

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

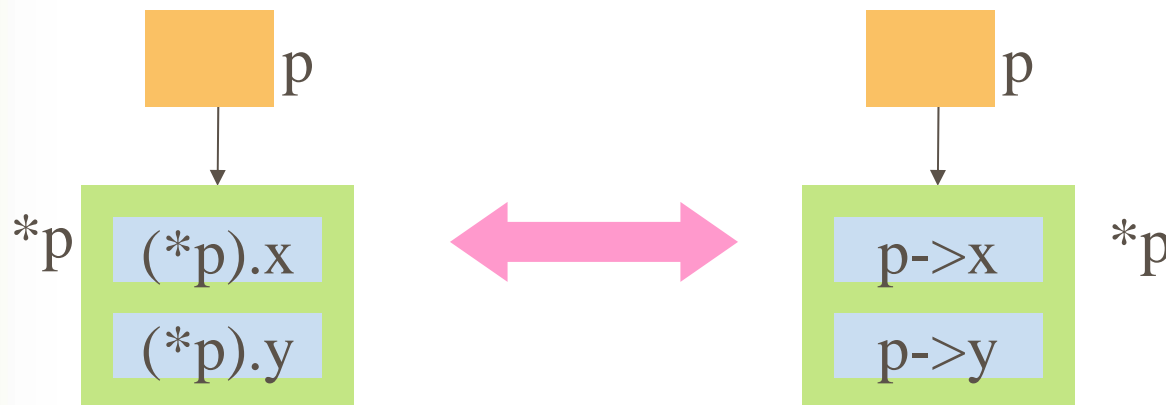
Operadores de estructuras

- 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

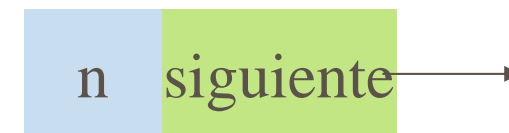
You can see the difference between arrays and lists when you delete items.



Listas

- Una lista de elementos de dicho conjunto es una sucesión finita de elementos del mismo tipo **unidas por punteros**

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



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

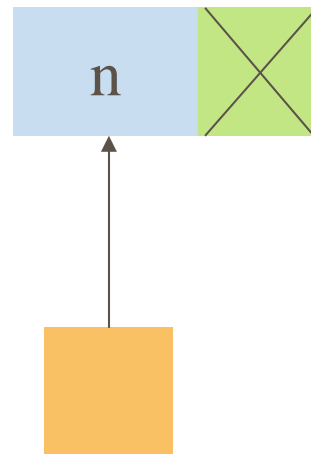
    printf("Elemento a insertar :");
    scanf("%d", &n);

    /* 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");
    }
}
```


Listas. NuevoElemento

- Crea un nuevo elemento struct lista

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



Listas.InsertarDelante

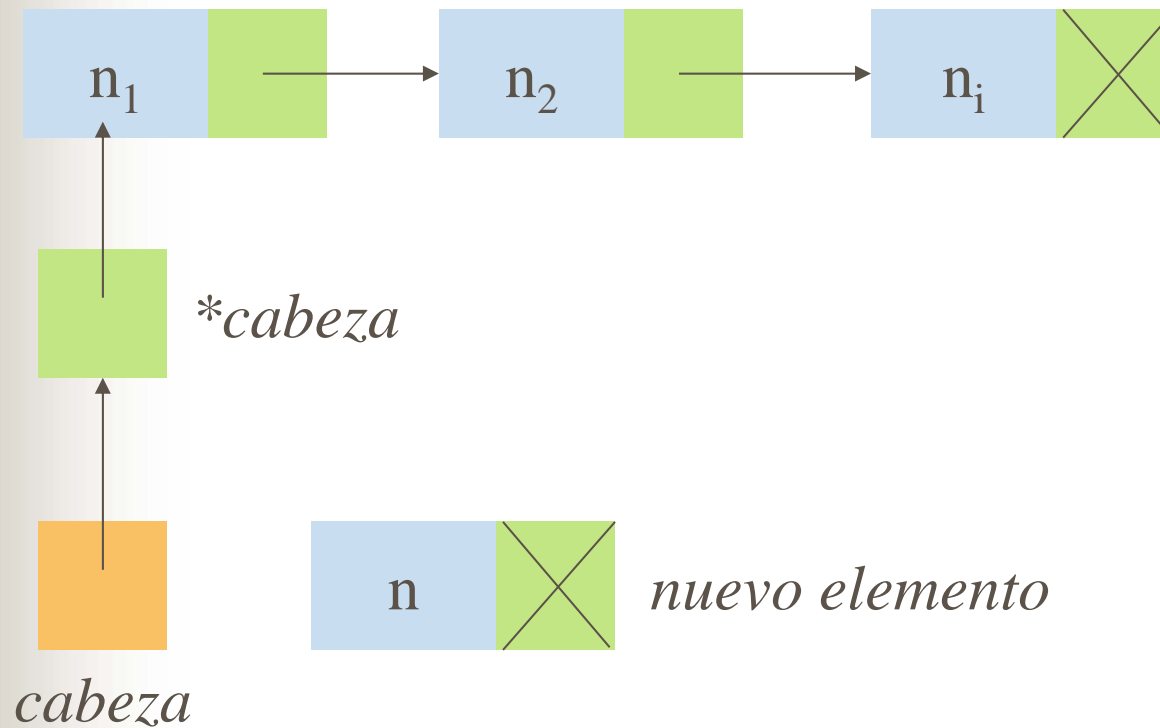
pasamos doble puntero (**)
porque vamos a modificar la
dirección de comienzo de la lista

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

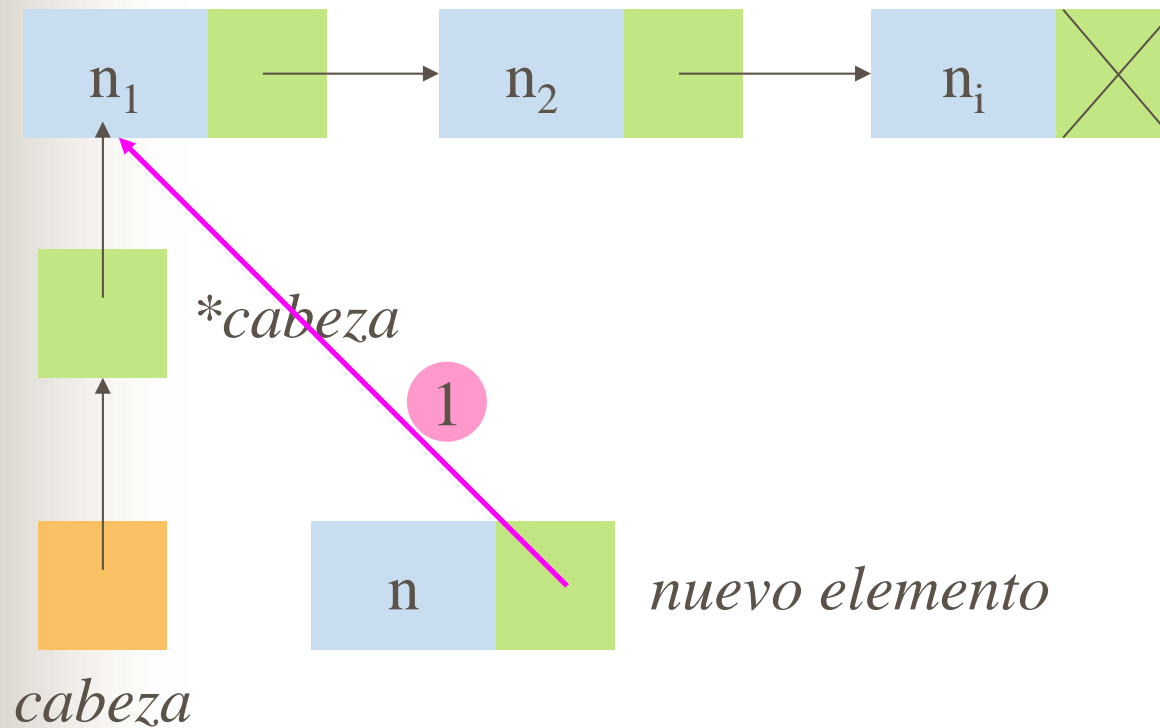
    /* Se reserva espacio para el nuevo elemento */
    nuevo = nuevoElemento();
    nuevo->n = n;

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

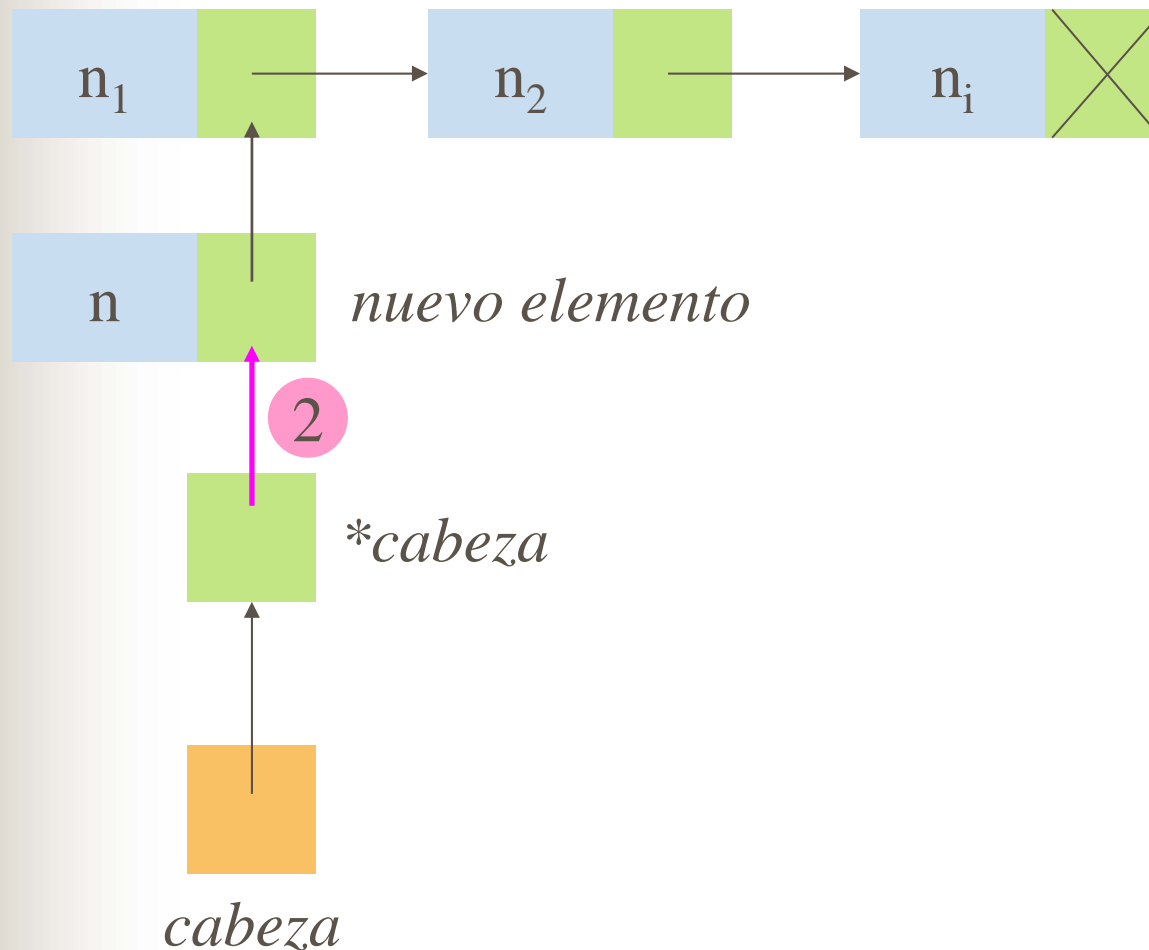
Listas.InsertarDelante



Listas.InsertarDelante



Listas.InsertarDelante



Listas.ImprimirLista

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

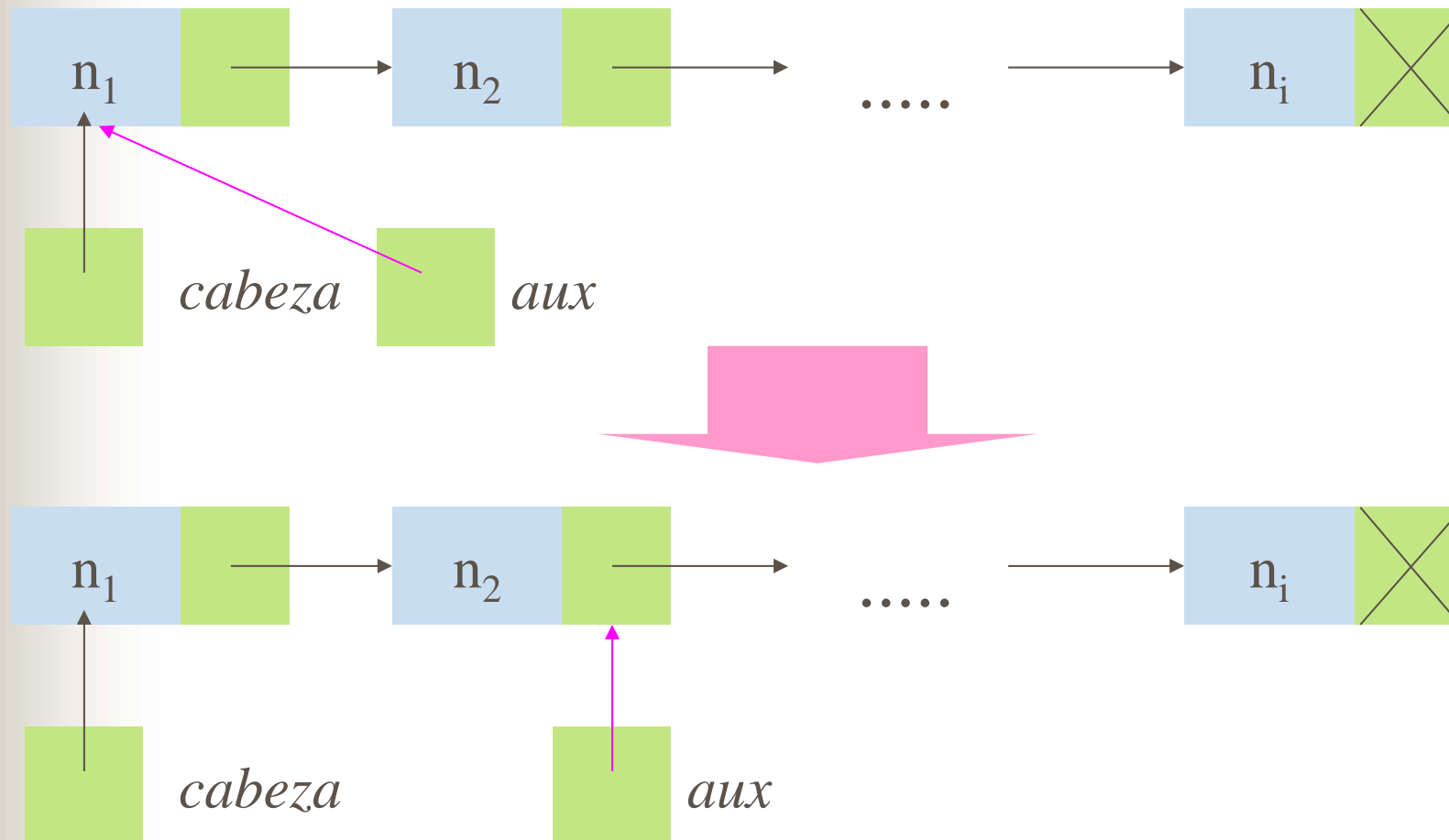
    aux = cabeza;
    while (aux != NULL)
    {
        printf(" %d \n", aux->n);
        aux = aux->sig;
    }
}
```

