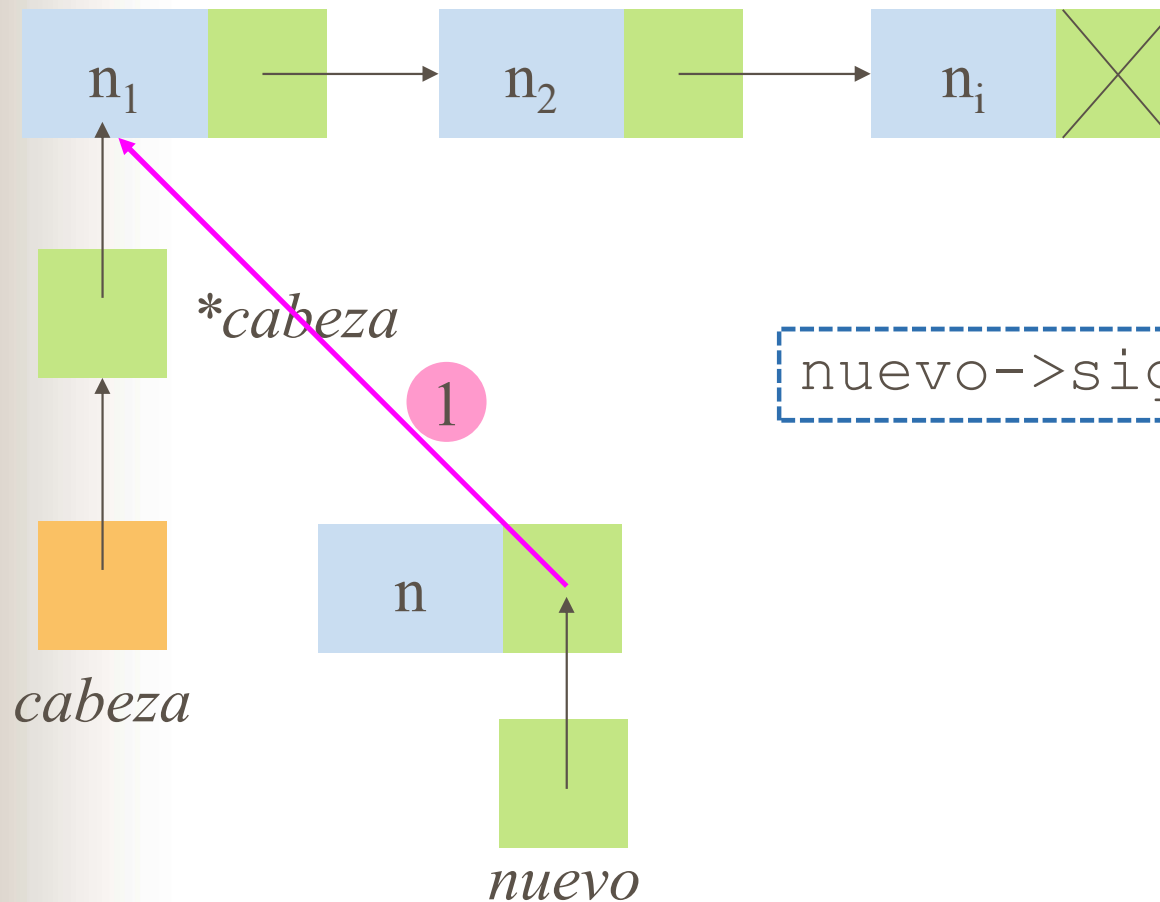
cabeza



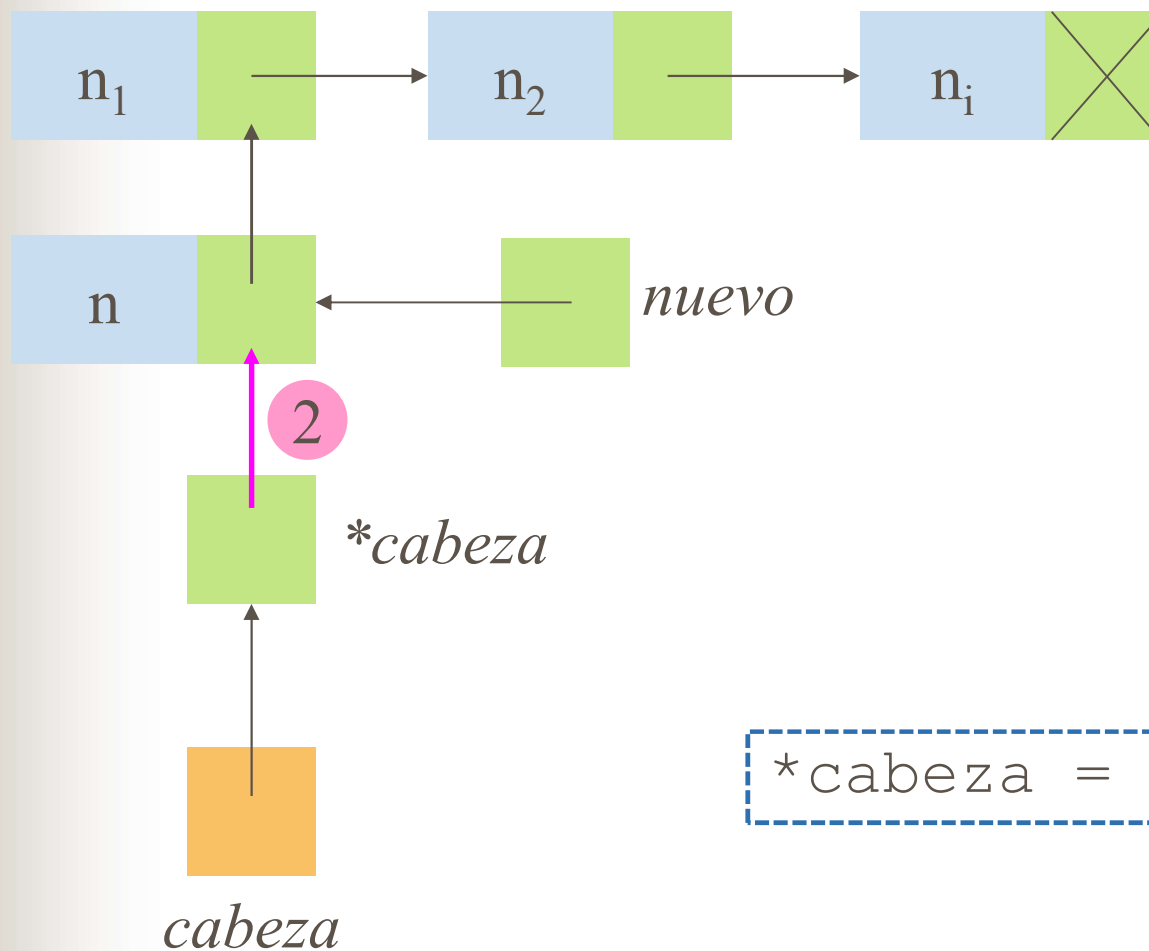
nuevo

```
nuevo = nuevoElemento();
nuevo->n = n;
```

Listas.InsertarDelante



Listas.InsertarDelante



`*cabeza = nuevo;`

Listas.ImprimirLista

```
void imprimirLista(struct lista *cabeza)
{
    struct lista *aux = NULL;

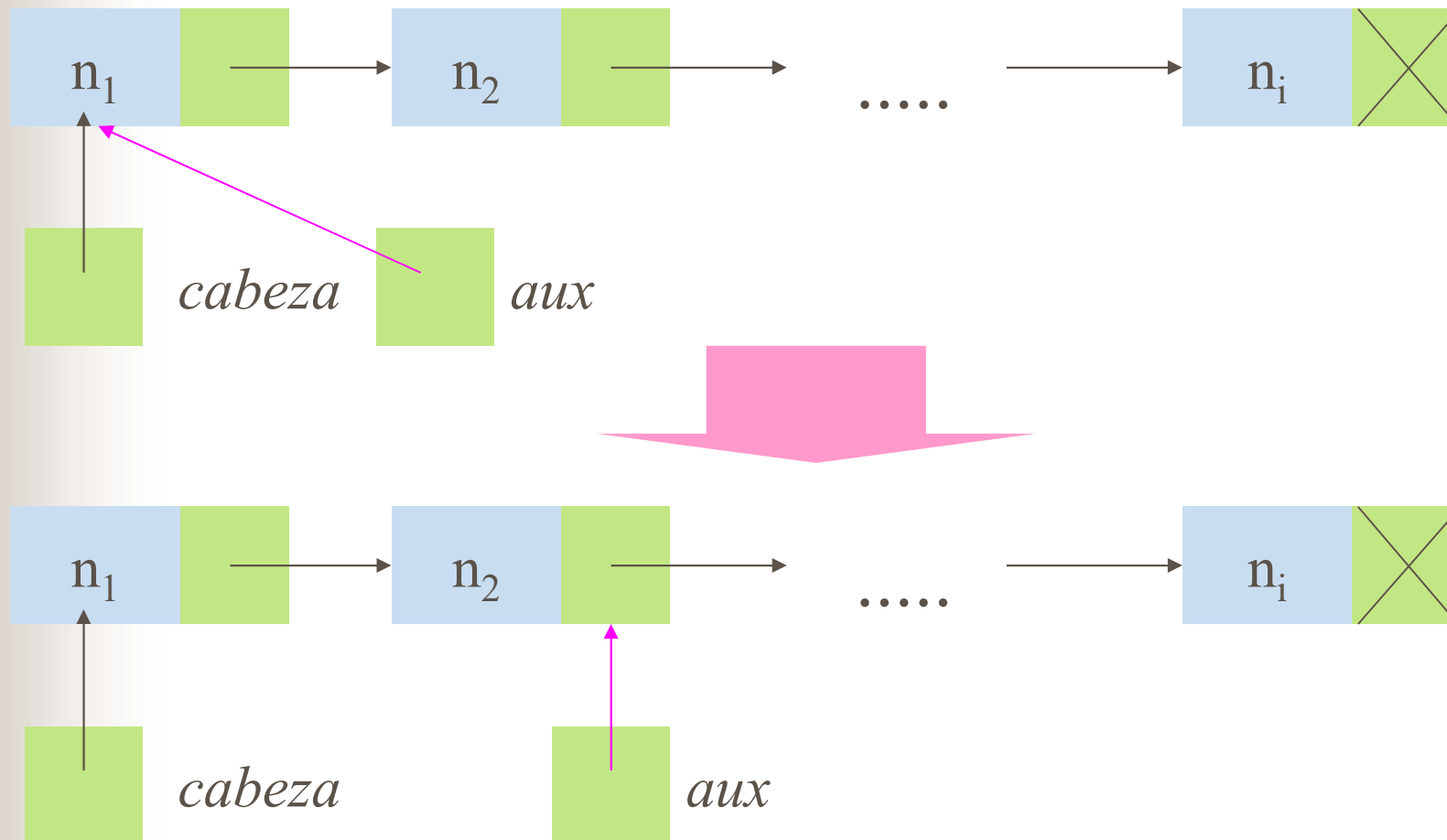
    aux = cabeza;
    while (aux != NULL)
    {
        printf(" %d \n", aux->n);
        aux = aux->sig;
    }
}
```

Esto nos servirá
siempre que queramos
recorrer la lista

Si utilizáramos `aux->sig!=NULL` no escribiríamos el último elemento

También habría problemas si la lista estuviera vacía

Listas.ImprimirLista



Listas.ImprimirListaInverso

```
void imprimirListaInverso(struct lista
    *elemento)
{
    if (elemento != NULL)
    {
        imprimirListaInverso(elemento->sig);
        printf(" %d \n", elemento->n);
    }
}
```

Listas.BuscarElemento

```
int buscarElemento(struct lista *cabeza, int n)
{
    int encontrado = 0;
    struct lista *aux = NULL;
    aux = cabeza;
    /* Se recorre la lista hasta encontrar el elemento o hasta
       llegar al final */
    while (aux != NULL && encontrado == 0)
    {
        if (aux->n == n)
            encontrado = 1;
        else
            aux = aux->sig;
    }
    return encontrado;
}
```

Listas.InsertarDetras

```
void insertarDetras(struct lista **cabeza, int n)
{
    struct lista *nuevo = NULL;
    struct lista *aux = NULL;

    /* se reserva espacio para el nuevo elemento */
    nuevo = nuevoElemento();
    nuevo->n = n;
    nuevo->sig = NULL;

    /* la lista está vacía y el nuevo será la cabeza */
    if (*cabeza == NULL)
        *cabeza = nuevo;
```

Condición de último elemento de la lista. No lo hace el constructor y lo tenemos que hacer a mano