**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)
    {
        recorrerListaInverso(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

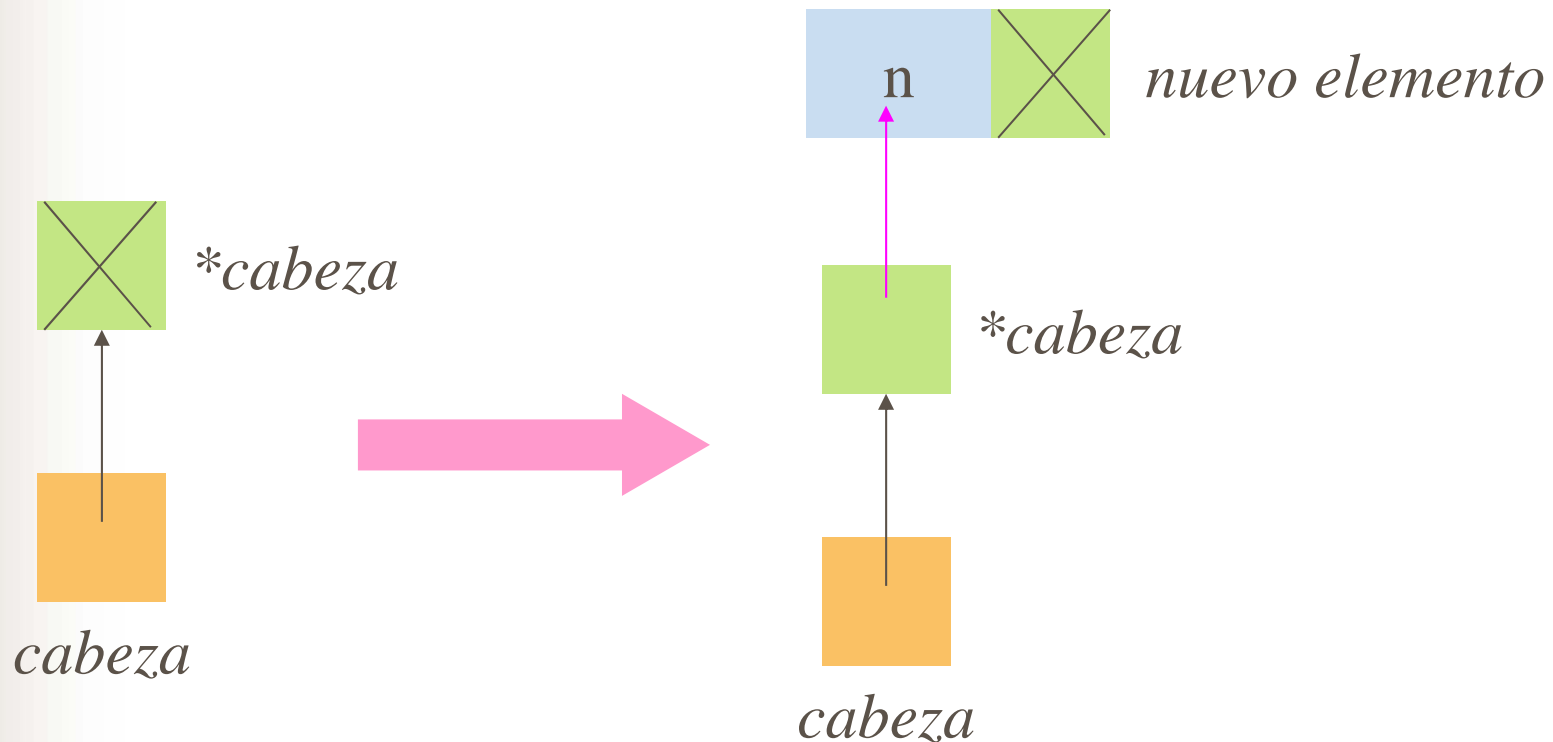
Listas.InsertarDetras

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

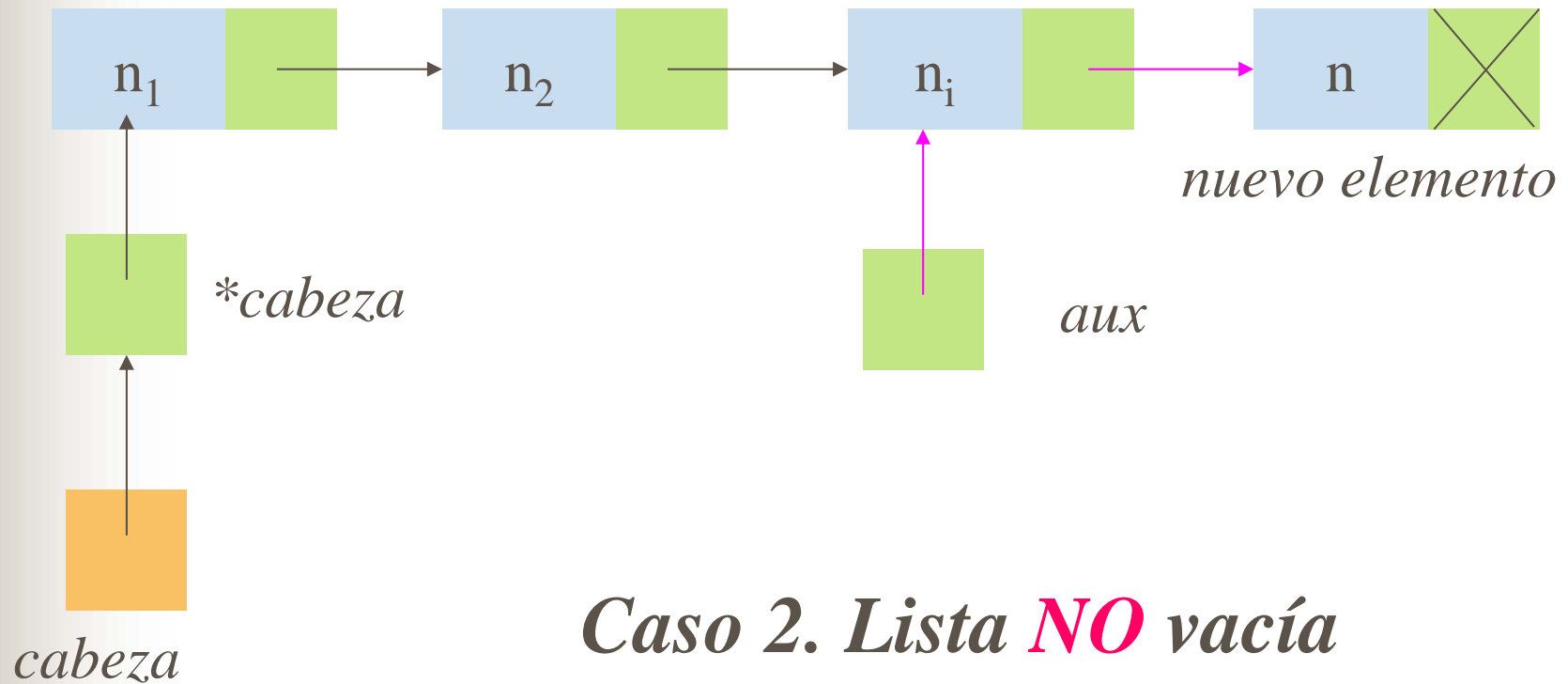
*Si utilizáramos aux!=NULL no nos quedaríamos con un puntero al último elemento,
sino al último puntero a NULL*

Listas.InsertarDetras

Caso 1. Lista vacía



Listas.InsertarDetras



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

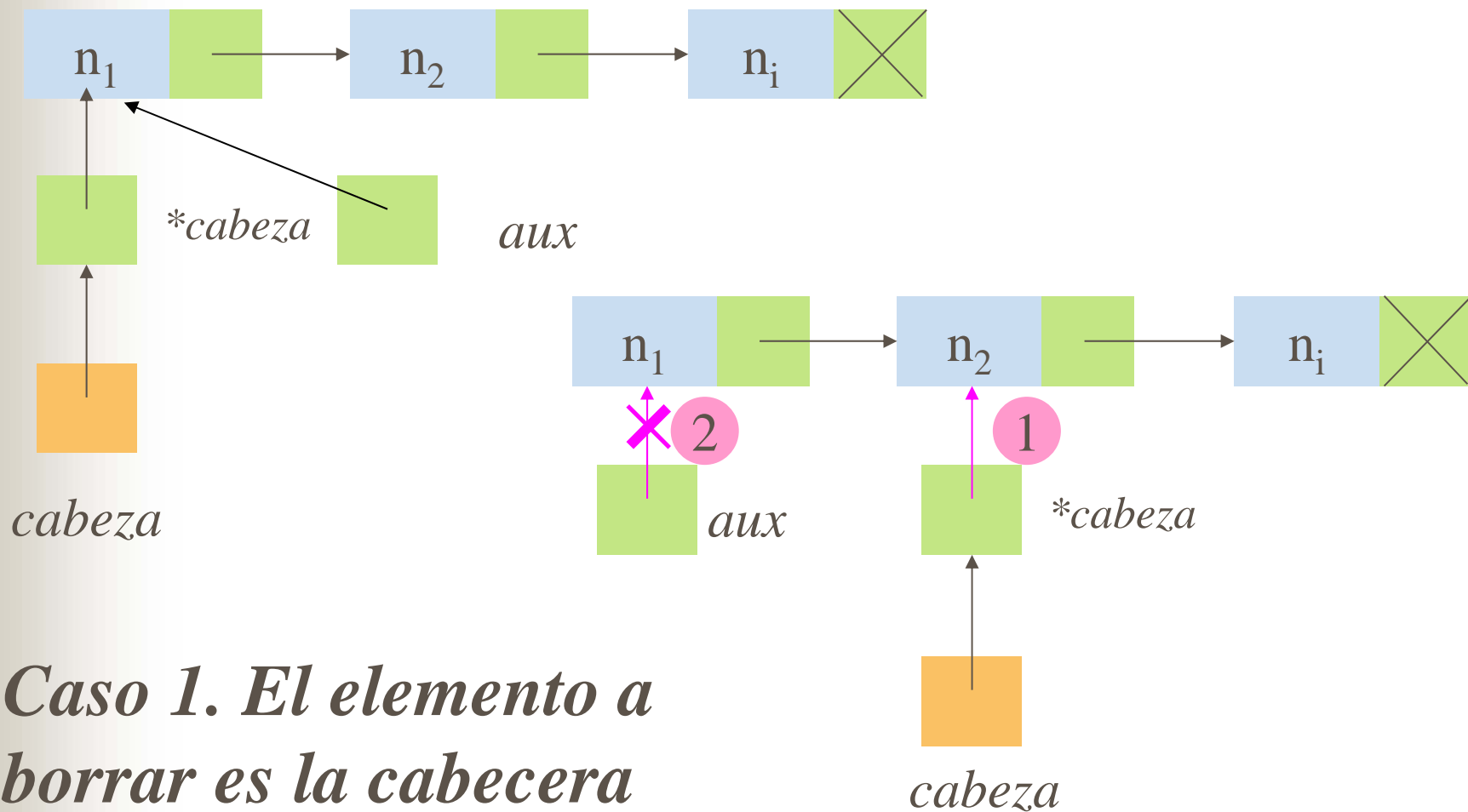
```

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 */
}
}

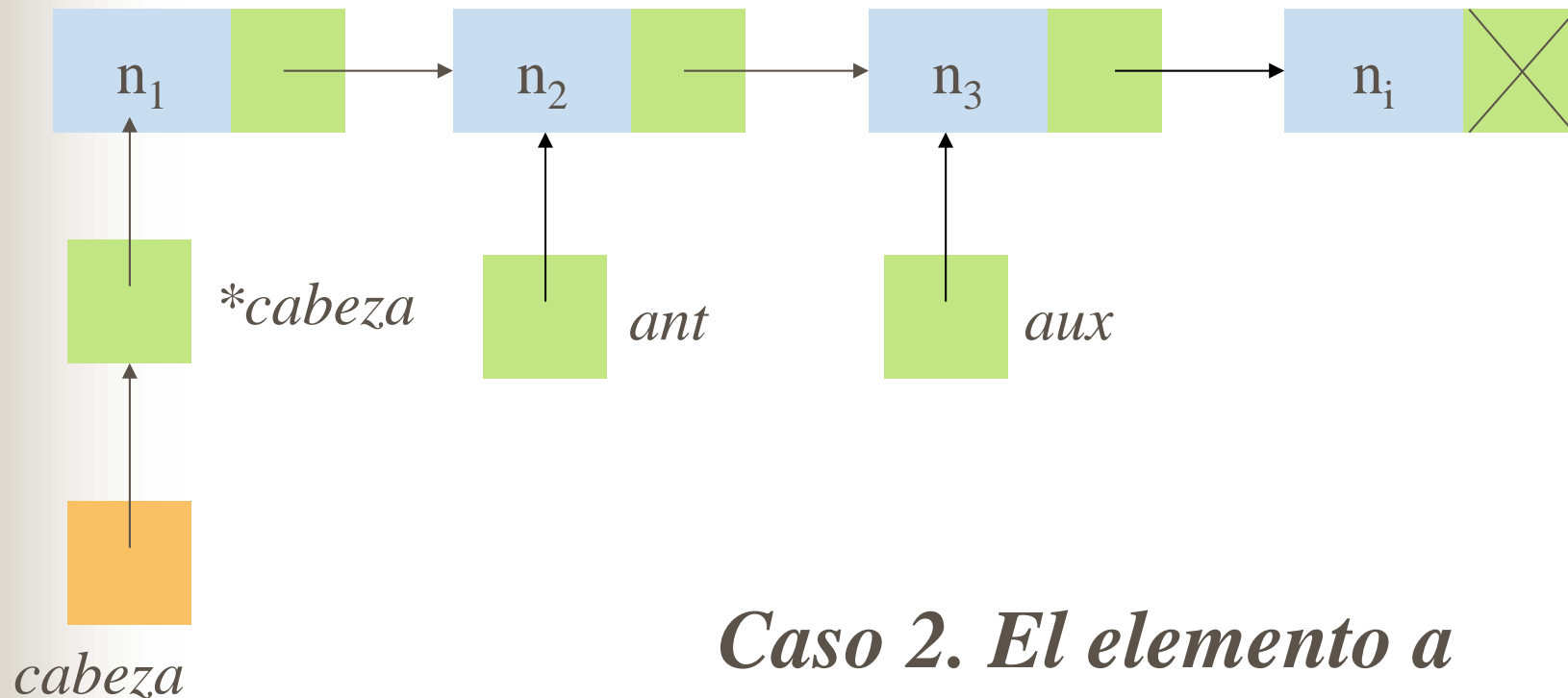
```