Listas.InsertarDetras

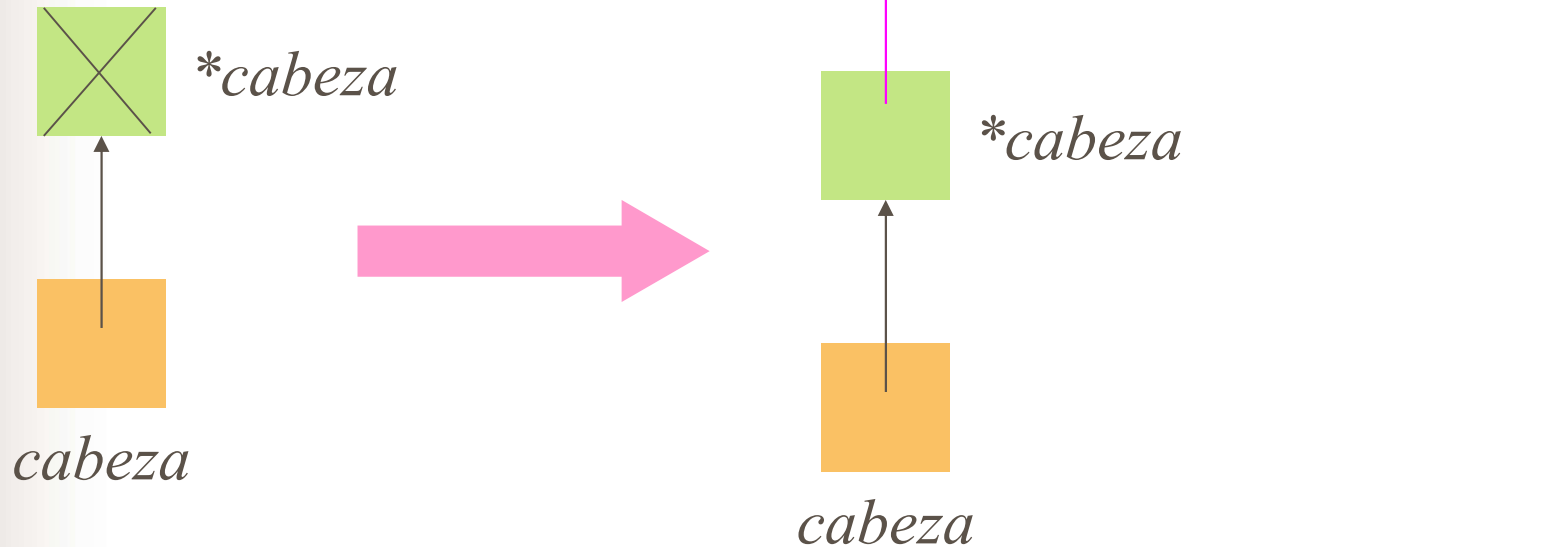
```
else /* se localiza el último elemento para enlazarlo
    al nuevo */
{
    aux = *cabeza;
    while(aux->sig != NULL)
    {
        aux = aux->sig;
    }
    aux->sig = nuevo;
}
}
```

*Si utilizáramos aux!=NULL no nos quedaríamos con un puntero al último elemento,
sino al último puntero a NULL*

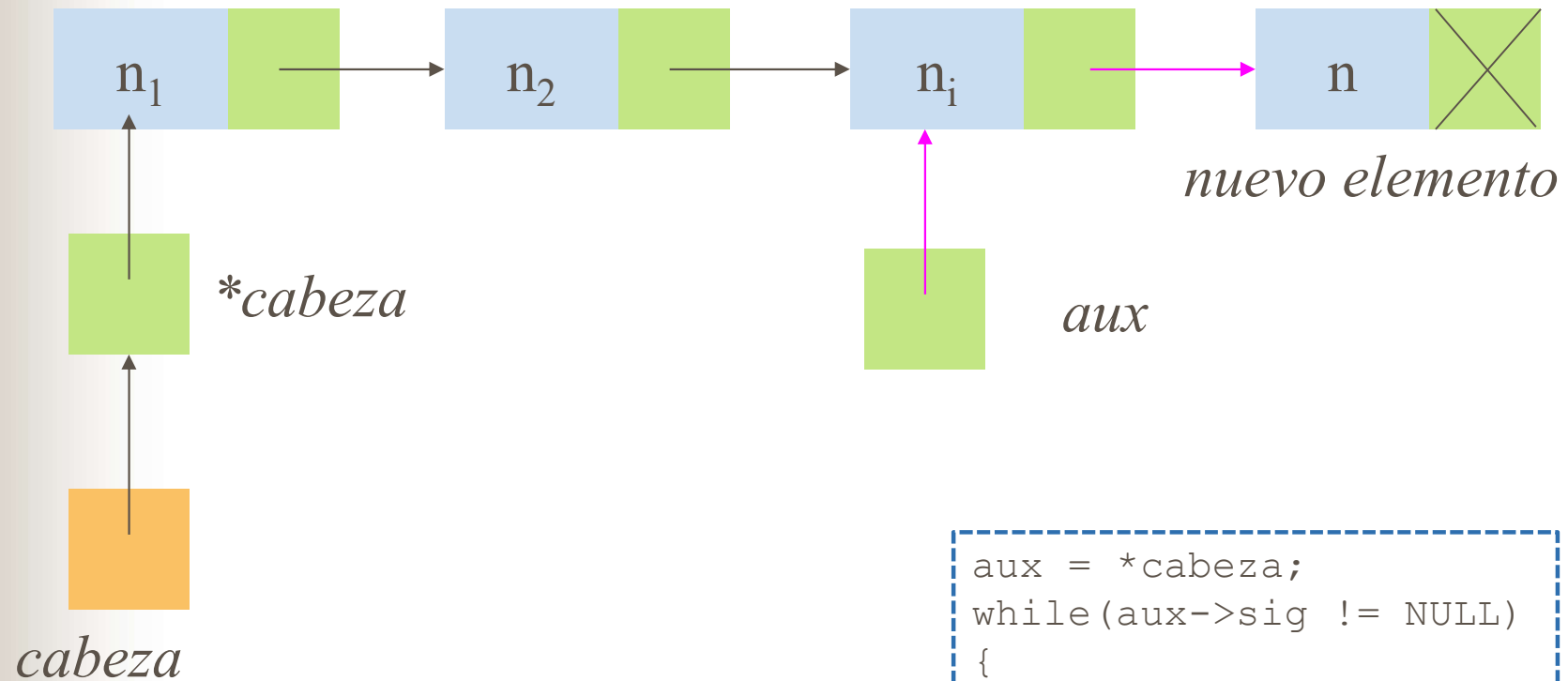
Listas.InsertarDetras

Caso 1. Lista vacía

```
if (*cabeza == NULL)
    *cabeza = nuevo;
```



Listas.InsertarDetras



Caso 2. Lista *NO* vacía

```

aux = *cabeza;
while(aux->sig != NULL)
{
    aux = aux->sig;
}
aux->sig = nuevo;
    
```

Listas.BorrarElemento

```
void borrarElemento(struct lista **cabeza, int n)
{
    struct lista *ant = NULL; /*anterior al que se borra*/
    struct lista *aux = NULL; /* elemento a borrar */

    /* Busqueda del elemento a borrar y su anterior */
    aux = *cabeza;
    while (aux->n != n)
    {
        ant = aux;
        aux = aux->sig;
    }
}
```

**Se presupone que el
elemento está en la lista**

Listas.BorrarElemento

```

if (aux == *cabeza) {
/* caso 1: el elemento a borrar es la cabeza */

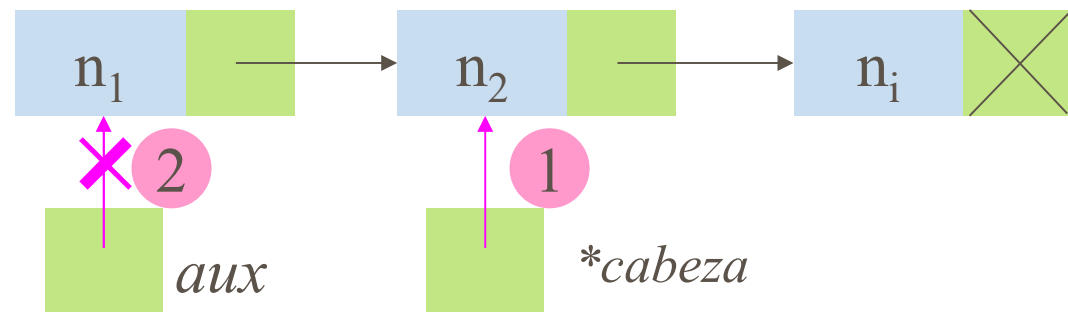
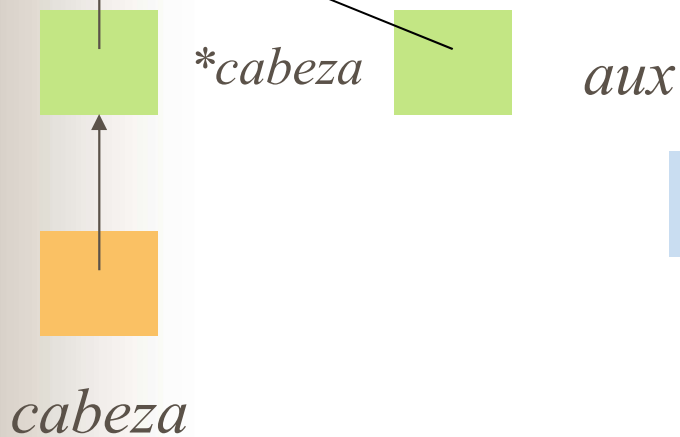
1  *cabeza = aux->sig; /*la nueva cabeza es el siguiente*/
2  free(aux); /* se libera la antigua cabeza */
}
else
/* Caso 2: El elemento a borrar no es la cabeza */
{
3  ant->sig = aux->sig; /* Enlazar el anterior con el
siguiente */
4  free(aux); /* se libera el nodo a borrar */
}
}

```


Listas.BorrarElemento



```
*cabeza = aux->sig 1  
free(aux); 2
```

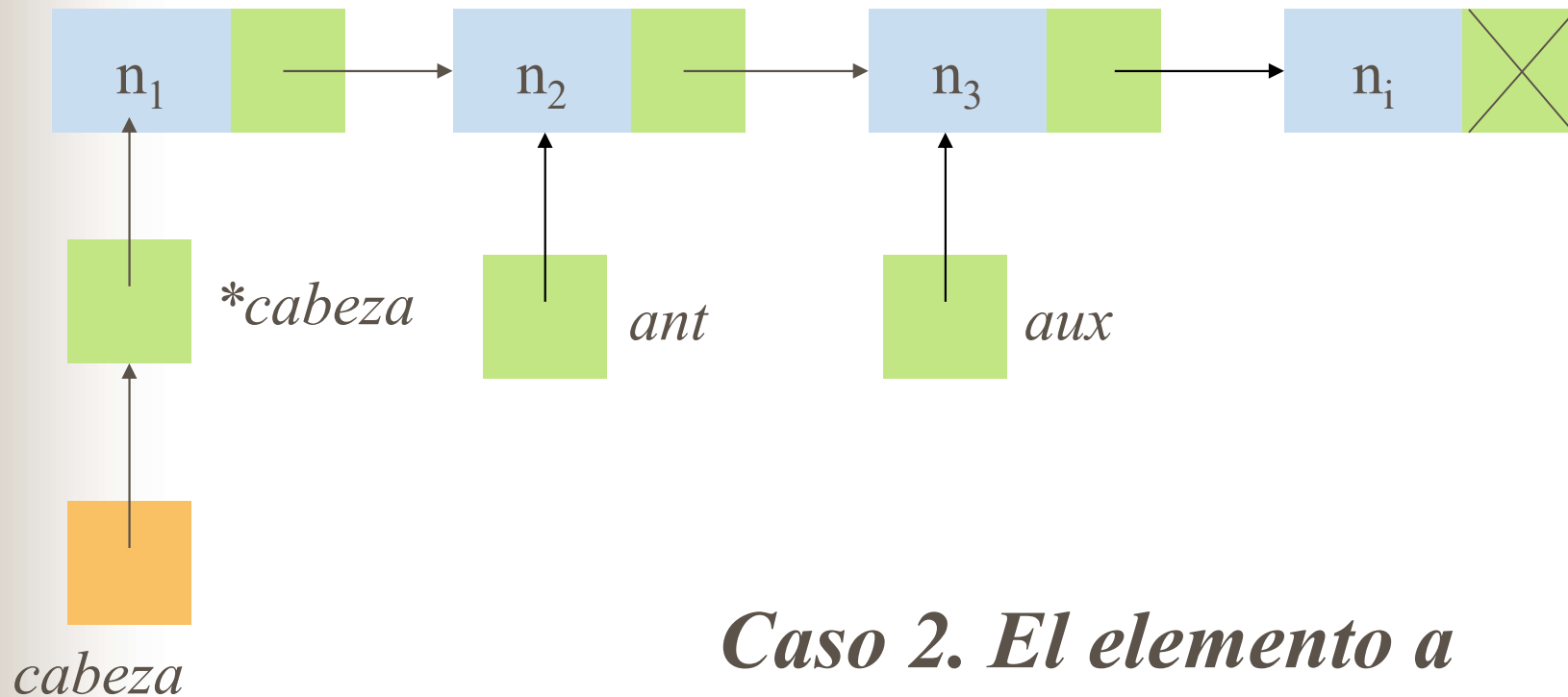


Caso 1. El elemento a borrar es la cabecera



```
3 ant->sig = aux->sig;
4 free(aux);
```