Listas.BorrarElemento



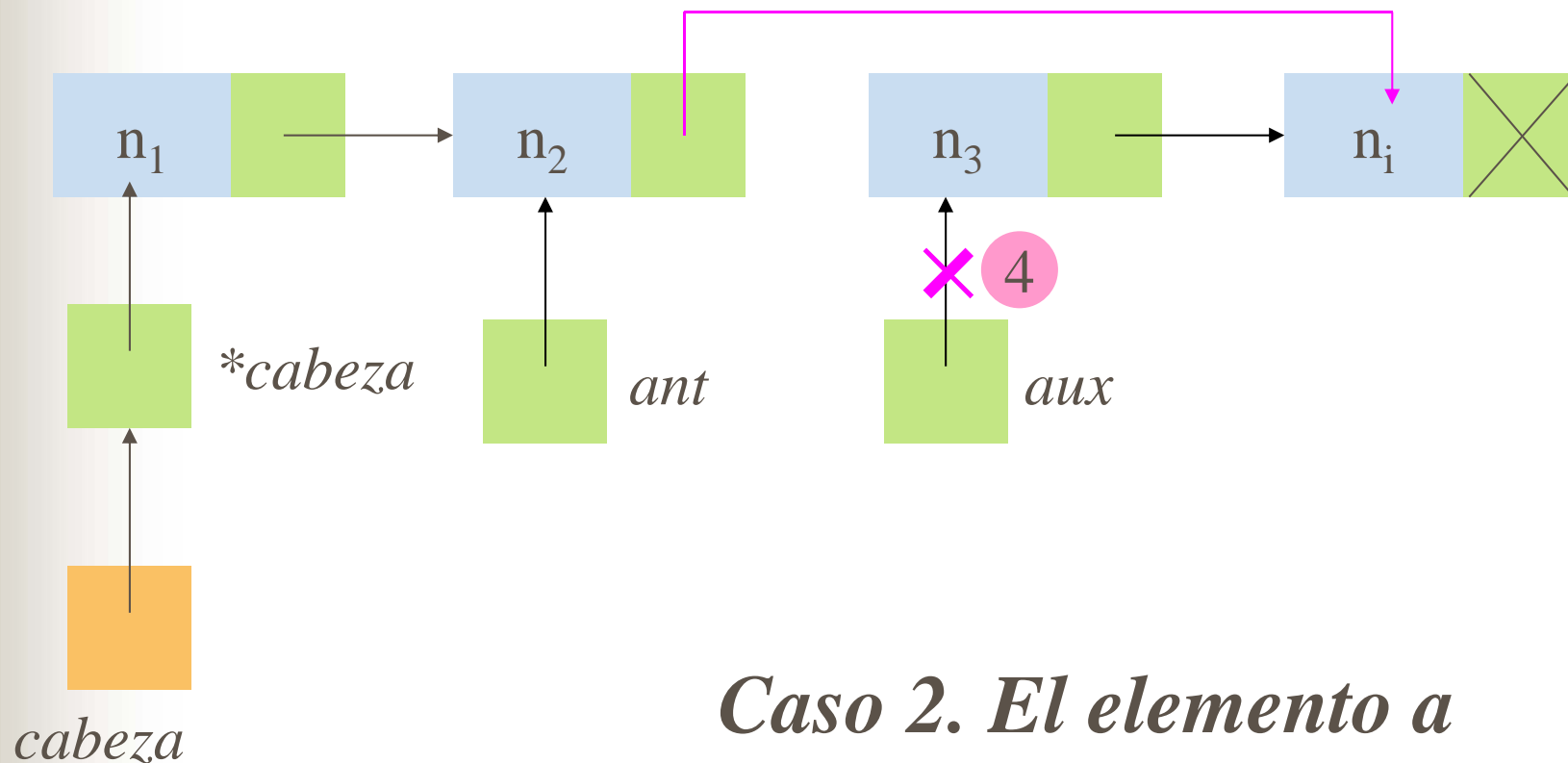
Caso 1. El elemento a borrar es la cabecera

Listas.BorrarElemento



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

Listas.BorrarElemento



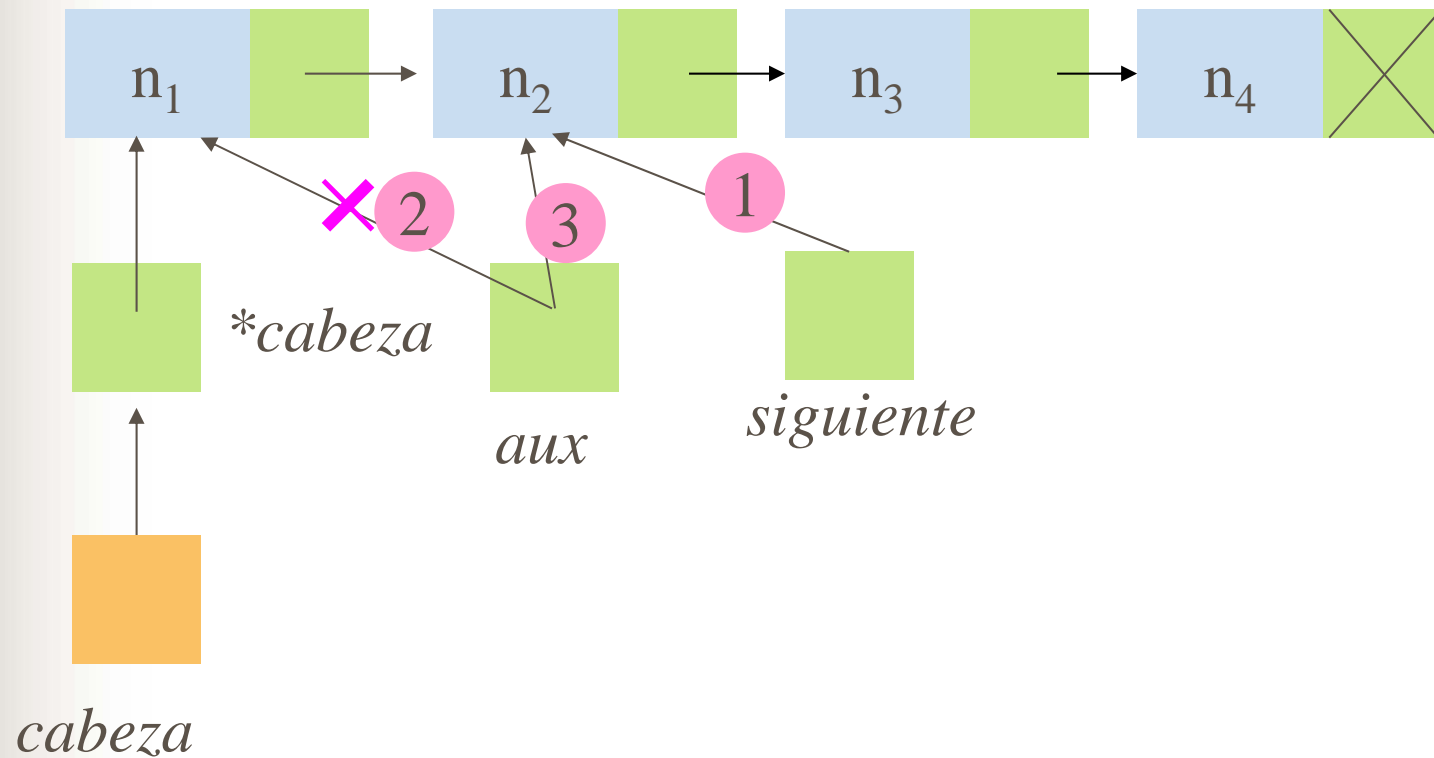
*Caso 2. El elemento a borrar **NO** es la cabecera*

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



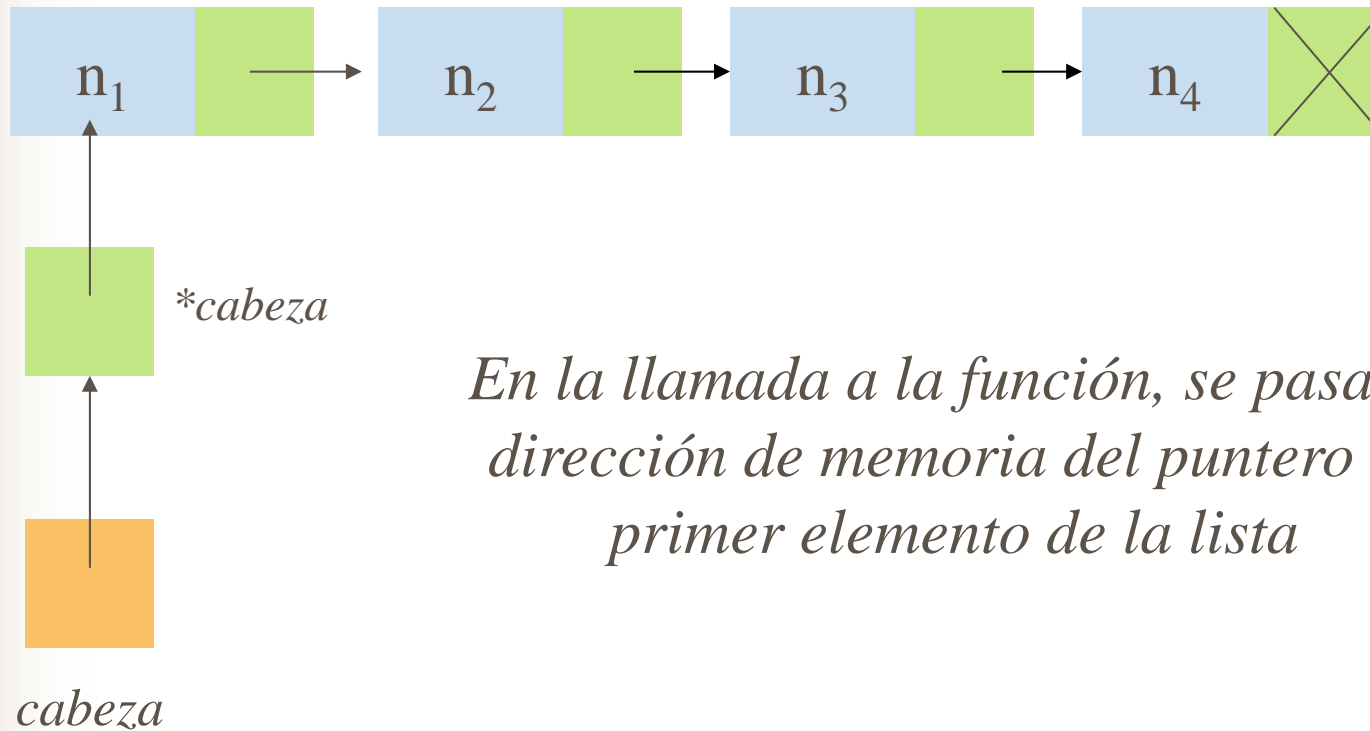
Listas.BorrarElementoRecursivo

```
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
    }
}
```