Listas.BorrarElemento

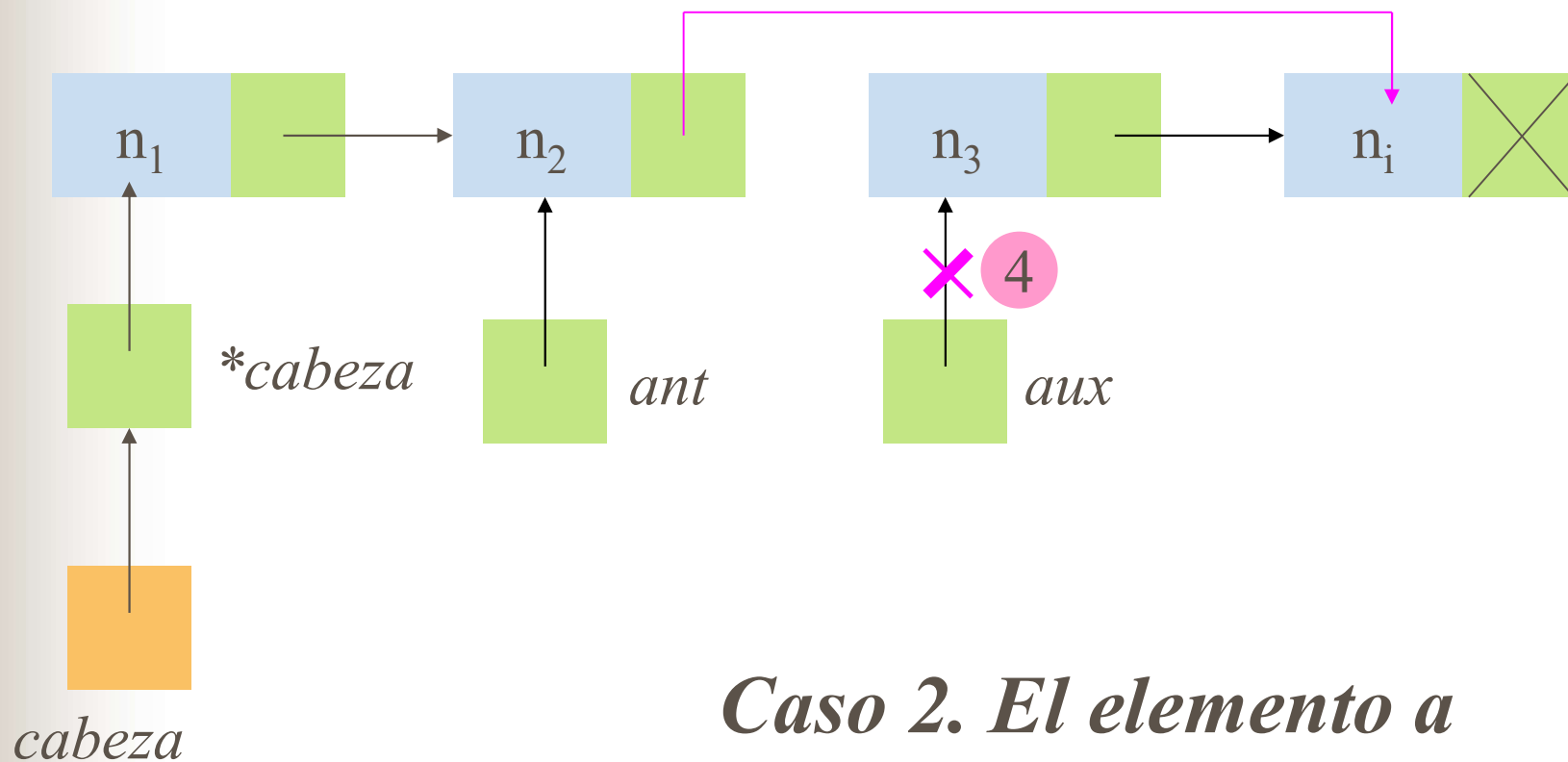


*Caso 2. El elemento a borrar **NO** es la cabecera*

Listas.BorrarElemento

```
3 ant->sig = aux->sig;
4 free(aux);
```

3



*Caso 2. El elemento a borrar **NO** es la cabecera*

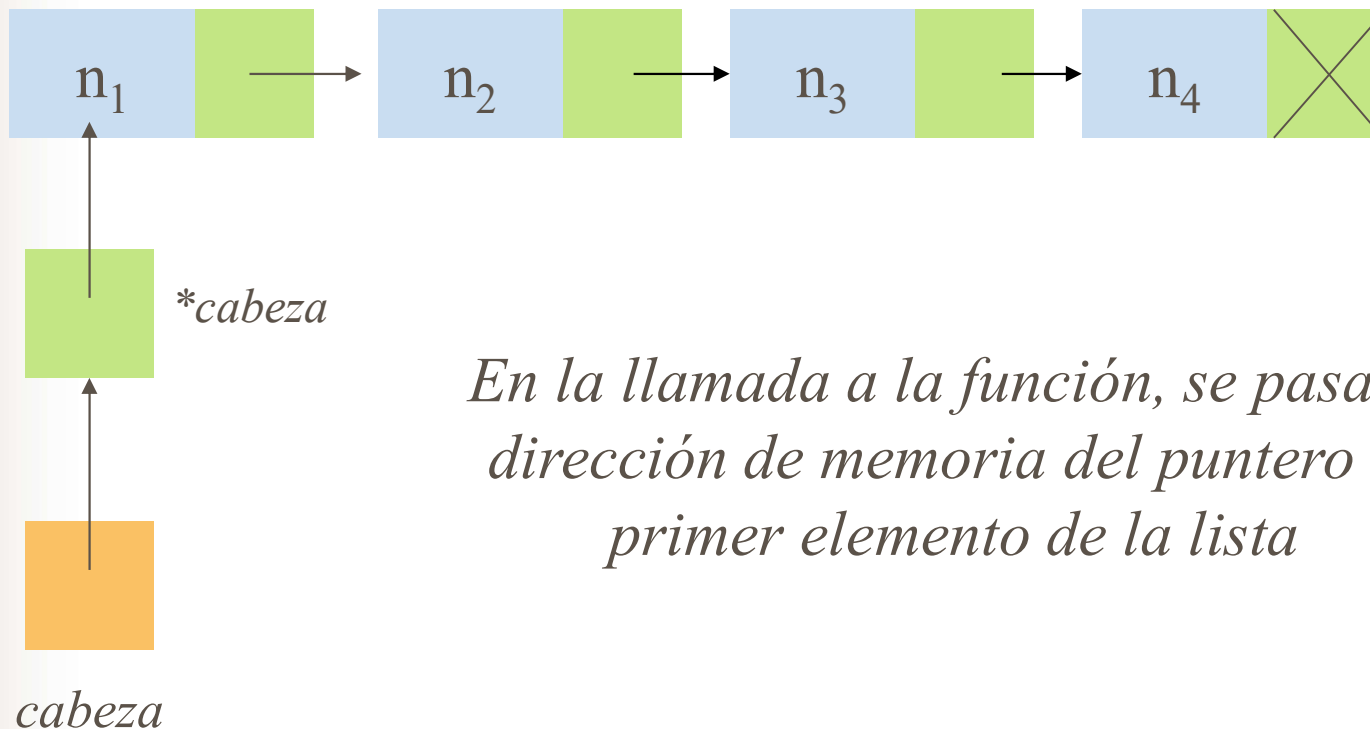
Listas.BorrarElementoRecursivo

```
void borrarElementoRecursivo(struct lista **cabeza, int n)
{
    struct lista *aux = NULL; /*elemento a borrar */

    if ((*cabeza)->n != n)
    {
        borrarElementoRecursivo( &((*cabeza)->sig), n);
    }
    else
    {
        aux = *cabeza; 1
        *cabeza = aux->sig; 2
        free (aux); 3
    }
}
```

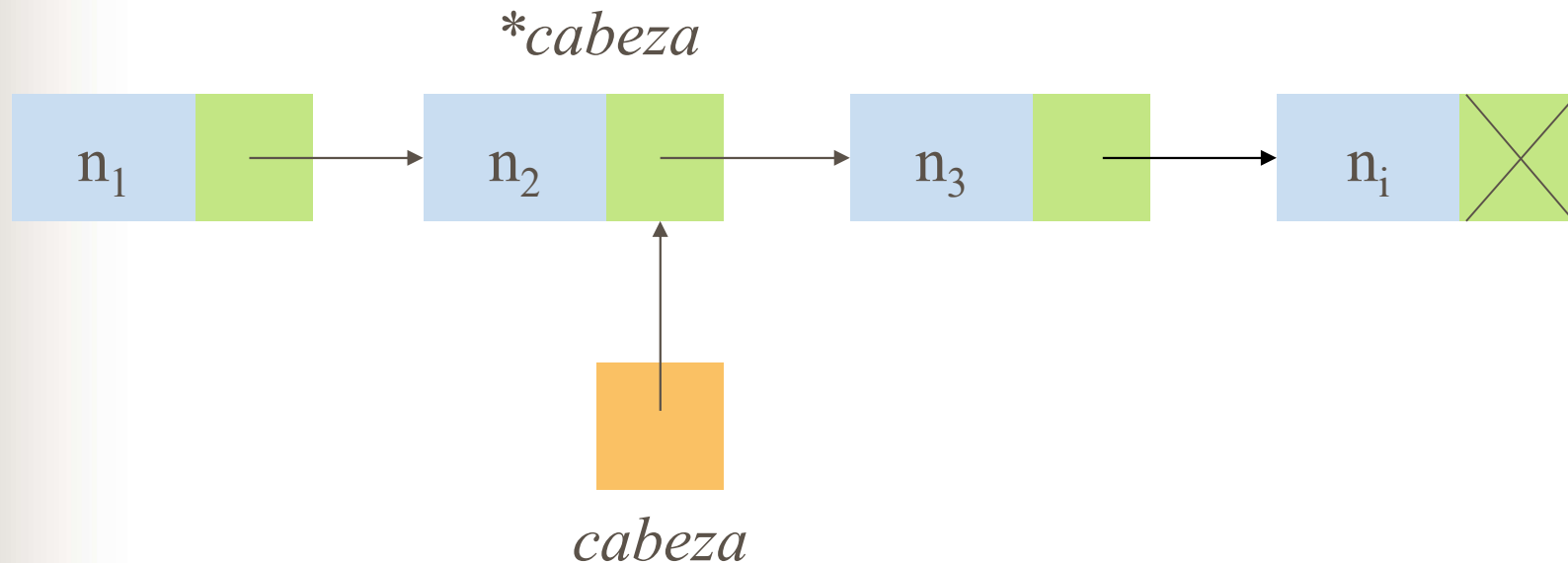
Se presupone que el elemento está en la lista

Listas.BorrarElementoRecurativo



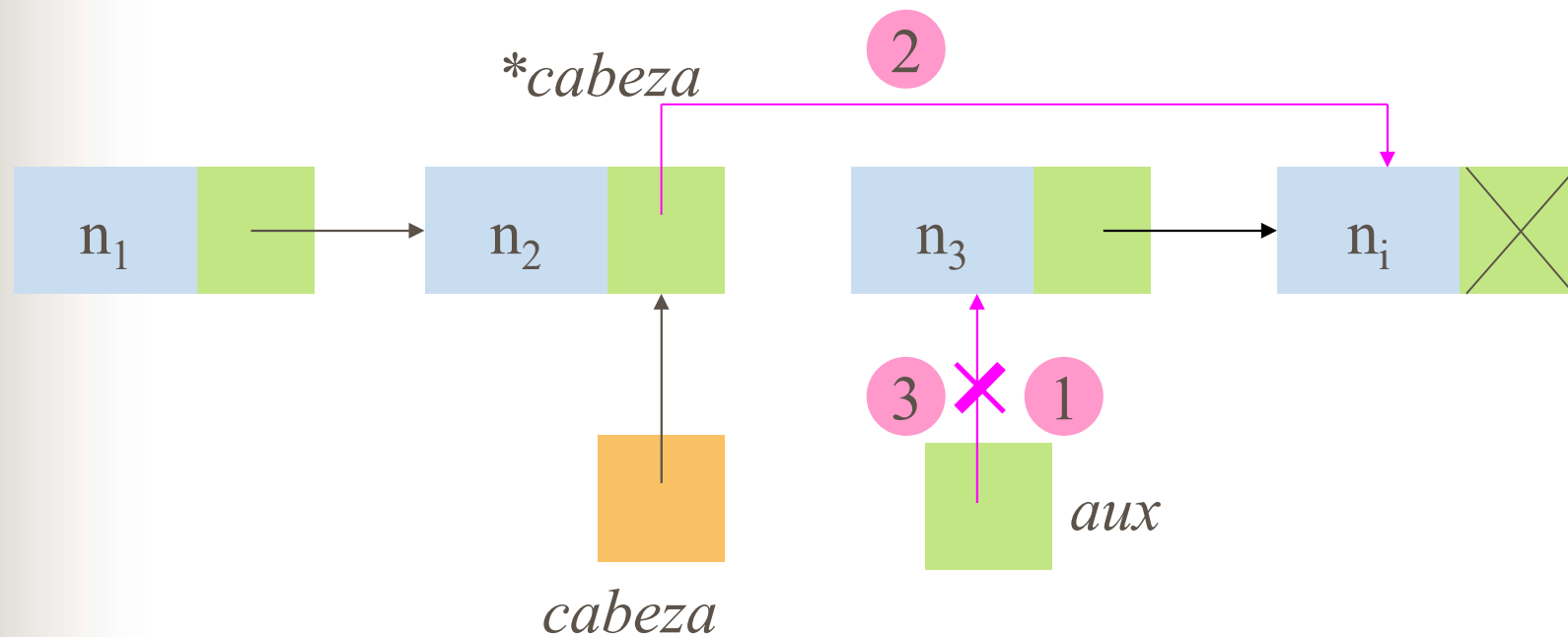
En la llamada a la función, se pasa la dirección de memoria del puntero al primer elemento de la lista

Listas.BorrarElementoRecurativo



*En las llamadas sucesivas, al hacer $\&((*cabeza) \rightarrow siguiente)$ pasamos la dirección de memoria del puntero $(*cabeza) \rightarrow siguiente$*

Listas.BorrarElementoRecurativo

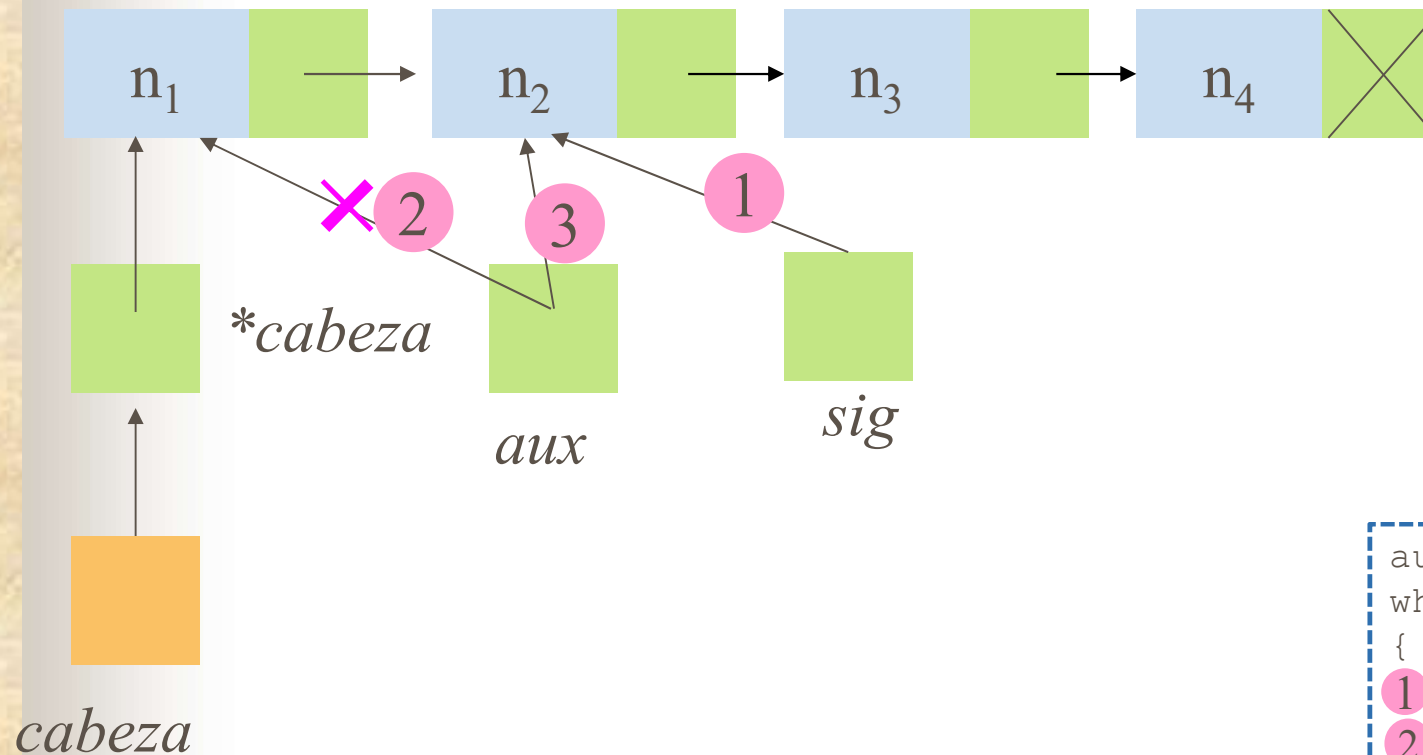


Listas.BorrarLista

```
void borrarLista (struct lista **cabeza)
{
    struct lista * aux, * sig;

    aux=*cabeza;
    while (aux!=NULL)
    {
        sig=aux->sig; 1
        free (aux) ; 2
        aux=sig; 3
    }
    *cabeza=NULL; //Lista vacia
}
```

Listas.BorrarLista



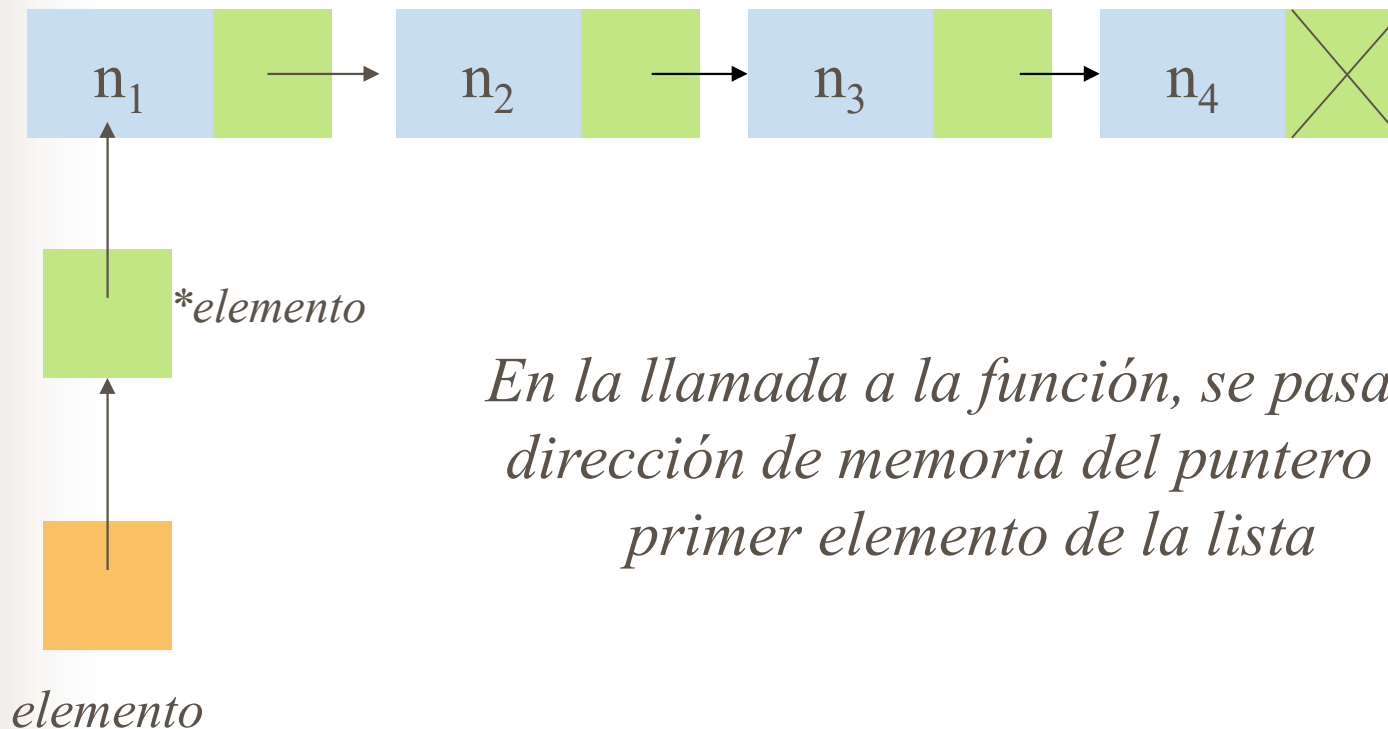
```

aux=*cabeza;
while(aux!=NULL)
{
1 sig=aux->sig;
2 free(aux);
3 aux=sig;
}
*cabeza=NULL;
    
```

Listas.BorrarListaRecursiva

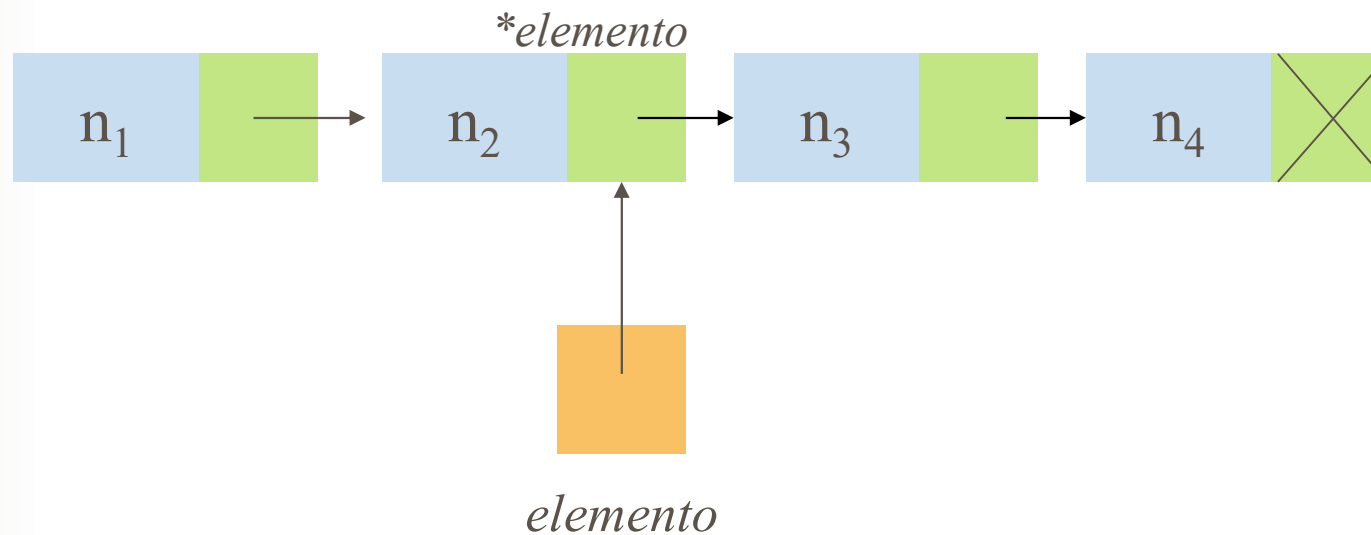
```
void borrarListaRecursiva(struct lista **elemento)
{
    if (*elemento != NULL)
    {
        borrarListaRecursiva(&((*elemento)->sig));
        free(*elemento);
        *elemento = NULL; //Fin de lista o lista vacia
    }
}
```


Listas.BorrarListaRecursiva



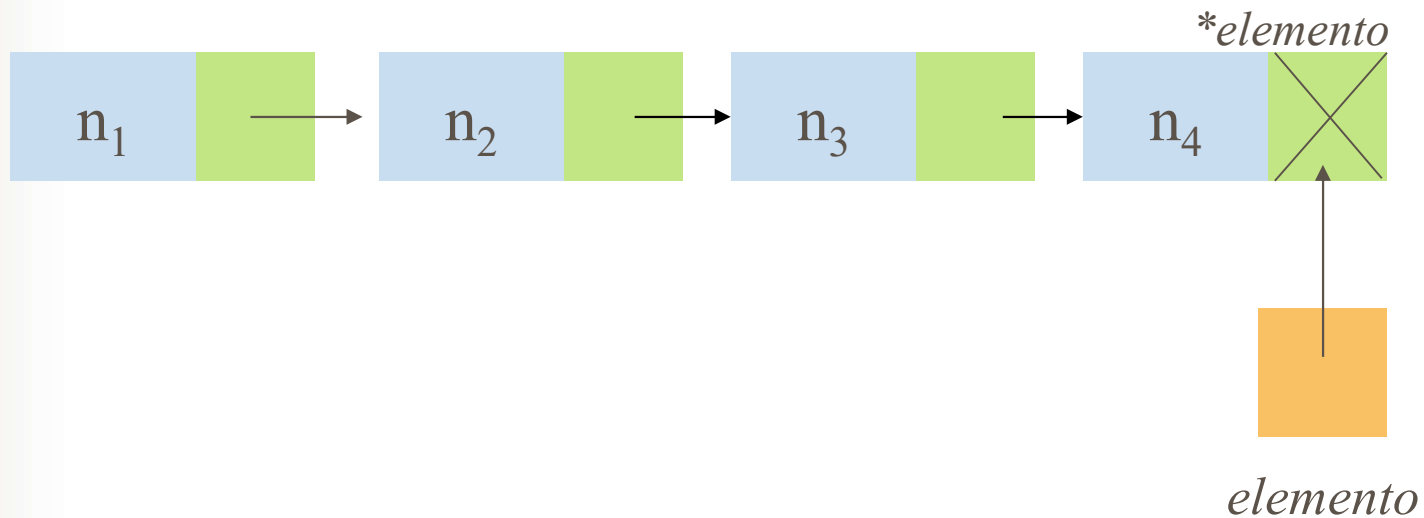
En la llamada a la función, se pasa la dirección de memoria del puntero al primer elemento de la lista

Listas.BorrarListaRecursiva



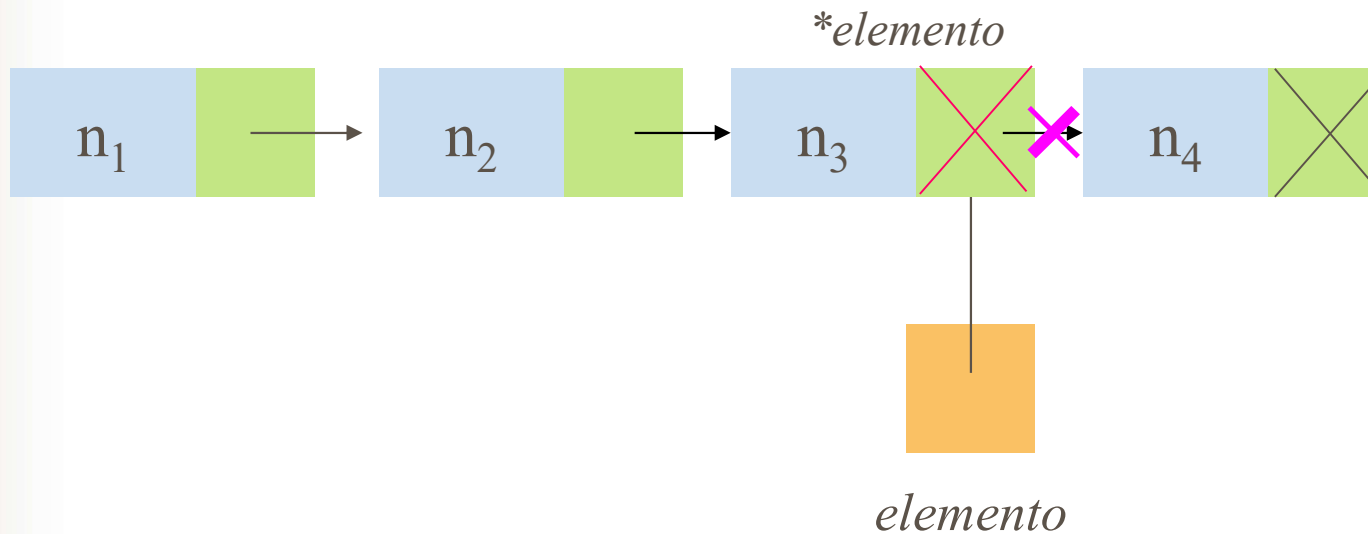
*En las llamadas sucesivas, al hacer $\&((\text{*elemento}) \rightarrow \text{siguiente})$ pasamos la dirección de memoria del puntero $(\text{*elemento}) \rightarrow \text{siguiente}$*

Listas.BorrarListaRecursiva



*Caso base: *elemento==NULL*

Listas.BorrarListaRecursiva



Vuelta atrás de la recursividad

Se presupone que la lista ha sido previamente ordenada, o que todas las inserciones se han hecho en orden