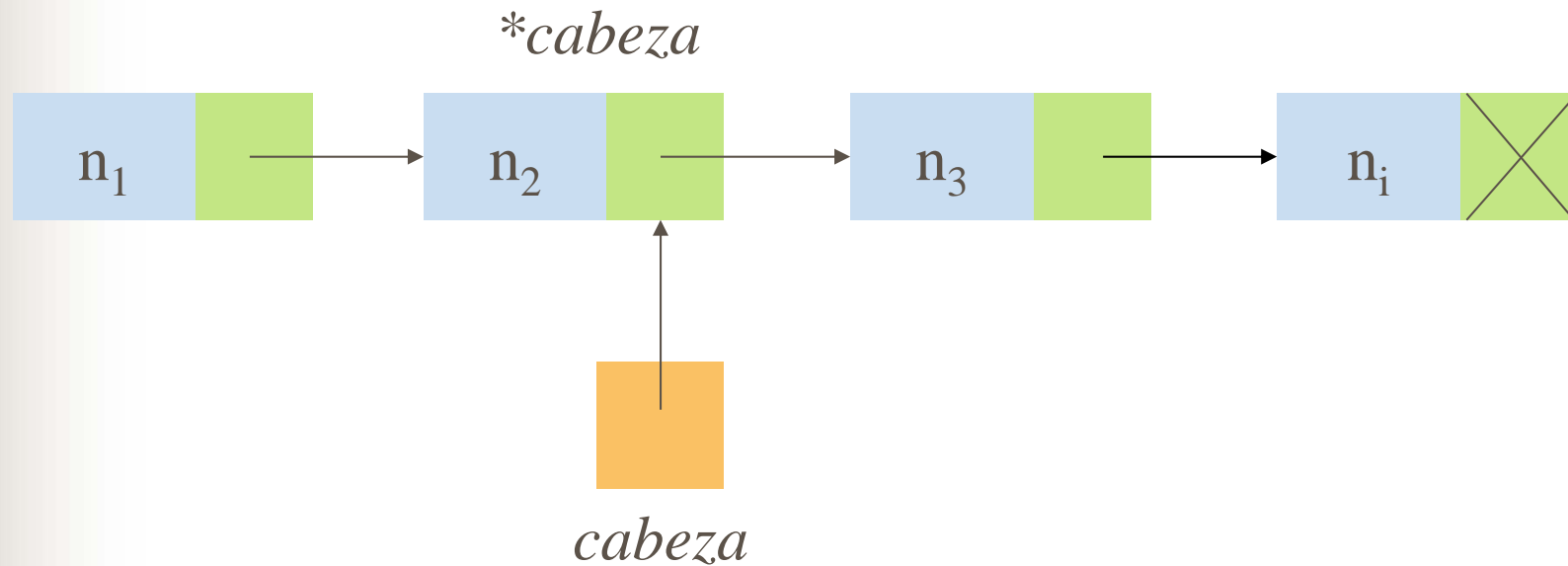
Se presupone que el elemento está en la lista

Listas.BorrarElementoRecurativo



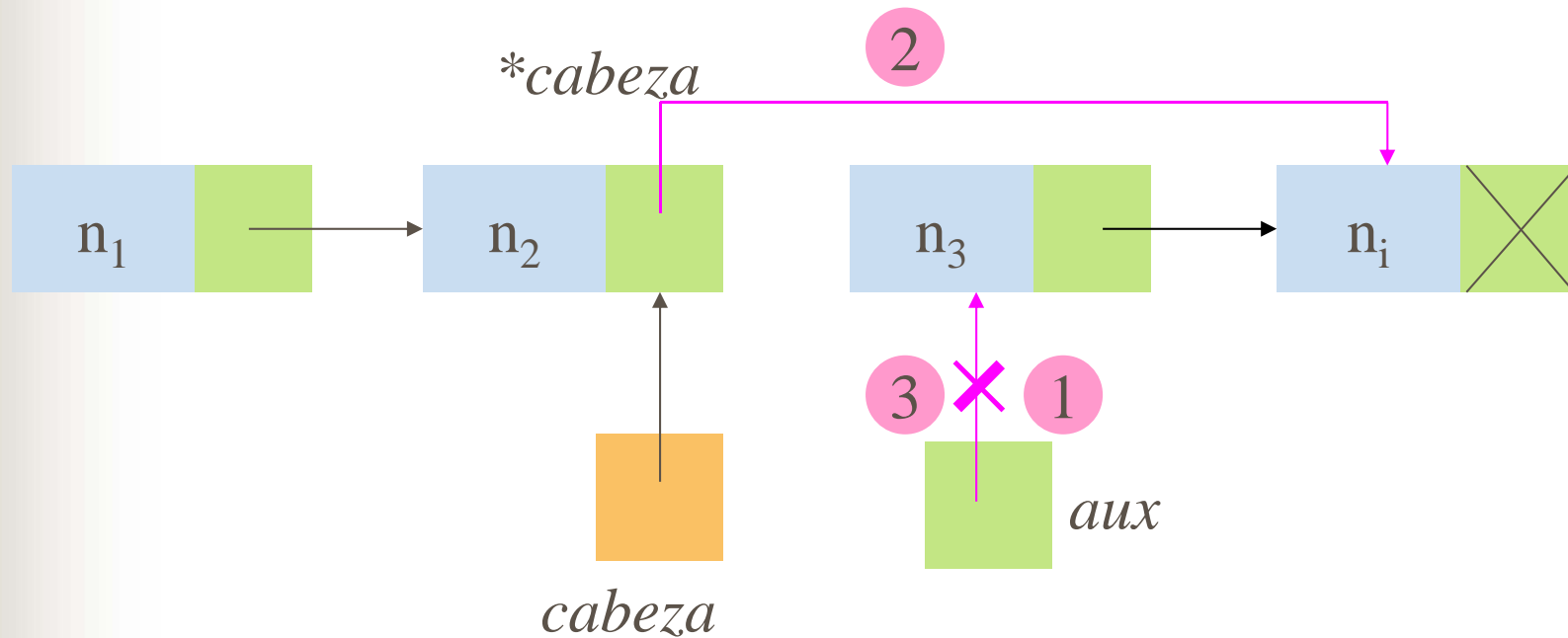
En la llamada a la función, se pasa la dirección de memoria del puntero al primer elemento de la lista

Listas.BorrarElementoRecursivo



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

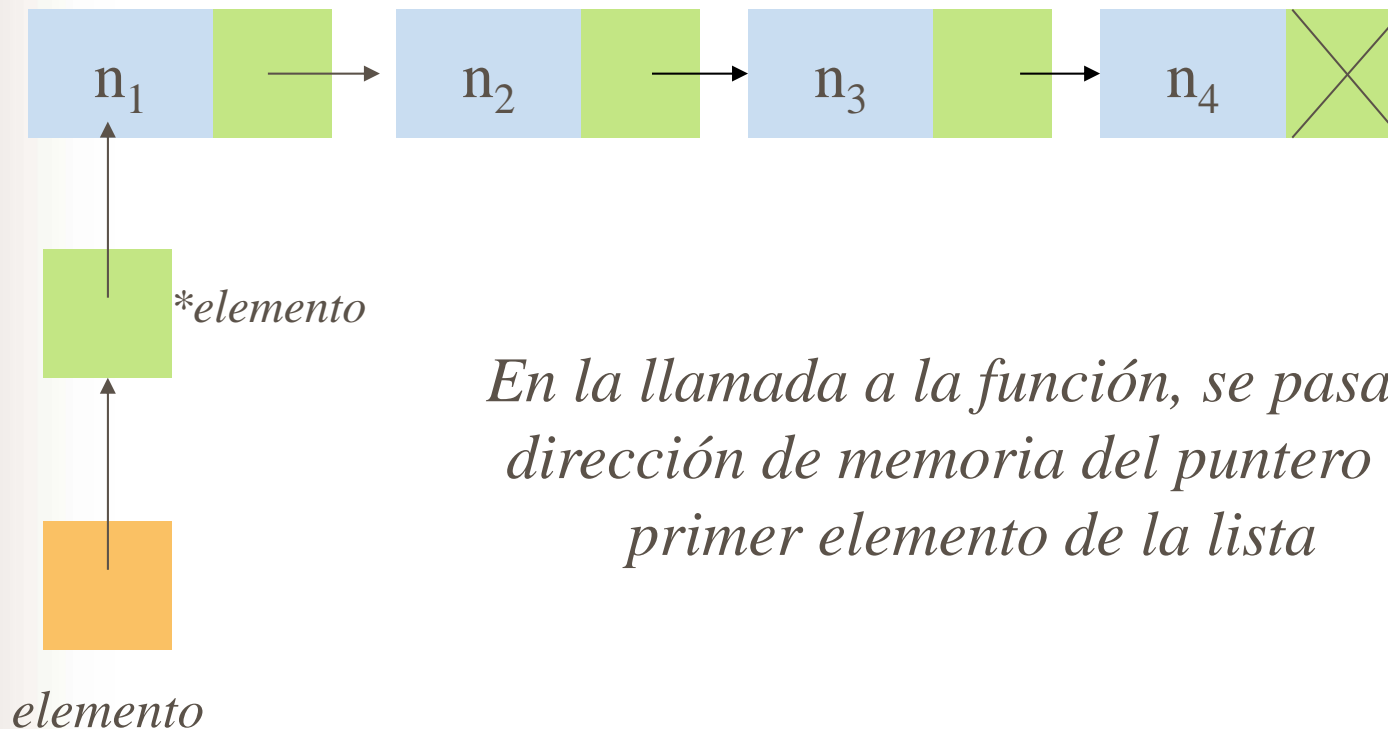
Listas.BorrarElementoRecursivo



Listas.BorrarListaRecursiva

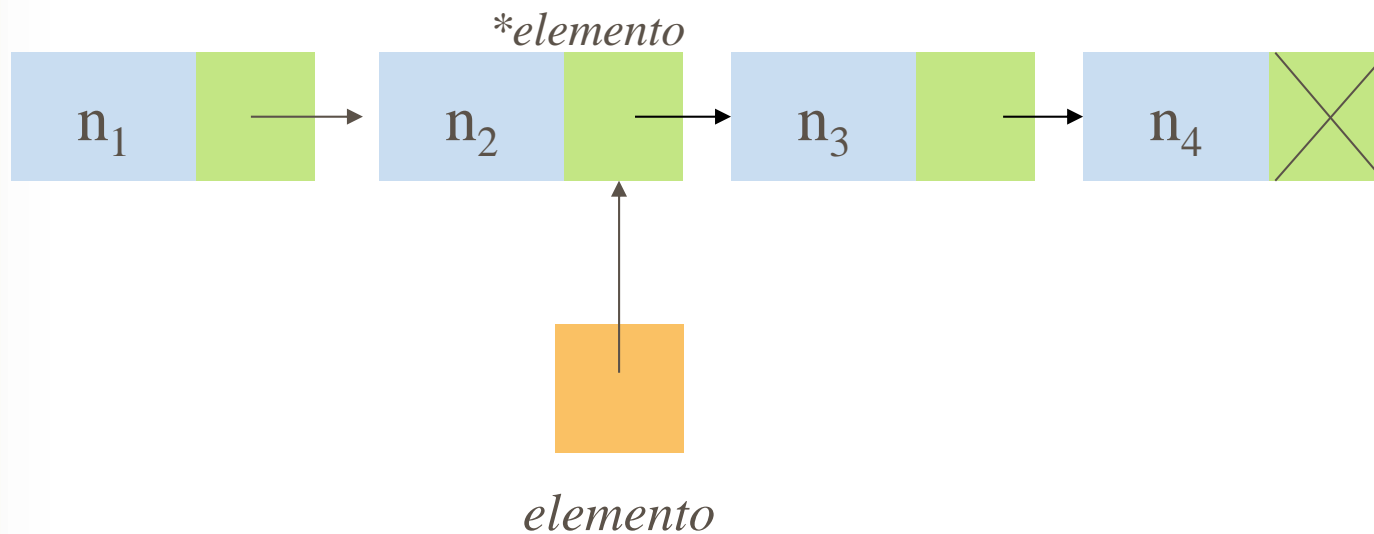
```
void borrarListaRecursiva(struct lista **elemento)
{
    if (*elemento != NULL)
    {
        borrarListaRecursiva(&((*elemento)->sig));
        free(*elemento);
        *elemento = NULL; //Fin de lista o lista vacia
    }
}
```