Listas.InsertarOrden

```
void insertarOrden(struct lista **cabeza, int n)
{
    struct lista *ant = NULL;    /*anterior al que se inserta*/
    struct lista *aux = NULL;    /*posterior al que se inserta*/
    struct lista *nuevo = NULL; /* nuevo elemento */
    int encontrado = 0;          /*posición de inserción encontrada*/

    /* Se reserva espacio para el nuevo elemento */
    nuevo = nuevoElemento();
    nuevo->n = n;

    /* lista vacía o el elemento se inserta delante de la cabeza*/
    if( (*cabeza == NULL) || ((*cabeza)->n > n) )
    {
        nuevo->sig = *cabeza; 1
        /*la cabeza será el nuevo elemento*/
        *cabeza = nuevo; 2
    }
}
```

Comprobar en primer lugar si *cabeza==NULL para evitar accesos a memoria no reservada. Evaluación del OR en cortocircuito

Listas.InsertarOrden

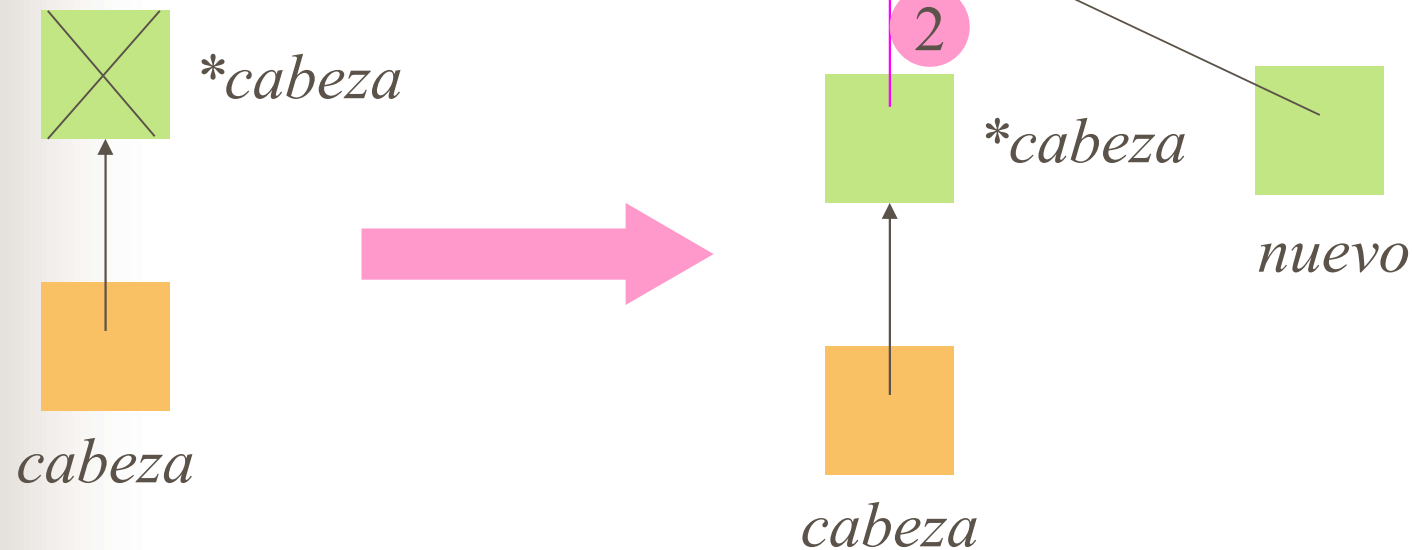
```

else{ /*lista no vacía o insercion en el medio de la lista*/
    /*busqueda de la posicion de insercion, se interrumpe cuando se
    encuentra el primer elemento mayor que n o cuando se llega al
    final de la lista*/
    aux = *cabeza;
    while (aux != NULL && encontrado == 0)
    {
        if (aux->n > n)/*se ha encontrado la posicion de insercion*/
            encontrado = 1;
        else /*se actualizan los valores de aux y ant*/
        {
            ant = aux;
            aux = aux->sig;
        }
    }
    /* ubicamos el elemento nuevo entre ant y aux. Estas acciones
    son válidas aunque aux sea igual a NULL */
    nuevo->sig = aux; 3
    ant->sig = nuevo; 4
} //else
}

```

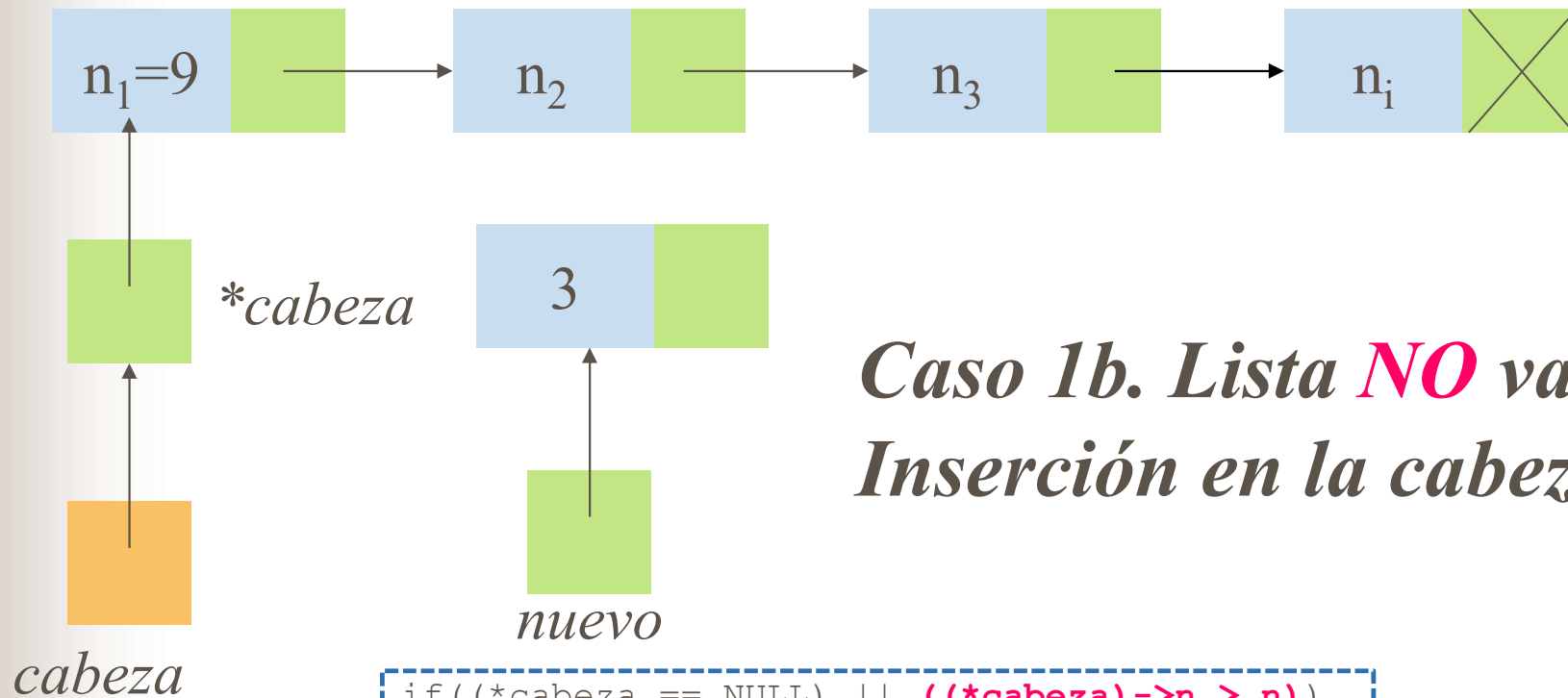
Listas.InsertarOrden

Caso 1a. Lista vacía



```
if ( (*cabeza == NULL) || ((*cabeza)->n > n) )
{
    nuevo->sig = *cabeza; 1
    *cabeza = nuevo; 2
}
```

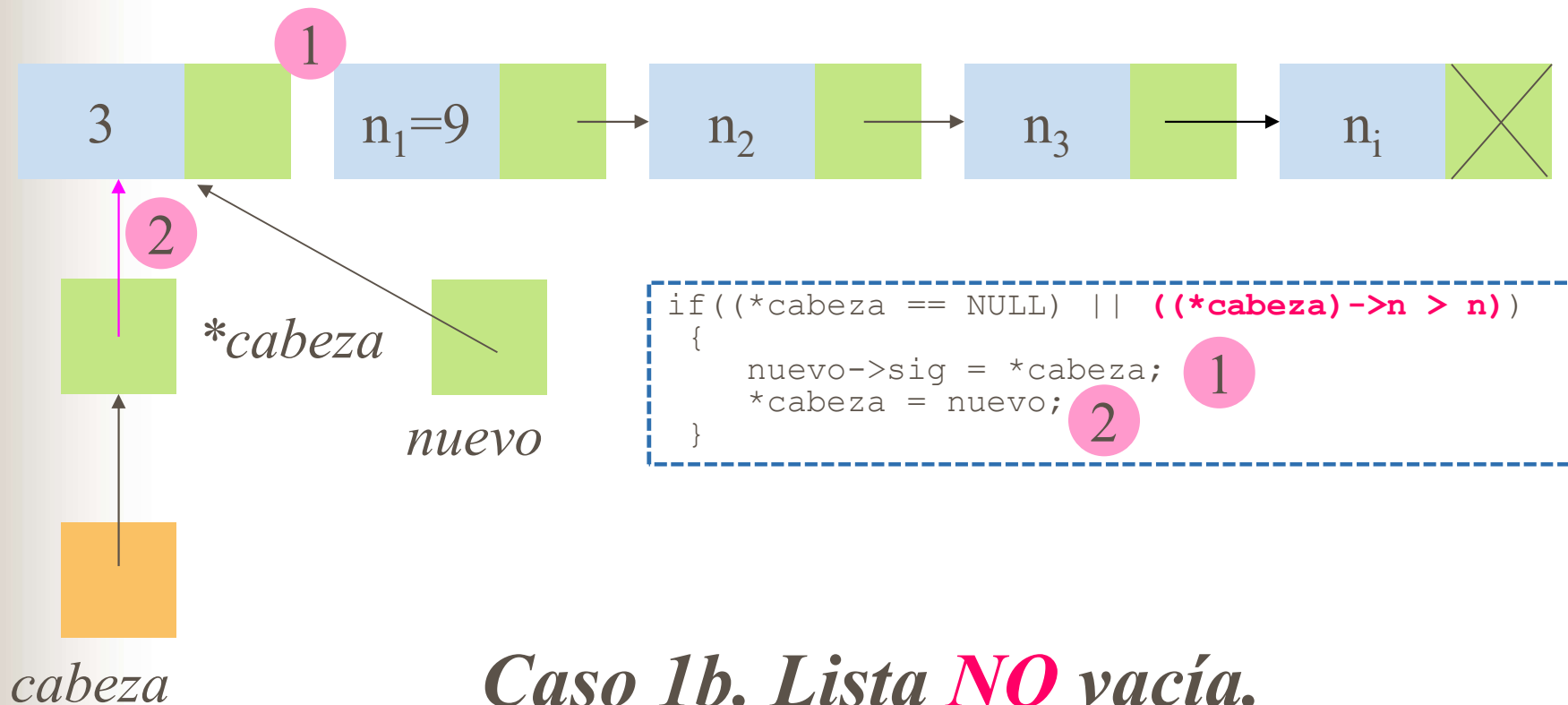
Listas.InsertarOrden



*Caso 1b. Lista **NO** vacía.
Inserción en la cabeza*

```
if ((*cabeza == NULL) || ((*cabeza)->n > n))
{
    nuevo->sig = *cabeza; 1
    *cabeza = nuevo; 2
}
```

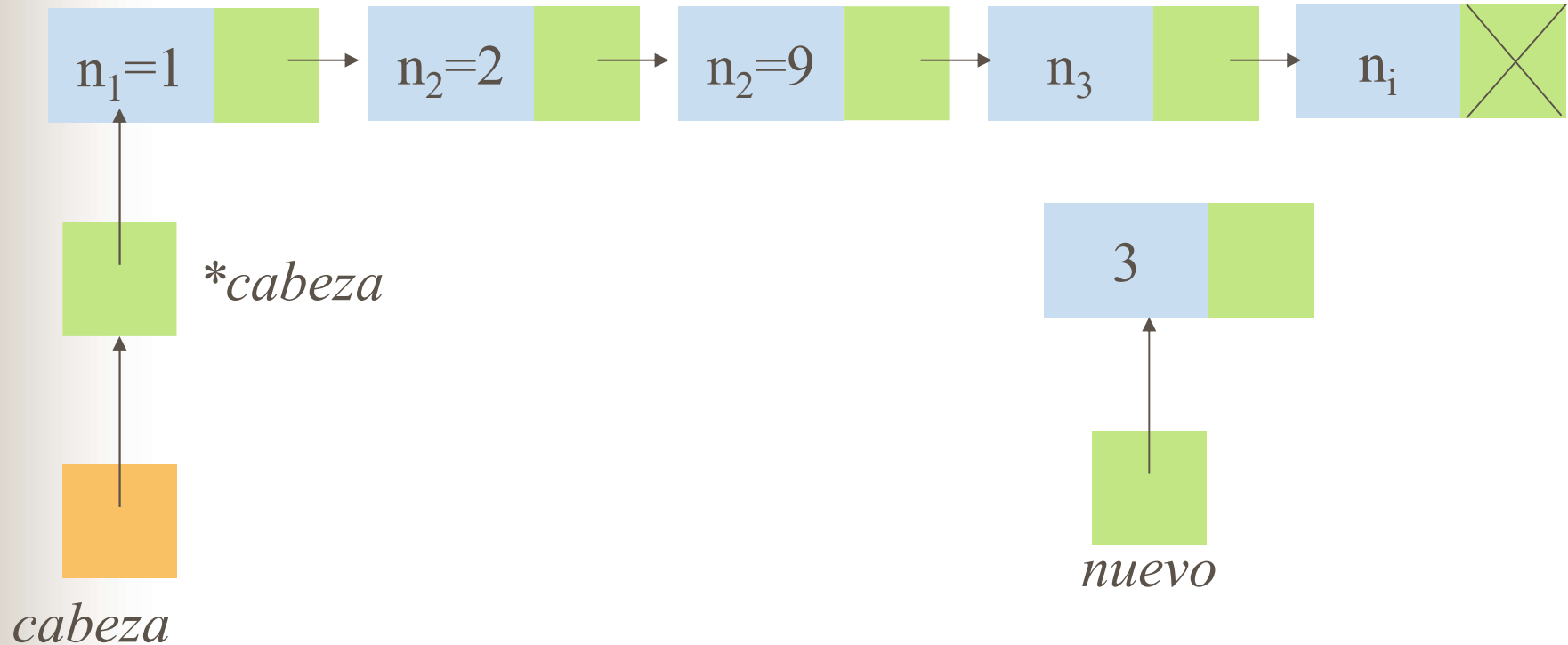
Listas.InsertarOrden



Caso 1b. Lista *NO* vacía.
Insertión en la cabeza

Listas.InsertarOrden

```
aux = *cabeza;
while (aux != NULL && encontrado == 0)
{
    if (aux->n > n)
        encontrado = 1;
    else{
        ant = aux;
        aux = aux->sig;
    }
}
```



Caso 2. Lista *NO* vacía. Inserción en el centro de la lista

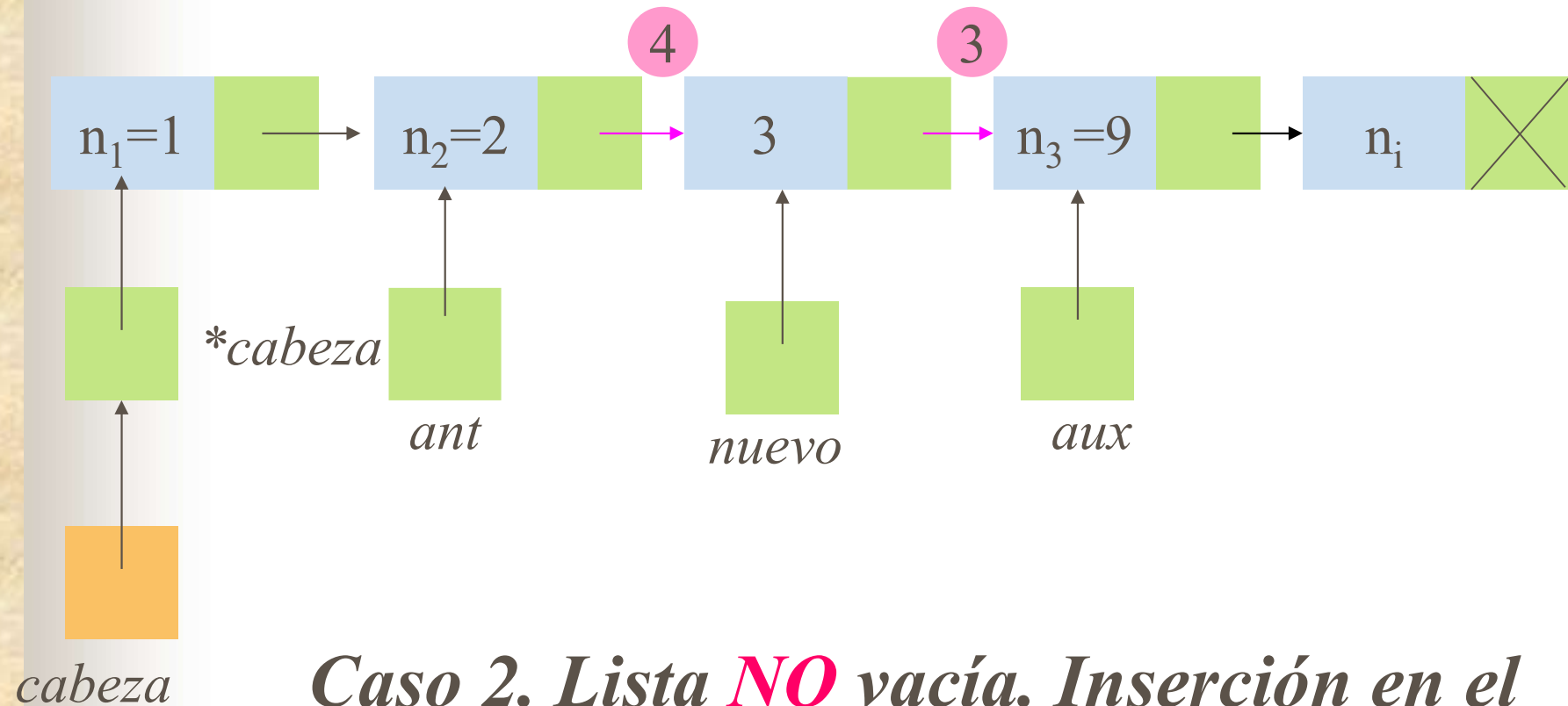
Listas.InsertarOrden

3

nuevo->sig = aux;

4

ant->sig = nuevo;



Caso 2. Lista *NO* vacía. Inserción en el centro de la lista

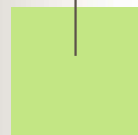
Se presupone que la lista ha sido previamente ordenada, o que todas las inserciones se han hecho en orden

Listas.InsertarOrdenRecursivo

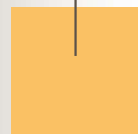
```
void insertarOrdenRecursivo(struct lista **cabeza,
    int n)
{
    if( (*cabeza==NULL) || ((*cabeza)->n > n) )
    {
        nuevo = nuevoElemento();
        nuevo->n = n;
        nuevo->sig = (*cabeza); 1
        *cabeza = nuevo; 2
    }
    else
    {
        insertarOrdenRecursivo( &((*cabeza)->sig), n);
    }
}
```

Comprobar en primer lugar si *cabeza==NULL para evitar accesos a memoria no reservada. Evaluación del OR en cortocircuito