Listas.BorrarListaRecursiva



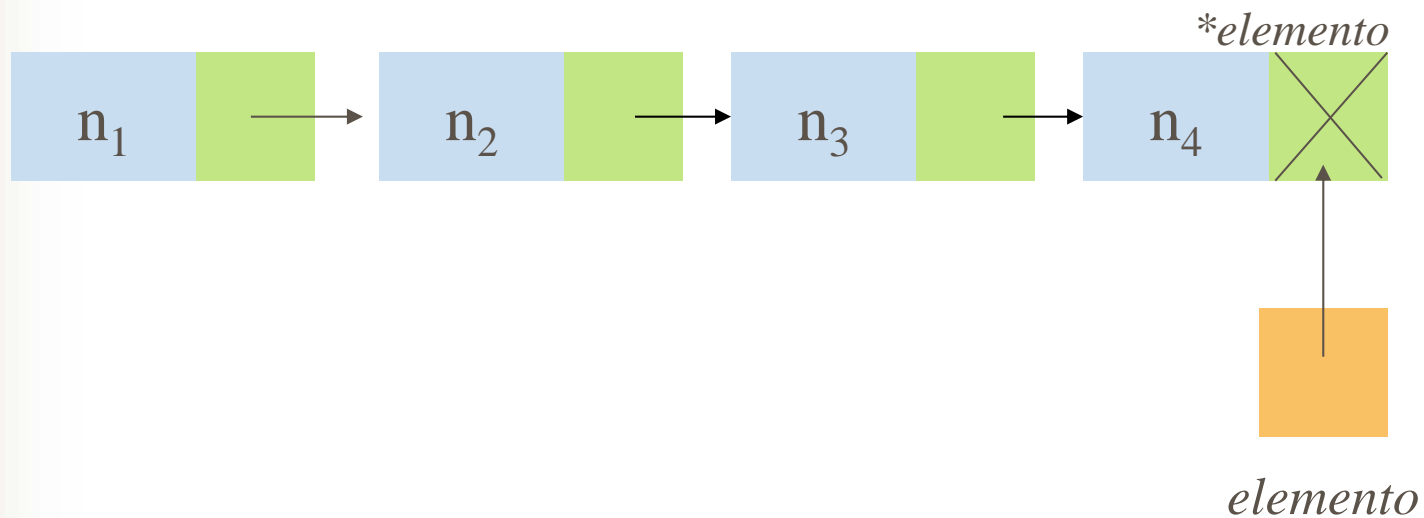
En la llamada a la función, se pasa la dirección de memoria del puntero al primer elemento de la lista

Listas.BorrarListaRecursiva



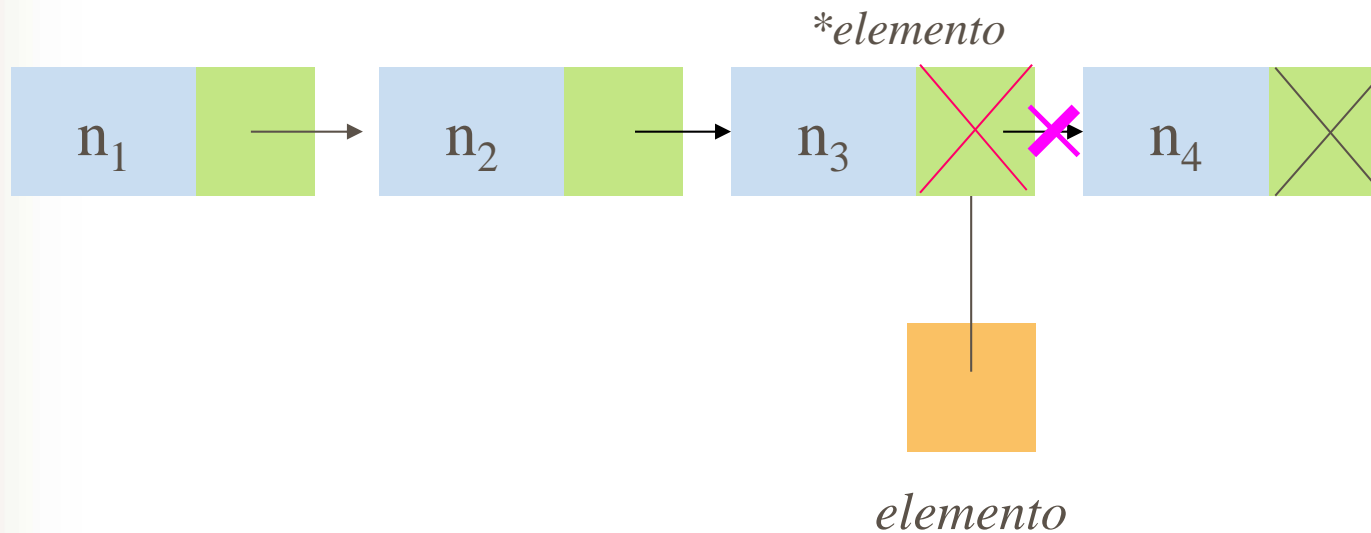
*En las llamadas sucesivas, al hacer $\&((\text{*elemento}) \rightarrow \text{siguiente})$ pasamos la dirección de memoria del puntero $(\text{*elemento}) \rightarrow \text{siguiente}$*

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;

    if (*cabeza == NULL) /* lista vacía */
    {
        *cabeza = nuevo; /* la cabeza será el nuevo elemento */
        (*cabeza)->sig = NULL; /*condición de ultimo de la lista */
    }
}
```

Listas.InsertarOrden

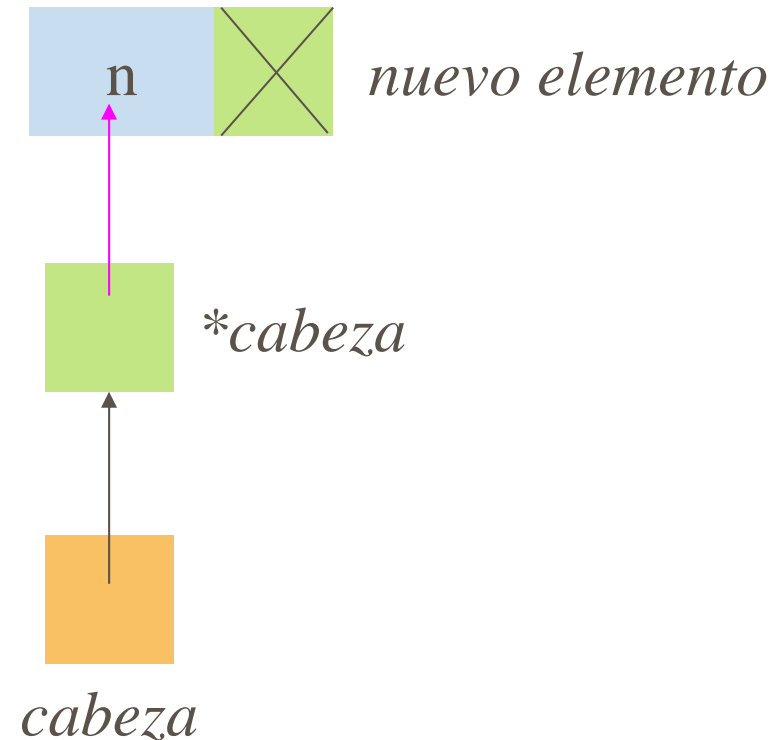
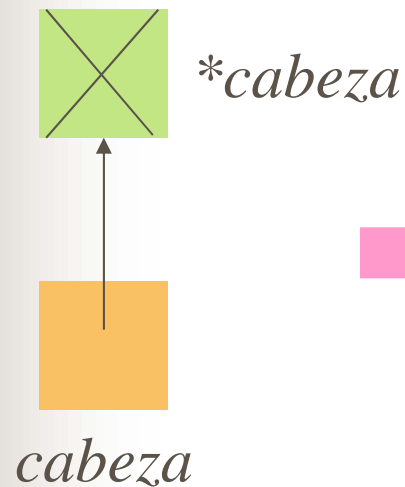
```

else{ /* lista no vacía */
    aux = *cabeza;
    if ( aux->n > n){ /* Se inserta delante de la cabeza */
1 nuevo->sig = *cabeza; /*siguiente a nuevo será la cabeza */
2 *cabeza = nuevo; /* La nueva cabeza será el nuevo elemento */
    }
    else{ /* busqueda de la posicion de insercion*/
        while (aux != NULL && encontrado == 0){
            if (aux->n > n) /*posicion de insercion encontrada*/
            {encontrado = 1;}
            else{ /* se actualizan los valores de aux y ant */
                ant = aux;
                aux = aux->sig;
            }
        }//while
        nuevo->sig = aux; 3
        ant->sig = nuevo; 4
    }//else
}

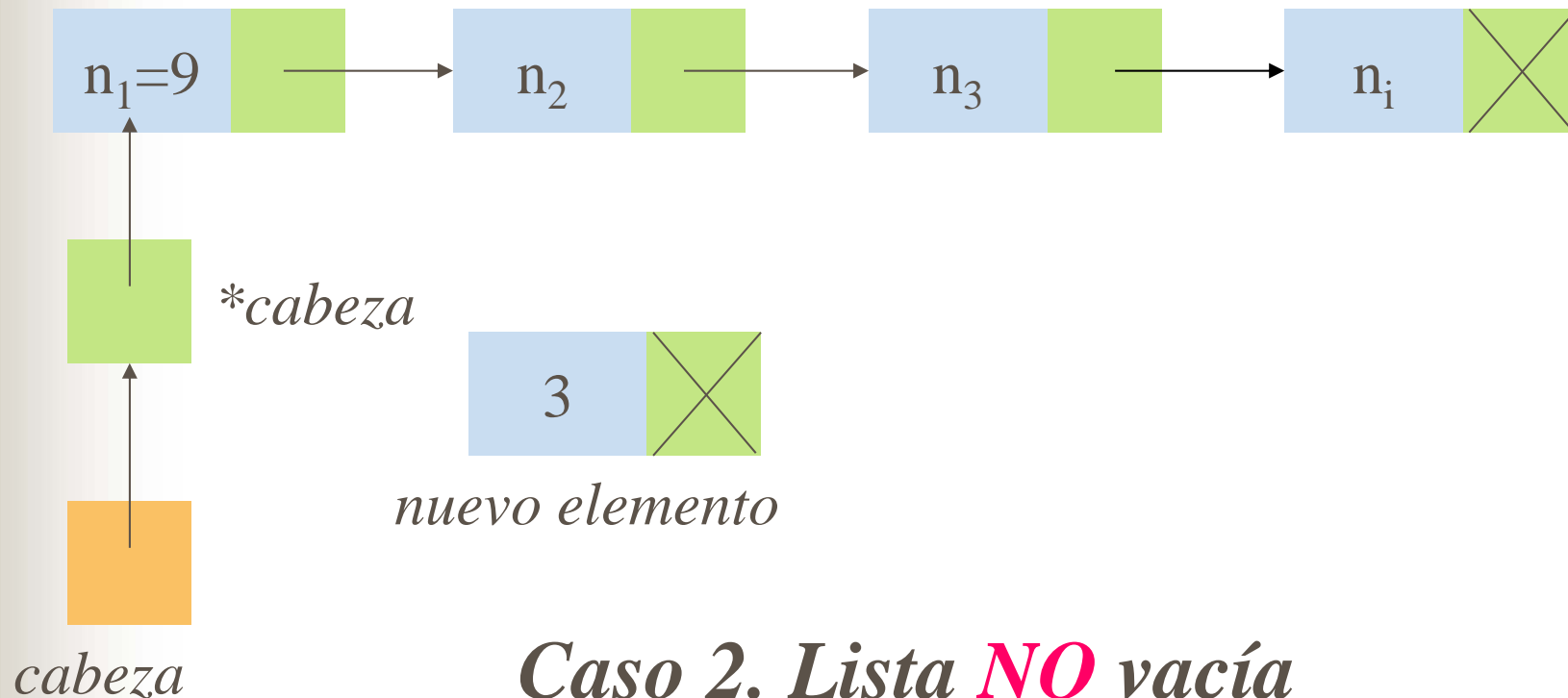
```


Listas.InsertarOrden

Caso 1. Lista vacía

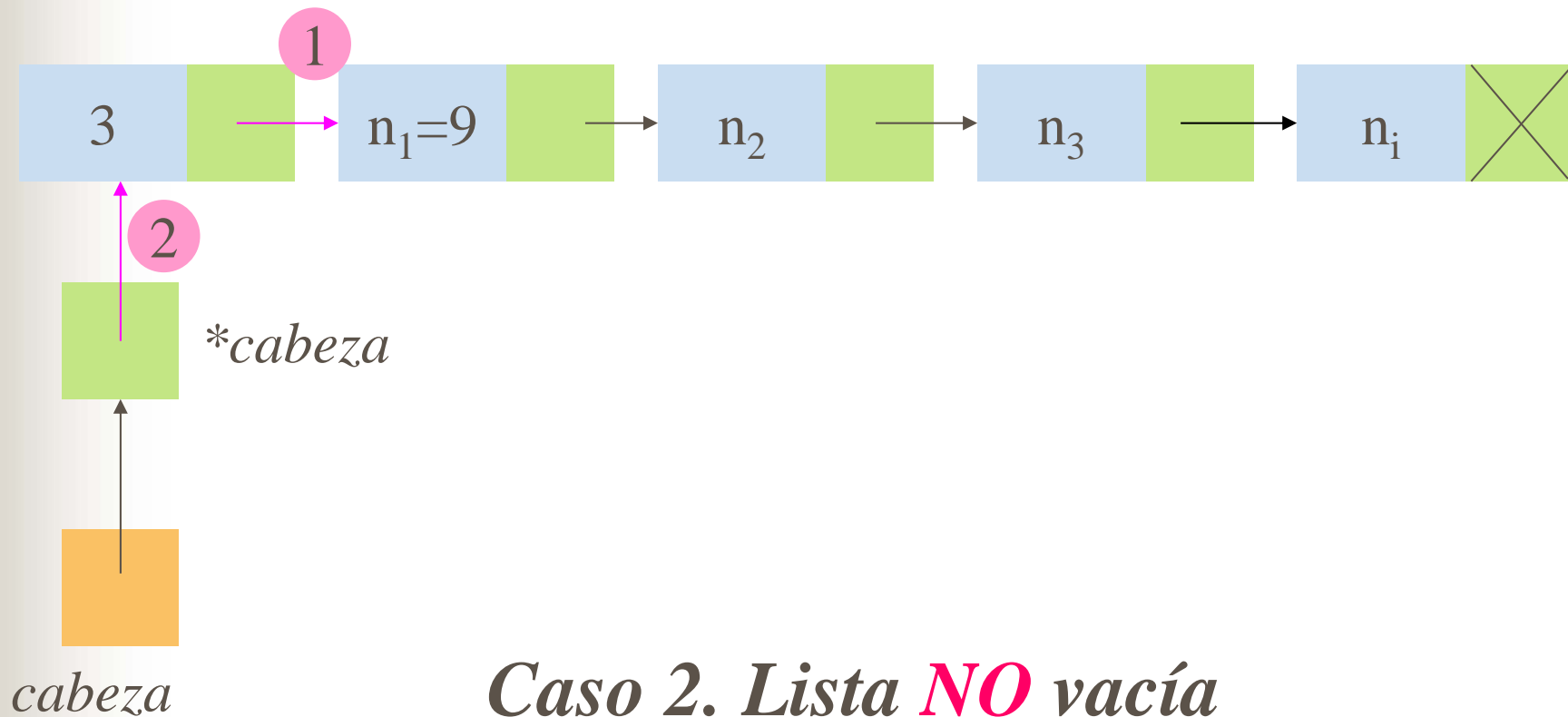


Listas.InsertarOrden



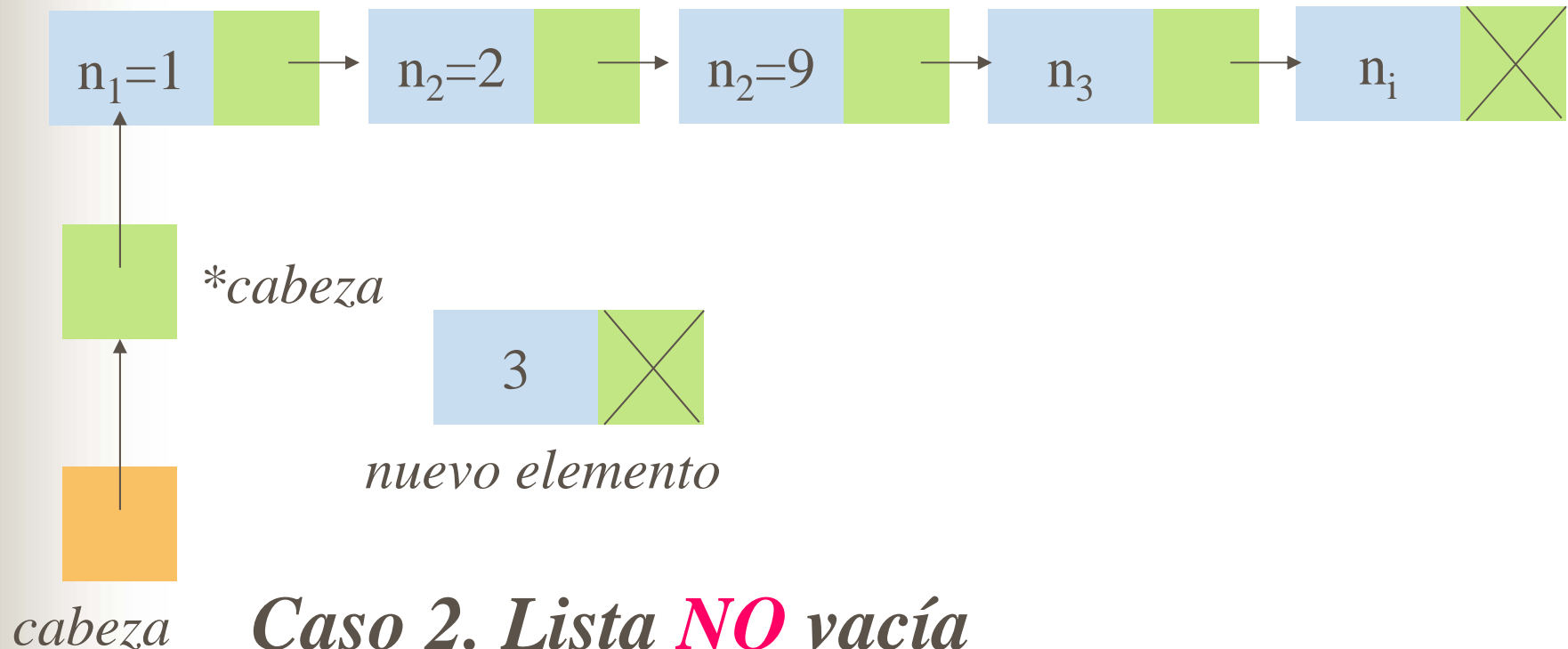
Caso 2. Lista *NO* vacía
2.1. Inserción en la cabeza

Listas.InsertarOrden



*Caso 2. Lista **NO** vacía
2.1. Inserción en la cabeza*

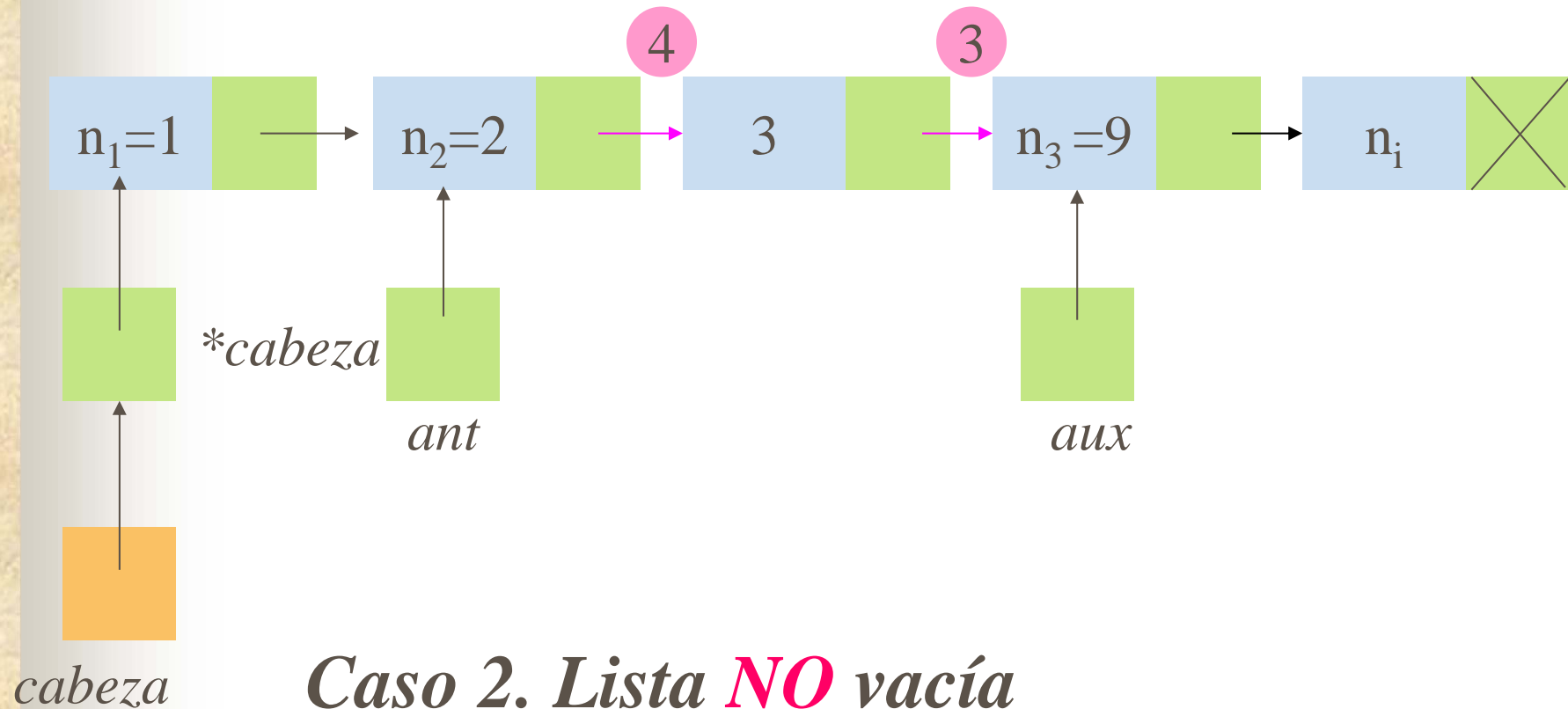
Listas.InsertarOrden



Caso 2. Lista *NO* vacía

2.2. Inserción en el centro de la lista

Listas.InsertarOrden



Caso 2. Lista *NO* vacía

2.2. Inserción en el centro de la lista

Listas.InsertarOrdenRecursivo

```
void insertarOrdenRecursivo(struct lista **cabeza,
    int n)
{
    struct lista *nuevo = NULL; /*nuevo elemento */
    if (*cabeza == NULL) /* vacia o mayor que todos */
    {
        nuevo = nuevoElemento();
        nuevo->n = n;
        nuevo->sig = NULL;
        (*cabeza) = nuevo; 1
    }
}
```

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

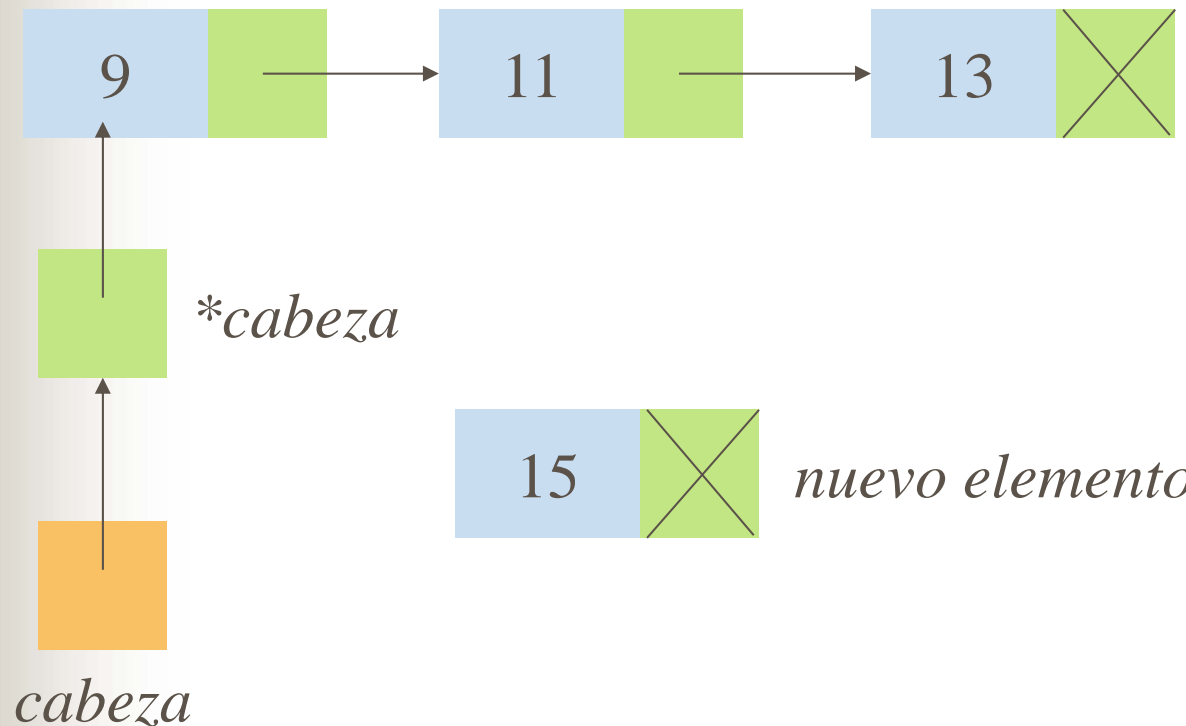
Listas.InsertarOrdenRecursivo

```

else
{
    if ((*cabeza)->n > n)
    {
        nuevo = nuevoElemento();
        nuevo->n = n;
        nuevo->sig = (*cabeza); 2
        *cabeza = nuevo; 3
    }
    else
    {
        insertarOrdenRecursivo( &((*cabeza)->sig), n);
    }
}
}