Listas.InsertarOrdenRecursivo



**cabeza*

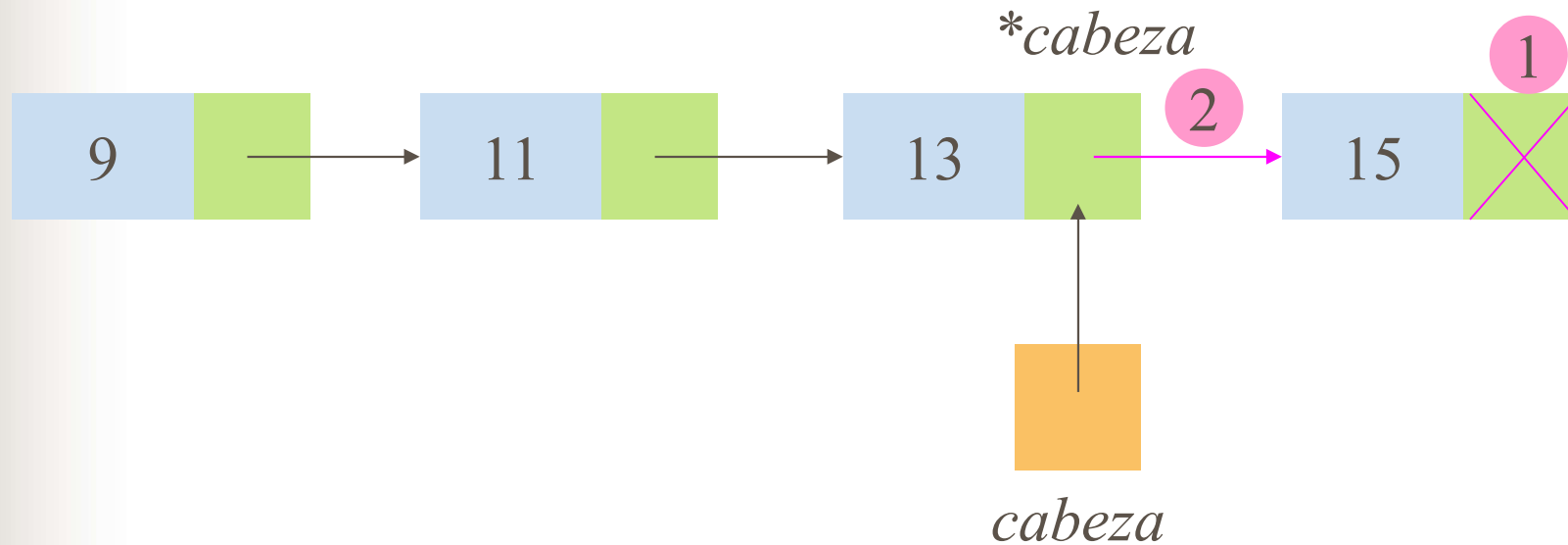


cabeza

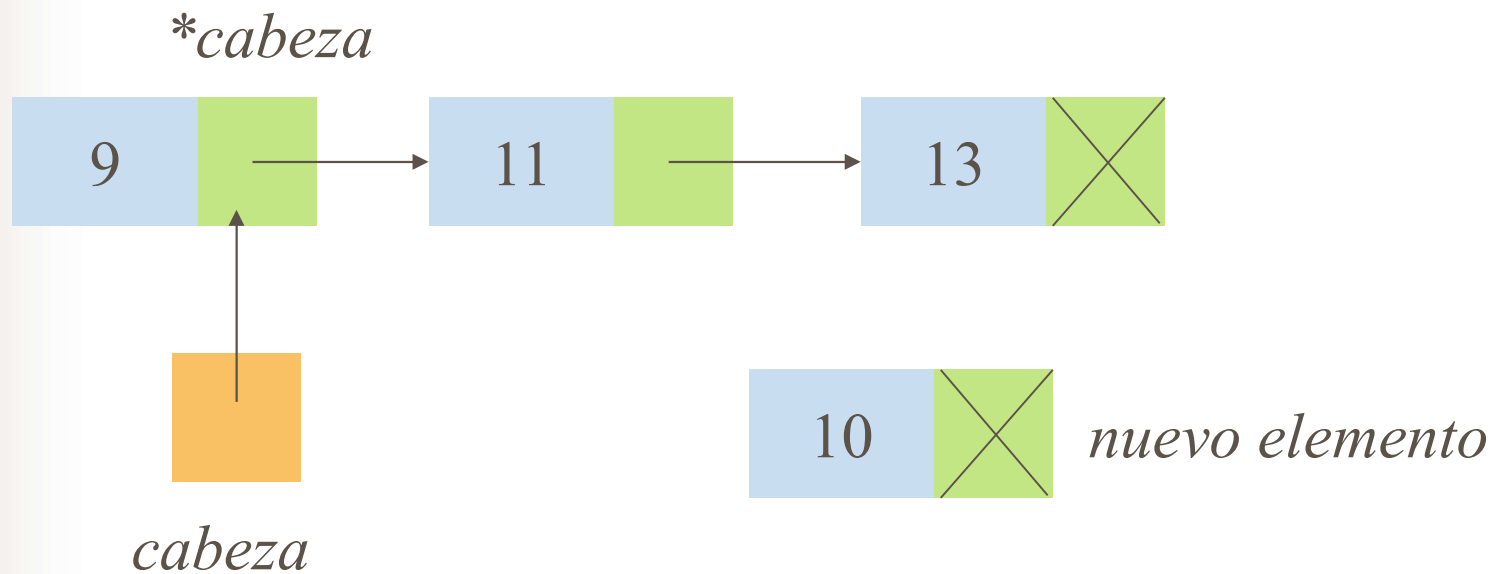


nuevo elemento

Caso 1. Lista vacía o mayor elemento

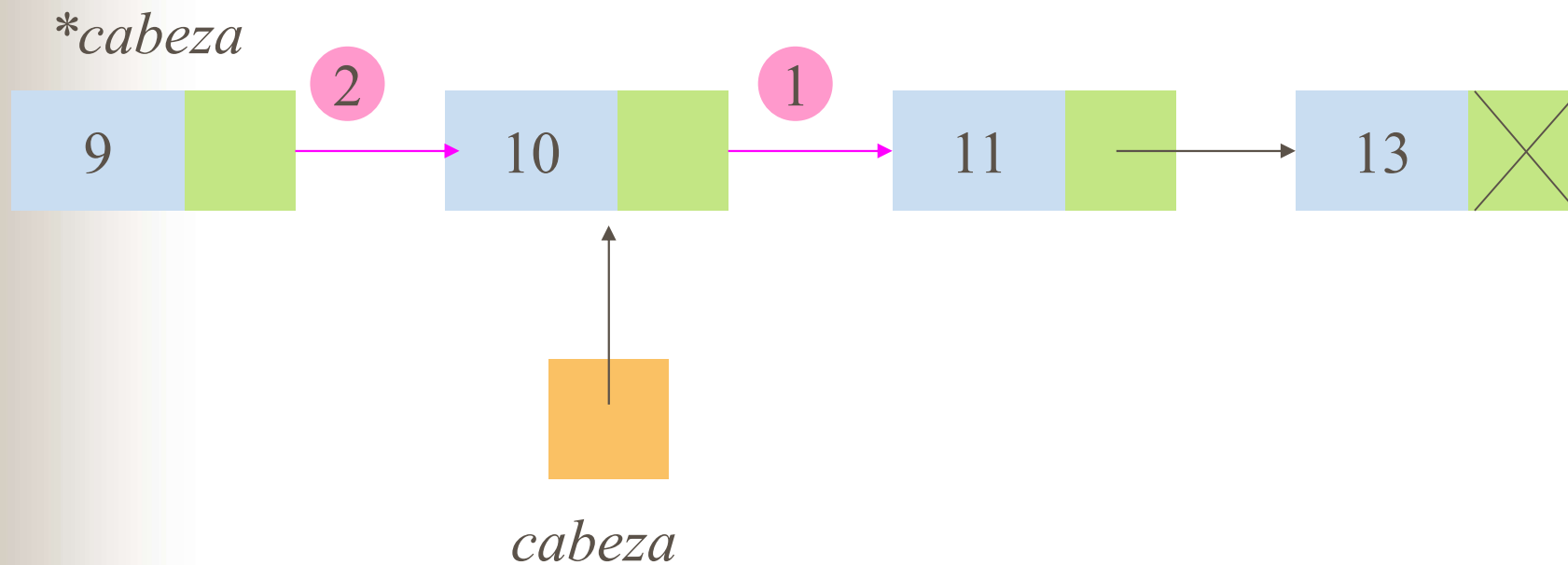


Listas.InsertarOrdenRecursivo



Caso 2. Inserción en el centro

Listas.InsertarOrdenRecursivo



Caso 2. Inserción en el centro

Listas.OrdenarLista

Algoritmo de Selección

```
void ordenarLista(struct lista *cabeza)
{
    struct lista *aux;
    struct lista *aux1;
    struct lista *minimo;
    int minimo_n;
    aux = cabeza;
    //Recorrer toda la lista
    while(aux->sig != NULL) //while1
    {
        aux1 = aux->sig;
        minimo = aux;
        while(aux1 != NULL) //while2
        {
            if (aux1->n < minimo->n)
            {
                minimo = aux1; //seleccionar minimo
            }
            aux1 = aux1->sig;
        }
        //Intercambio aux y minimo
        minimo_n = minimo->n;
        minimo->n = aux->n;
        aux->n = minimo_n;
        //Preparar siguiente iteración
        aux = aux->sig;
    }
} //While1

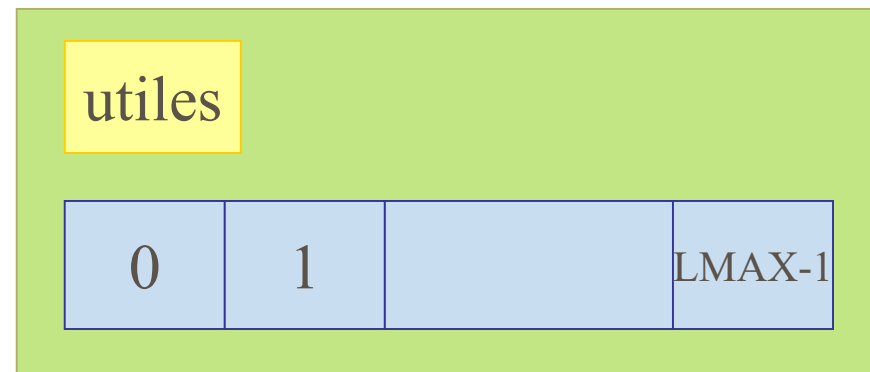
} //While2
```

Listas. Otras implementaciones

Mediante vectores

- Los elementos son posiciones consecutivas de un vector
- Las listas son de longitud variable y los vectores de longitud fija. Se considerarán vectores de tamaño igual a la longitud máxima de la lista
- Se añade un entero para indicar el último elemento válido de la lista

```
struct lista
{
    int utiles;
    int elementos[LMAX];
};
```



Listas. Otras implementaciones

■ Inconvenientes

- En algunas operaciones hay que mover todos los elementos que ocupen una posición superior a la considerada para realizar dicha operación. Esto tiene como consecuencia que la eficiencia de las operaciones no es muy buena, del orden del tamaño de la lista
 - Para la operación de inserción hay que hacer previamente un hueco donde realizar dicha inserción
 - Para el borrado, hay que rellenar el hueco dejado por el elemento borrado
- Otro inconveniente es que las listas tienen un tamaño máximo que no se puede pasar
- Siempre hay una porción de espacio reservada para los elementos de la lista, y que no se utiliza al ser el tamaño de la lista en un momento dado, menor que el tamaño máximo

Lista. Otras implementaciones

Listas doblemente enlazadas

- En algunas aplicaciones podemos desear:
 - Recorrer una lista hacia delante y hacia atrás
 - Conocer rápidamente los elementos anterior y siguiente dado un determinado elemento
- La solución es dotar a cada elemento de la lista de un puntero a los elementos anterior y siguiente
- El precio que se paga es la presencia de un puntero adicional en cada elemento

```
struct lista{
```

```
    int n;
```

```
    struct lista *sig, * ant;
```

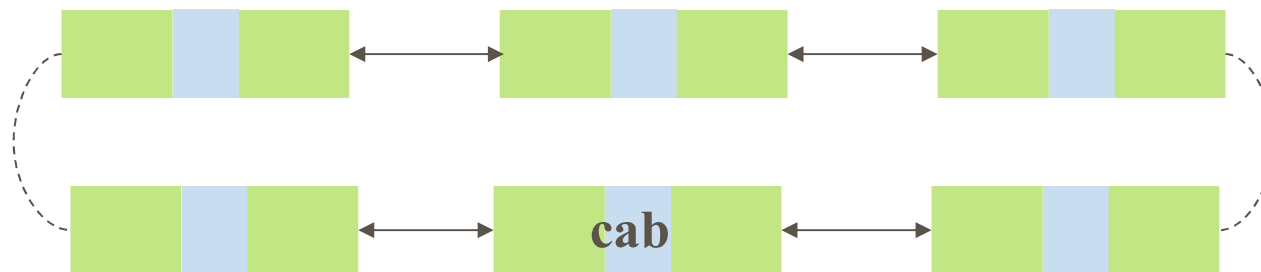
```
};
```



Listas. Otras implementaciones

Listas doblemente enlazadas

- Se suele hacer que la cabecera de una lista doblemente enlazada sea una celda que complete el círculo es decir:
 - El anterior a la celda de la cabecera es la última celda de la lista
 - El siguiente a la celda de la cabecera es la primera de la lista
- El resultado es una implementación de listas doblemente enlazadas con cabecera y estructura circular en el sentido de que, dado un nodo, y por medio de los punteros siguiente, podemos volver hasta el

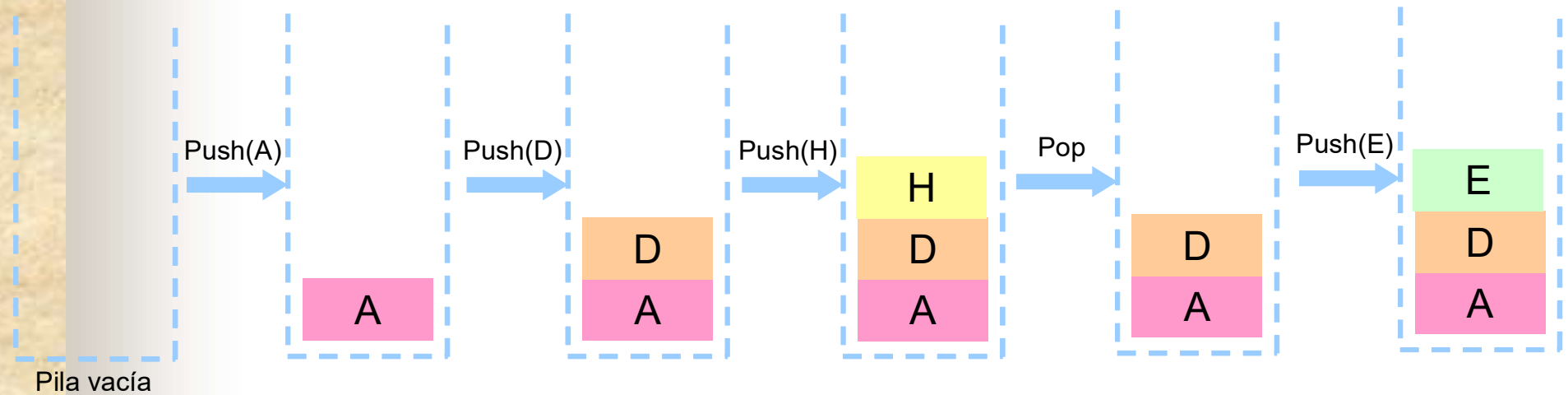


Lista circular

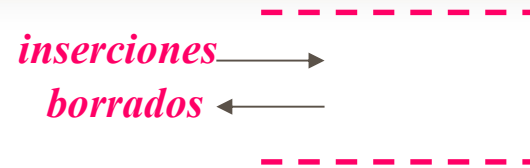
Pilas

- En una pila las inserciones y borrados tienen lugar en un extremo denominado *extremo, cabeza o tope*
- El modelo intuitivo de una pila es un conjunto de objetos apilados de forma que:
 - Al añadir un objeto se coloca encima del último añadido
 - Al quitar un objeto hay que quitar antes los que están encima de el
- Otros nombres de las pilas son:
 - Listas LIFO (*Last Input First Output*)
 - Listas *pushdown* (empujadas hacia abajo)

Pilas



Pilas



```
struct pila
{
    char nombre[20];
    struct pila *sig;
};
```



- `struct pila * nuevoElemento();`
- `int vacia(struct pila *cabeza);`
- `void verCima(struct pila *cabeza, char *nombre);`
- `void apilar(struct pila **cabeza, char *nombre);`
- `void desapilar(struct pila **cabeza, char *nombre);`

Pilas.NuevoElemento.Vacia.VerCima

```
struct pila * nuevoElemento()
{
    return((struct pila *)malloc(sizeof(struct pila)));
}
```

```
int vacia(struct pila *cabeza)
{
    if (cabeza == NULL)
        return 1;
    return 0;
}
```

```
void verCima(struct pila *cabeza, char *nombre)
{
    strcpy(nombre, cabeza->nombre);
}
```

Tiene que haber al menos
un elemento en la pila

Pilas. Apilar (*push*)

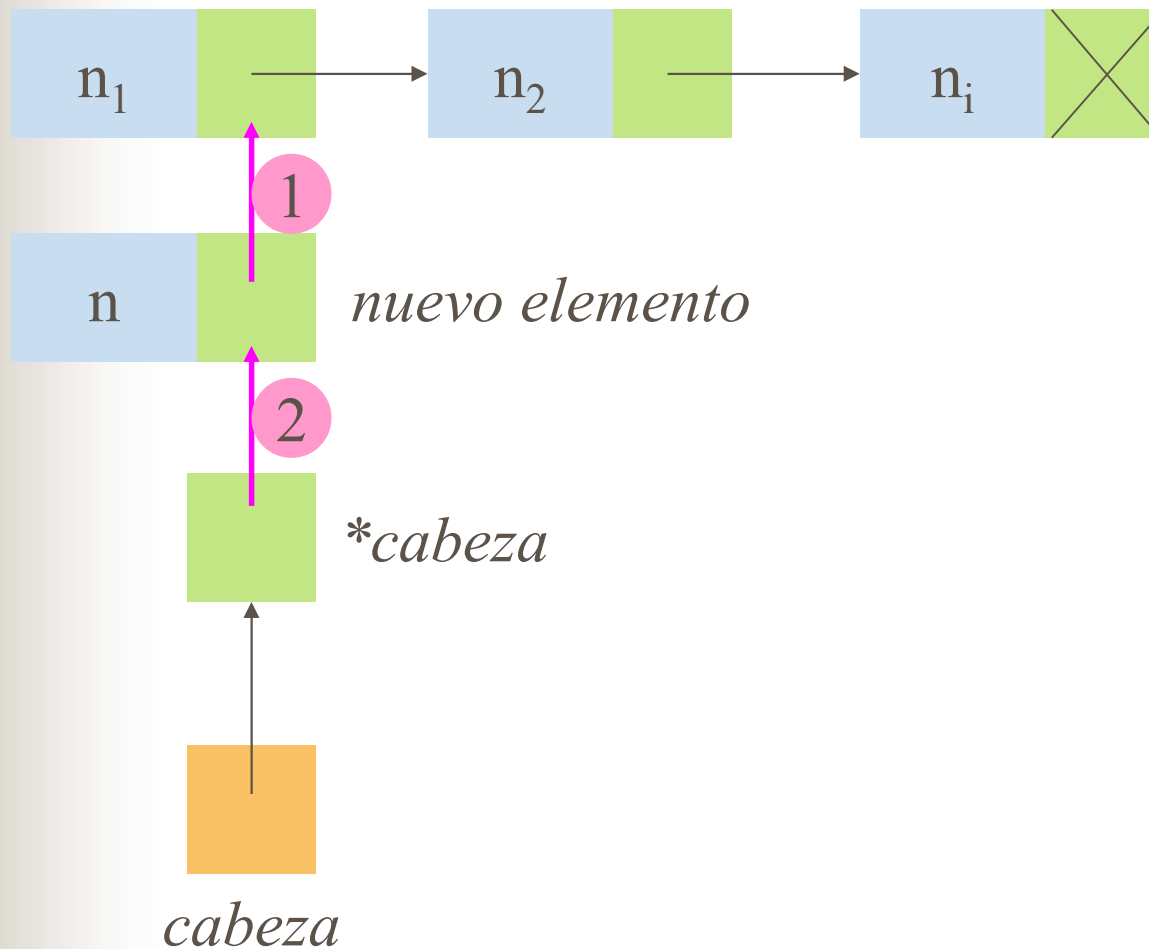
```
void apilar(struct pila **cabeza, char
    *nombre)
{
    struct pila *nuevo = NULL;

    nuevo = nuevoElemento();
    strcpy(nuevo->nombre, nombre);

    nuevo->sig = *cabeza; 1
    *cabeza = nuevo; 2
}
```

Es una inserción por
delante en una lista!

Pilas. Apilar (*push*)



Pilas.Desapilar (*pop*)

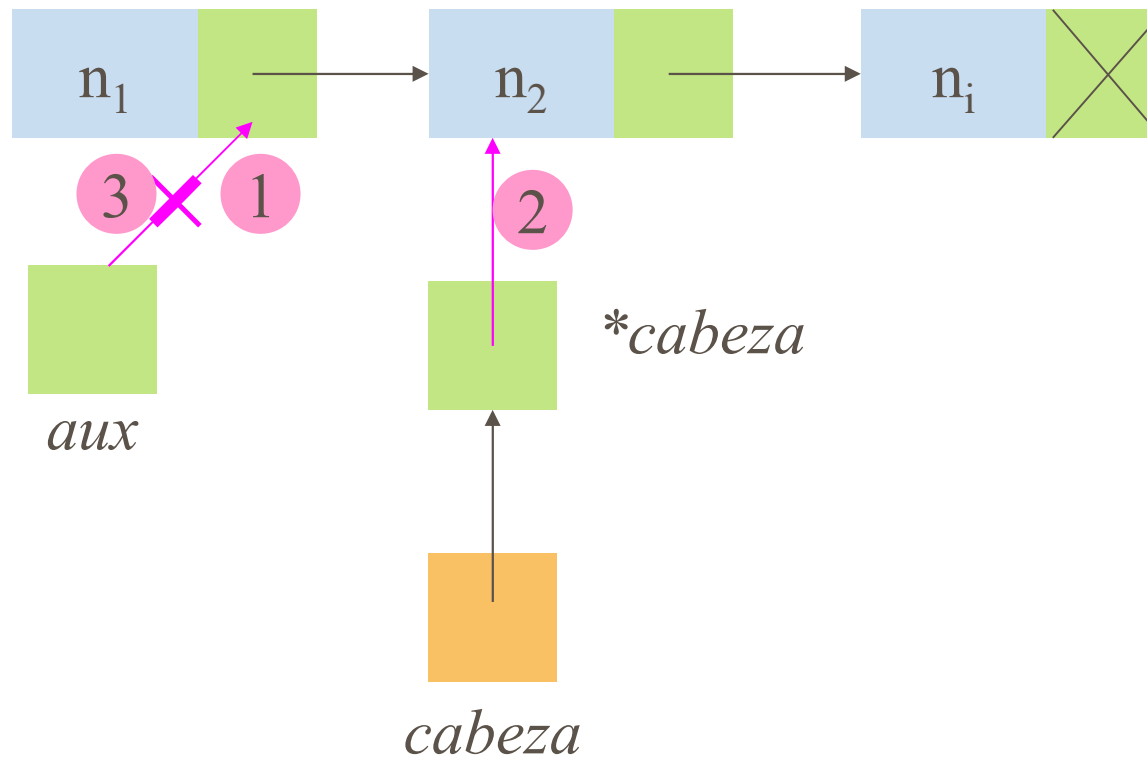
```
void desapilar(struct pila **cabeza, char *nombre)
{
    struct pila *aux;

    aux = *cabeza; 1
    strcpy(nombre, (*cabeza)->nombre);
    *cabeza = aux->sig; 2
    free (aux); 3
}
```

Tiene que haber al menos
un elemento en la pila

Es un borrado por
delante en una lista!

Pilas.Desapilar (*pop*)



Pilas. Contar nodos

```
int contarNodos(struct pila** cabeza)
{
    struct pila* pilaAux = NULL; //PILA AUXILIAR VACÍA
    int nodos = 0;
    char nombre[20];

    while(!vacía(*cabeza))
    {
        desapilar(cabeza, nombre);
        apilar(&pilaAux, nombre);
        nodos ++;
    }
    while(!vacía(pilaAux))
    {
        desapilar(&pilaAux, nombre);
        apilar(cabeza, nombre);
    }
    return nodos;
}
```


Colas

- Una cola es otro tipo especial de lista en la cual los elementos se insertan por el extremo anterior (por el principio) y se suprimen por el posterior (por el final)
- Se conocen también como listas FIFO (*First Input First Output*)
- Las operaciones para una cola son análogas a las de las pilas
- Las diferencias sustanciales consisten en que:
 - Los borrados se hacen por un extremo de la lista y las inserciones por otro
 - La terminología tradicional para colas y pilas no es la misma



Colas

```
struct punto{
```

```
    float x;
```

```
    float y;
```

```
};
```

```
struct cola{
```

```
    struct punto p;
```

```
    struct cola *sig;
```

```
};
```



- `struct cola *nuevoElemento();`
- `void insertarCola(struct cola **cabeza, struct punto p);`
- `struct punto extraerCola(struct cola **cabeza);`
- `int contiene(struct cola *cabeza);`

Colas.NuevoElemento.Contiene

```
struct cola *nuevoElemento()
{
    return ((struct cola *)malloc(sizeof(struct cola)));
}
```

```
int contiene(struct cola *cabeza)
{
    if (cabeza == NULL)
        return 0;
    return 1;
}
```

inserciones →  *borrados*

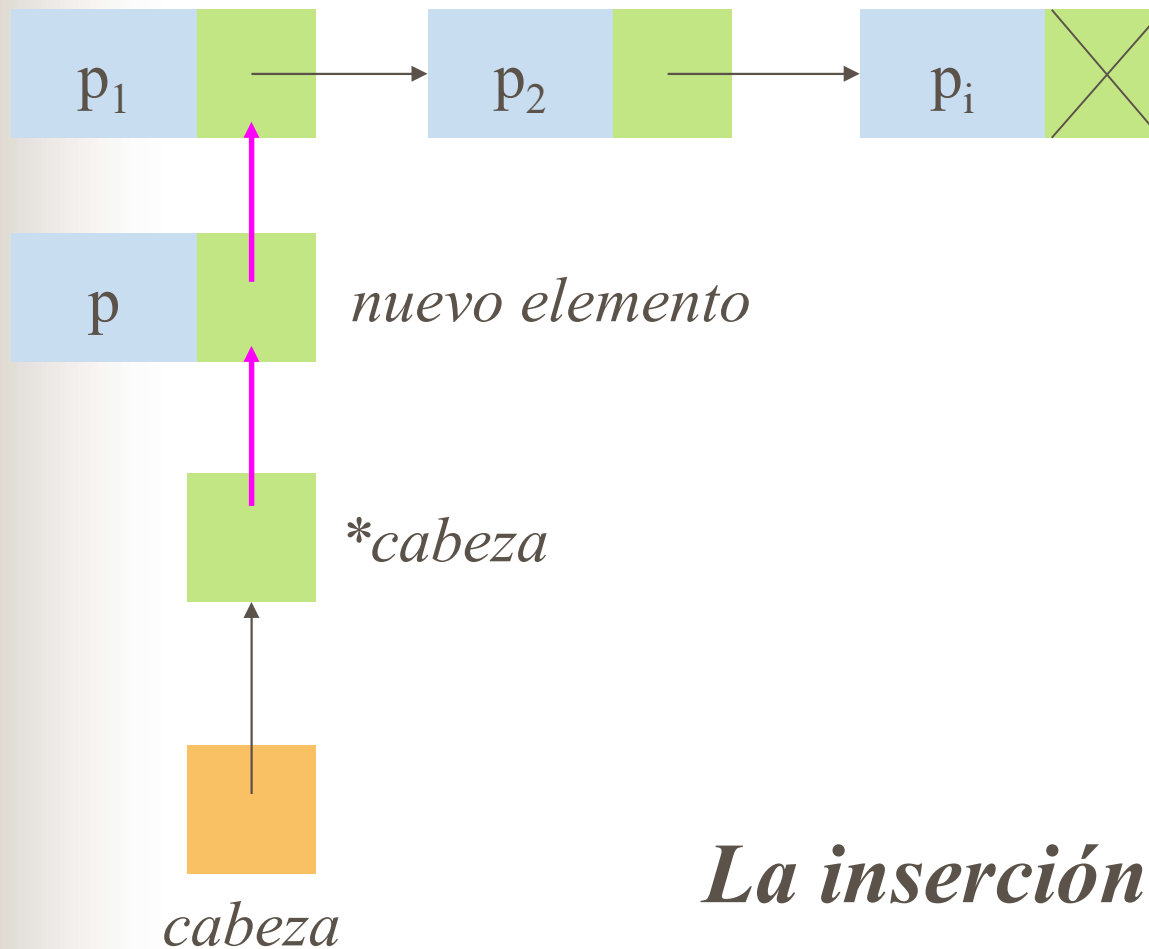
Colas.InsertaCola

```
void insertarCola(struct cola **cabeza, struct
    punto p)
{
    struct cola *nuevo = NULL;
    nuevo = nuevoElemento();
    nuevo->p = p;

    nuevo->sig = *cabeza;
    *cabeza = nuevo;
}
```

Es una inserción por
delante en una lista!

Colas.InsertaCola



La inserción es delante

Colas.ExtraerCola



```
struct punto extraerCola(struct cola **cabeza)
{
    struct cola *aux = NULL;
    struct cola *ant = NULL;
    struct punto p;

    if (((*cabeza)->sig) == NULL) //Un solo nodo
    {
        p = (*cabeza)->p;
        free(*cabeza);
        *cabeza = NULL;
        return p;
    }
}
```

**En la cola debe haber
al menos un elemento**

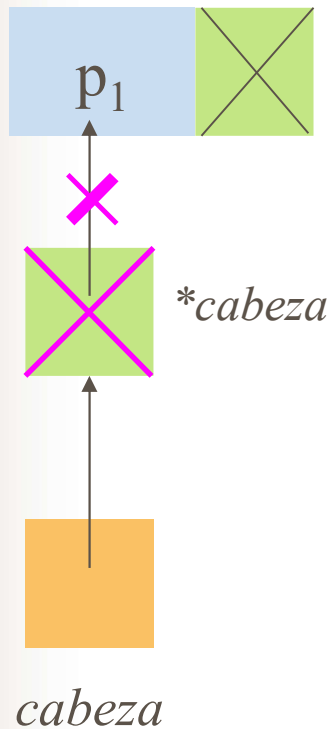
Colas.ExtraerCola

```

else
{
    aux = *cabeza;
    while(aux->sig != NULL)
    {
        ant = aux;
        aux = aux->sig;
    }
    p = aux->p;
    free(aux); /* se borra el ultimo*/
    ant->sig = NULL;
    return p;
}
}

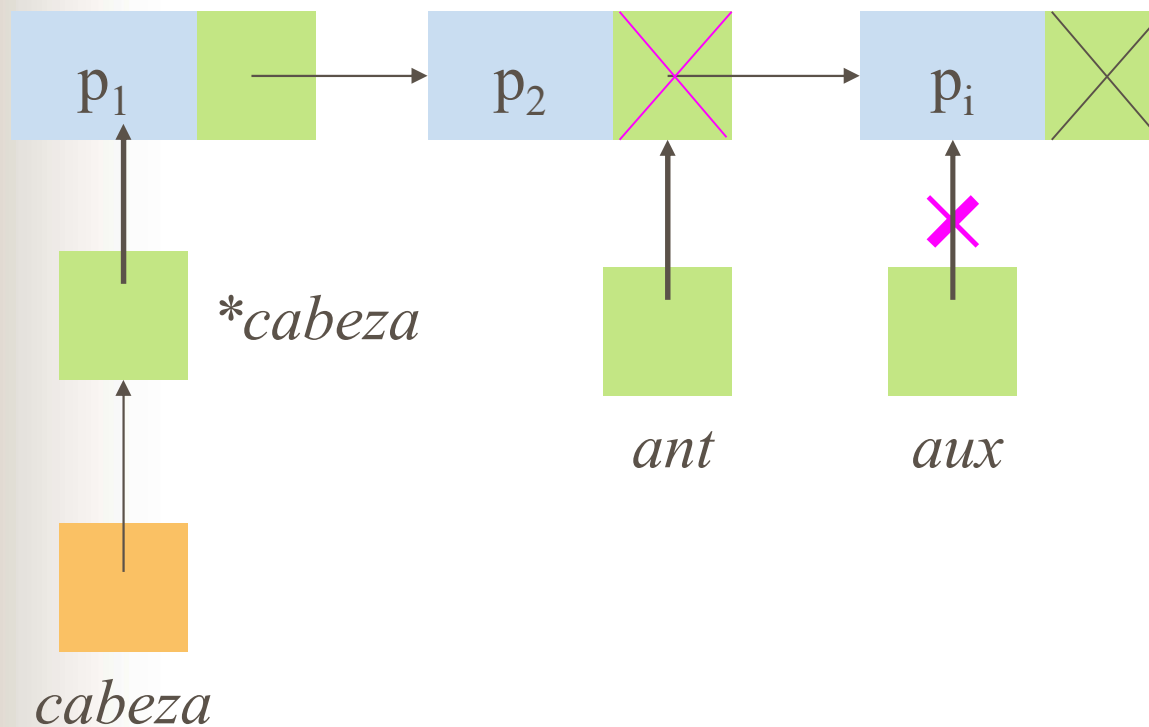
```

Colas.ExtraerCola



Caso 1. Hay un solo elemento

Colas.ExtraerCola



Caso 2. Hay más de un elemento. Se borra el último

Colas.ContarNodos

```
int contarNodos(struct cola** cabeza)
{
    int nodos = 0;
    struct punto p;
    struct cola* colaAux = NULL;

    while(contiene(*cabeza))
    {
        p=extraerCola(cabeza);
        insertarCola(&colaAux, p);
        nodos++;
    }
    *cabeza = colaAux;
    return nodos;
}
```


Aplicaciones de las pilas y las colas

- Las **pilas** son frecuentemente utilizadas en el desarrollo de sistemas informáticos y software en general
 - El sistema de soporte en tiempo de compilación y ejecución de lenguajes como C se utiliza una pila para llevar la cuenta de los parámetros de procedimientos y funciones, variables locales, globales y dinámicas
 - Traducir expresiones aritméticas
 - Cuando se quiere recordar una secuencia de acciones u objetos en el orden inverso del ocurrido
- Con respecto a las **colas**:
 - Representación simulada de eventos dependientes del tiempo, como por ejemplo el funcionamiento de un aeropuerto, controlando partidas y aterrizajes de aviones (cola con prioridad)
 - La CPU asigna prioridades a las distintas tareas que debe ejecutar y las inserta en su cola, para de esta manera realizarlas en el orden correcto (multitareas)
 - Planificación del uso de los distintos recursos del ordenador