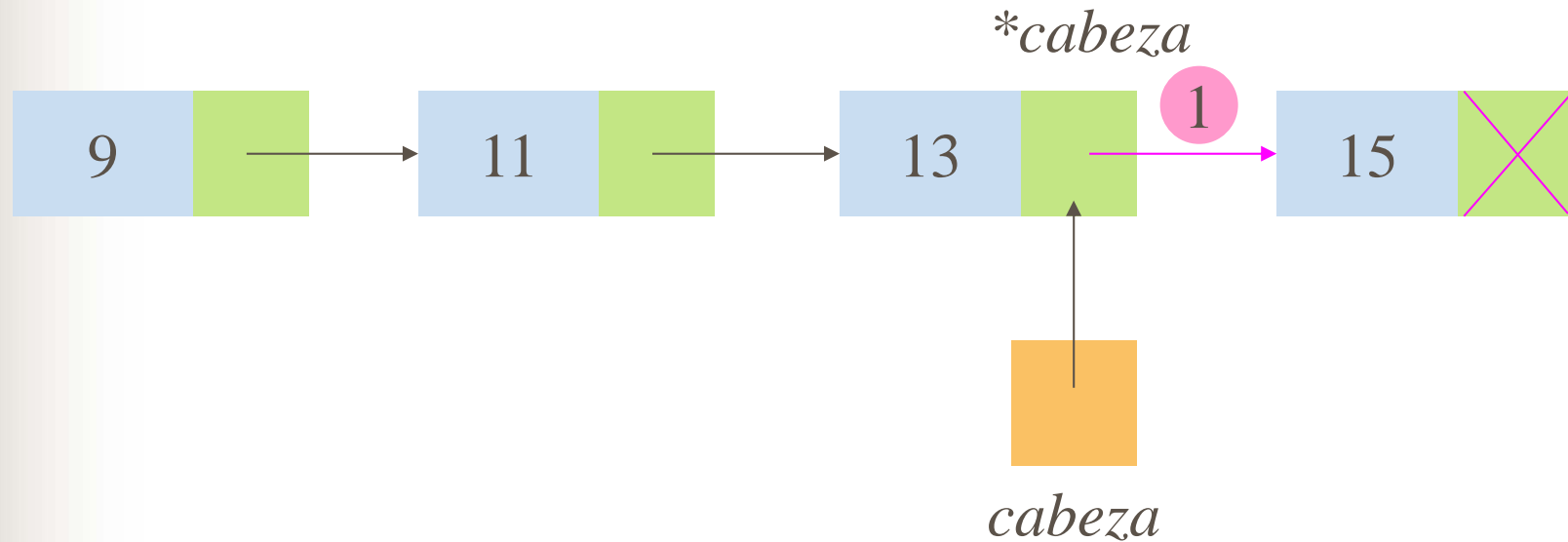
```

Listas.InsertarOrdenRecursivo



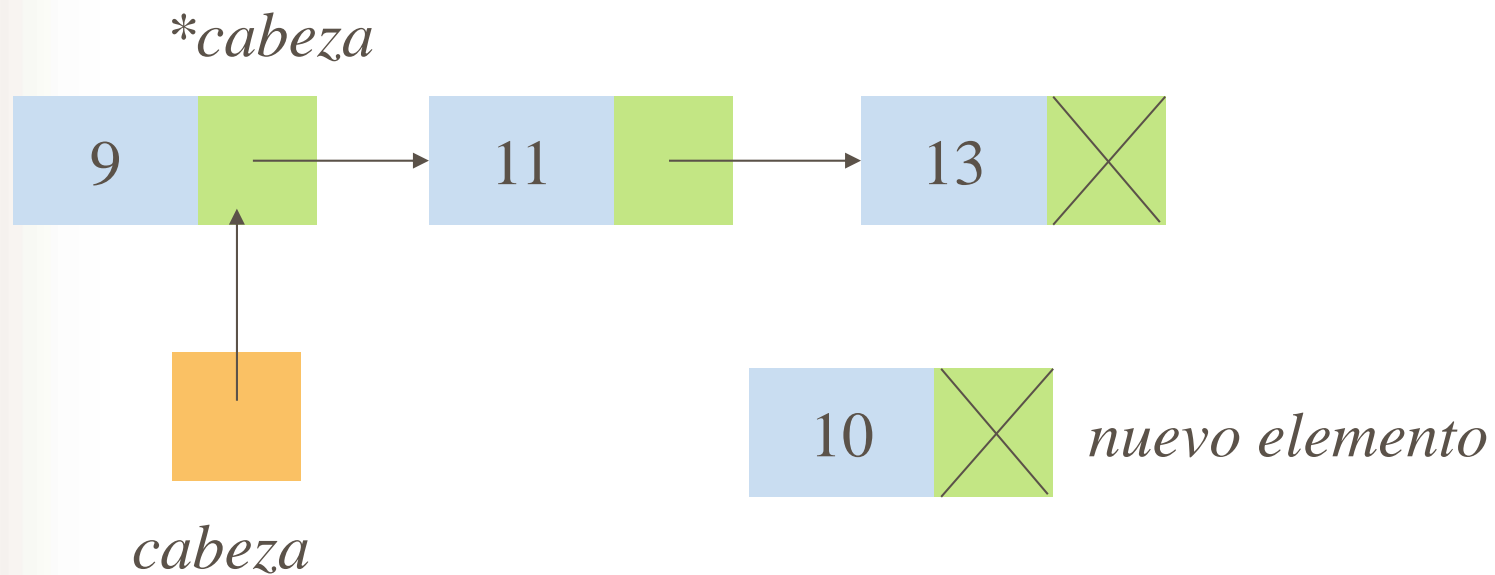
Caso 1. Lista vacía o mayor elemento

Listas.InsertarOrdenRecursivo



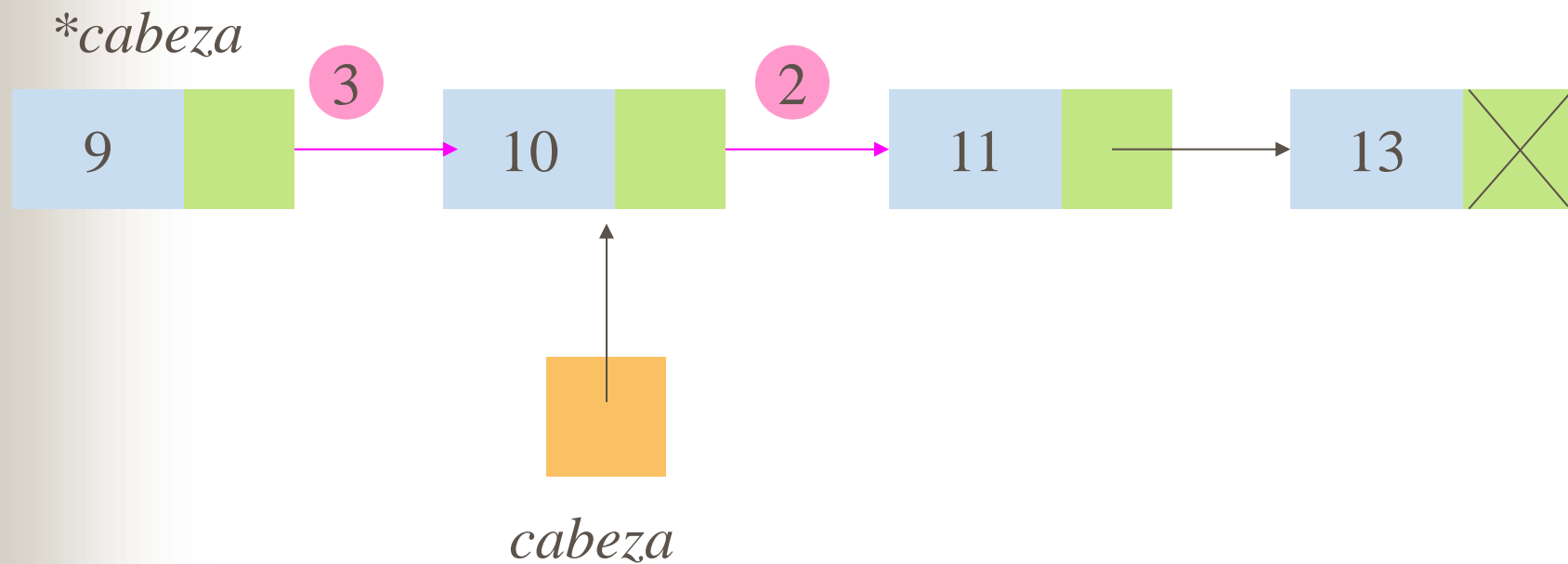
Caso 1. Lista vacía o mayor elemento

Listas.InsertarOrdenRecursivo



Caso 2. Inserción en el centro

Listas.InsertarOrdenRecursivo



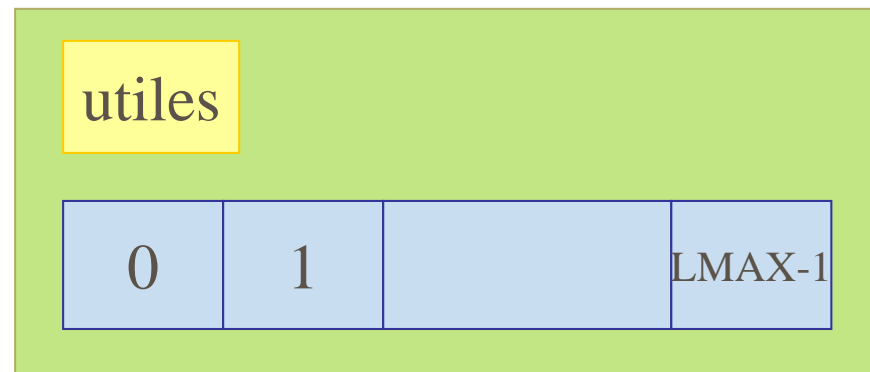
Caso 2. Inserción en el centro

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];
};
```



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

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

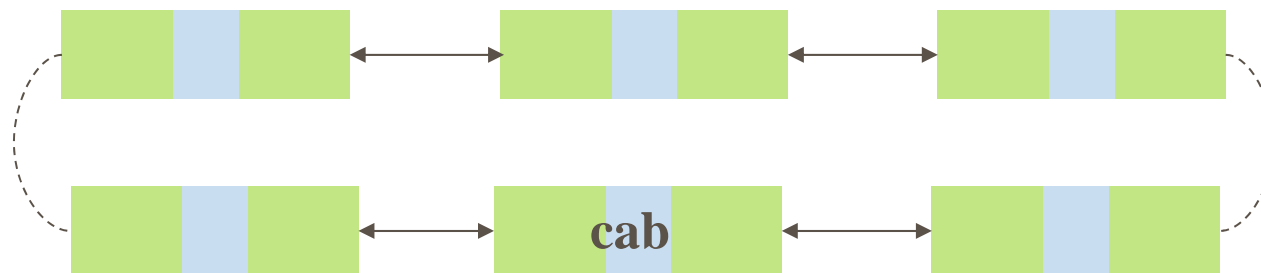
```
struct lista{
    int n;
    struct lista *sig, * ant;
};
```



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

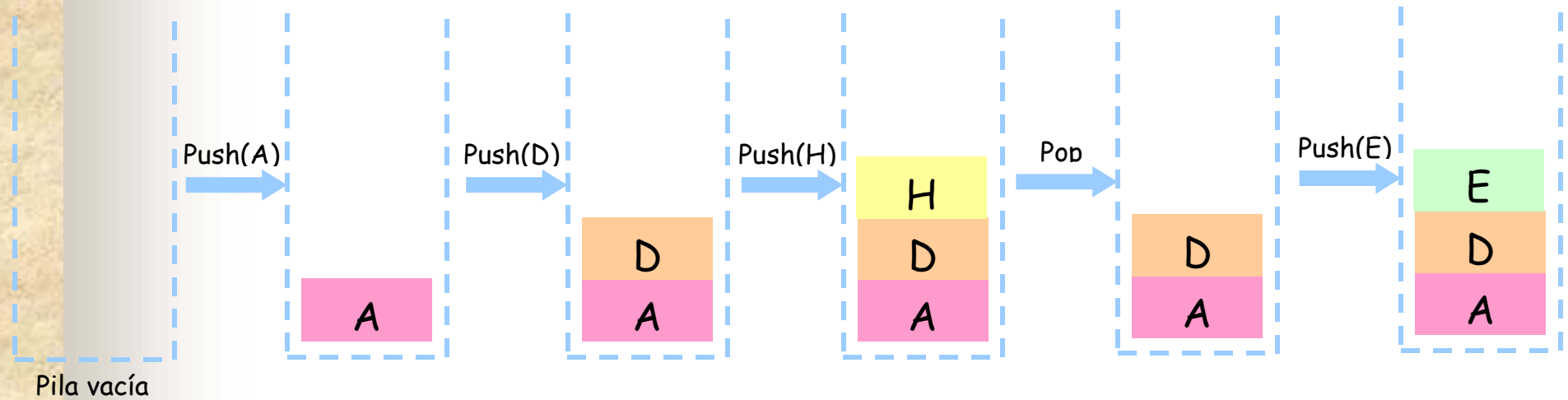


Lista circular

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*)

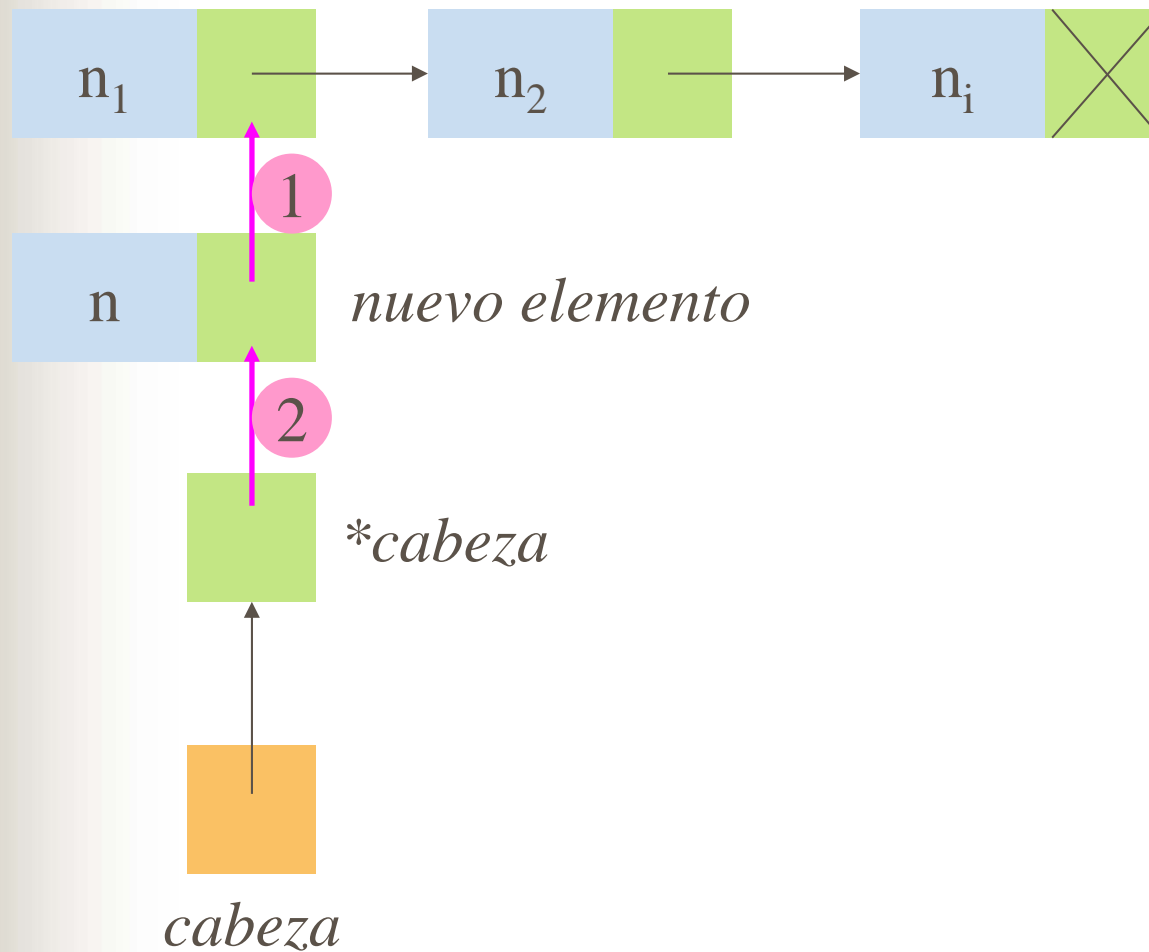
```
void apilar(struct pila **cabeza, char
    *nombre)
{
    struct pila *nuevo = NULL;

    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*)

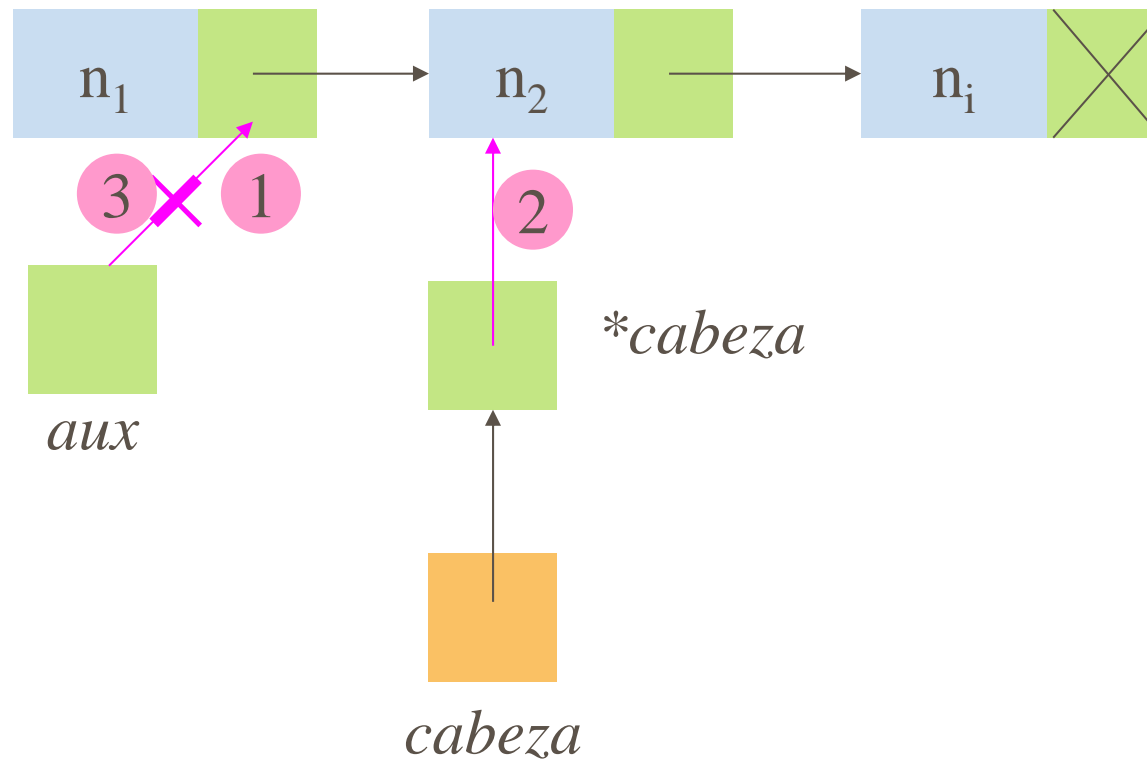
```
void desapilar(struct pila **cabeza, char *nombre)
{
    struct pila *aux1;

    aux = *cabeza; 1
    strcpy(nombre, (*cabeza)->nombre);
    *cabeza = aux1->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*)



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



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

```

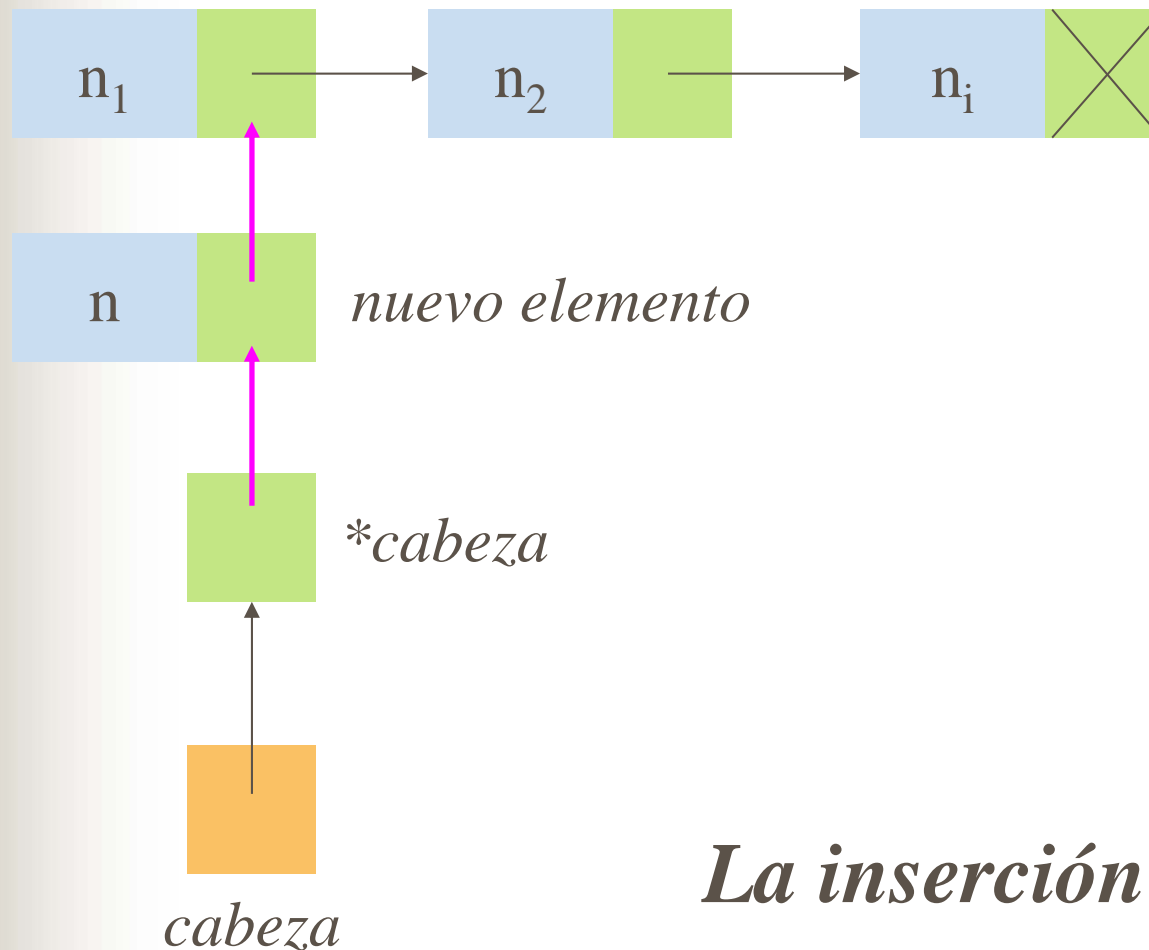
Colas.InsertaCola

```
void insertarCola(struct cola **cabeza, int n)
{
    struct cola *nuevo = NULL;
    nuevo = nuevoElemento();

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

Es una inserción por
delante en una lista!

Colas.InsertaCola



La inserción es delante

Colas.ExtraerCola

```
int extraerCola(struct cola **cabeza)
{
    struct cola *aux = NULL;
    struct cola *ant = NULL;
    int n;
    if (((*cabeza)->sig) == NULL) /* Hay un
        solo elemento */
    {
        n = (*cabeza)->n;
        free(*cabeza);
        *cabeza = NULL;
        return n;
    }
}
```

En la cola debe haber
al menos un elemento

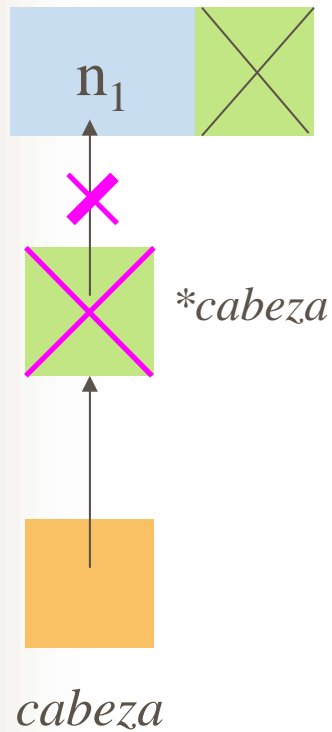
Colas.ExtraerCola

```

else{
    aux = *cabeza;
    while(aux->sig != NULL)
    {
        ant = aux;
        aux = aux->sig;
    }
    n = aux->n;
    free(aux); // free (ant->sig) /* borrado */
    ant->sig = NULL; /*fin de lista*/
    return n;
}
}

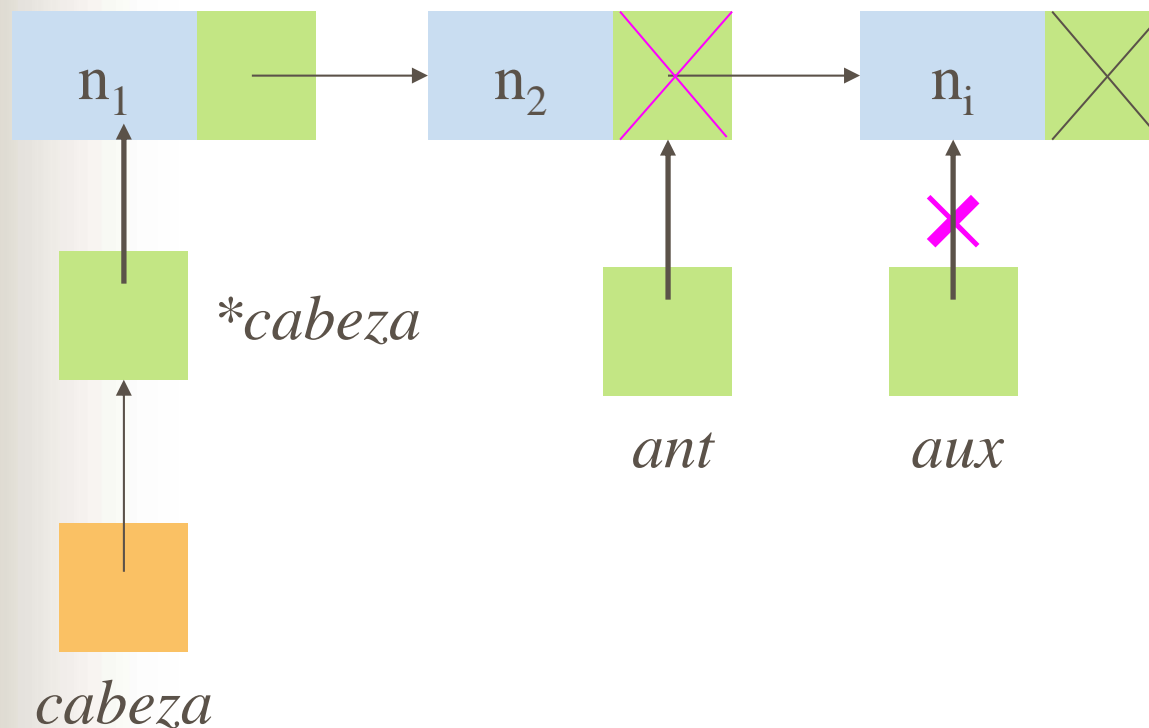
```

Colas.ExtraerCola



Caso 1. Hay un solo elemento

Colas.ExtraerCola



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

Aplicaciones

- 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

