

# Fundamentos de análisis y diseño de algoritmos

Estructuras de datos

Generalidades

Pilas

Colas

Listas enlazadas

Listas doblemente enlazadas

Apuntadores y Objetos

Árboles con raíz

# Estructuras de datos

---

## Generalidades (1)

Los conjuntos son fundamentales tanto en las matemáticas como en las ciencias de la computación

Los conjuntos que son manipulados mediante algoritmos, que crecen, disminuyen o cambian con el tiempo, son llamados conjuntos **dinámicos**

**Diccionario** es aquel conjunto dinámico que soporta operaciones tales como insertar y borrar elementos, o chequear si un elemento pertenece al conjunto.

# Estructuras de datos

---

## Generalidades (2)

En las implementaciones típicas de un conjunto dinámico, cada elemento es representado por un objeto cuyos campos pueden ser examinados y manipulados si existe un puntero al objeto

Algunos conjuntos dinámicos asumen que uno de los campos de los objetos es un campo **llave**.

Si todas las llaves son diferentes, se puede pensar del conjunto dinámico como un conjunto de valores de llave.

# Estructuras de datos

---

## Generalidades (3)

Las operaciones en los conjuntos dinámicos pueden agruparse en: **consultay modificación**.

Algunas operaciones.

- ❖ **Search( $S, k$ )** Retorna el elemento tal que  $key[x]=k$  o NIL
- ❖ **Insert( $S, x$ )** Modificación del conjunto del elemento apuntado por  $x$
- ❖ **Delete( $S, x$ )** Borra un elemento dado un puntero  $x$
- ❖ **Maximo( $S$ ), Minimo( $S$ )**
- ❖ **Sucesor( $S, x$ )** Retorna el elemento siguiente en orden al apuntado por  $x$
- ❖ **Predecesor( $S, x$ )** Retorna el elemento anterior en orden a apuntado por  $x$

# Estructuras de datos

---

## Pila

Una pila es una estructura de datos tipo LIFO (Last In First Out), por lo que el último elemento insertado será el primero en ser borrado

Operaciones básicas:

STACK-EMPTY(S)

PUSH(S,x)

POP(S)

# Estructuras de datos

---

## Pila

Una forma de implementar la pila es por medio de un arreglo unidimensional

	1	2	3	4	5
S	10	4	5		

Esto supone varios aspectos:

- La pila tiene una capacidad limitada
- Se cuenta con un atributo adicional, llamado  $\text{top}[S]$ , que almacena el índice en el arreglo que guarda el último valor, esto es, el tope de la pila
- Cuando la pila esté vacía,  $\text{top}[S]=0$

# Estructuras de datos

---

	1	2	3	4	5
S	10	4	5		

**top[S]=3**



# Estructuras de datos

---

	1	2	3	4	5
S	10	4	5		

**top[S]=3**

Indique lo que sucede después de cada instrucción, siendo S la pila que se muestre arriba:

STACK-EMPTY(S)

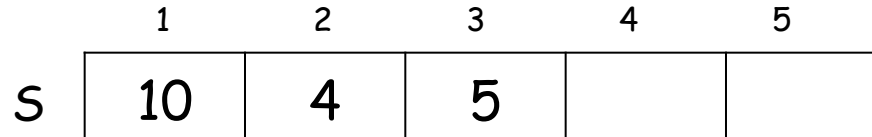
PUSH(S,4)

PUSH(S,12)

PUSH(S,7)

# Estructuras de datos

---



**top[S]=3**

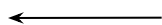
Indique lo que sucede después de cada instrucción, siendo S la pila que se muestre arriba:

STACK-EMPTY(S)

PUSH(S,4)

PUSH(S,12)

PUSH(S,7)



Overflow - desbordamiento en su capacidad máxima

# Estructuras de datos

---



**top[S]=3**

Indique lo que sucede después de cada instrucción, siendo S la pila que se muestre arriba:

STACK-EMPTY(S)

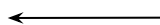
POP(S)

POP(S)

POP(S)

STACK-EMPTY(S)

POP(S)



Underflow

# Estructuras de datos

---

Indique un algoritmo para cada operación básica, acompañado de su respectiva complejidad usando la notación  $O$

- **STACK-EMPTY( $S$ )**, retorna true o false
- **PUSH( $S, x$ )**, adiciona  $x$  al tope, no devuelve ningún valor
- **POP( $S$ )**, borra el elemento que esté en el tope y devuelve ese valor

# Estructuras de datos

---

**STACK-EMPTY**(S)

- 1 if (top[S]==0)
- 2 then return true
- 3 else return false

# Estructuras de datos

---

**STACK-EMPTY**(S)

```
1  if (top[S]==0)
2  then return true
3  else return false
```

$T(n)=O(1)$ , tiempo constante

# Estructuras de datos

---

## Cola

Una cola es una estructura de datos tipo FIFO (First In First Out), por lo que el primer elemento que es insertado, es el primero en ser borrado

Operaciones básicas:

ENQUEUE(Q,x)

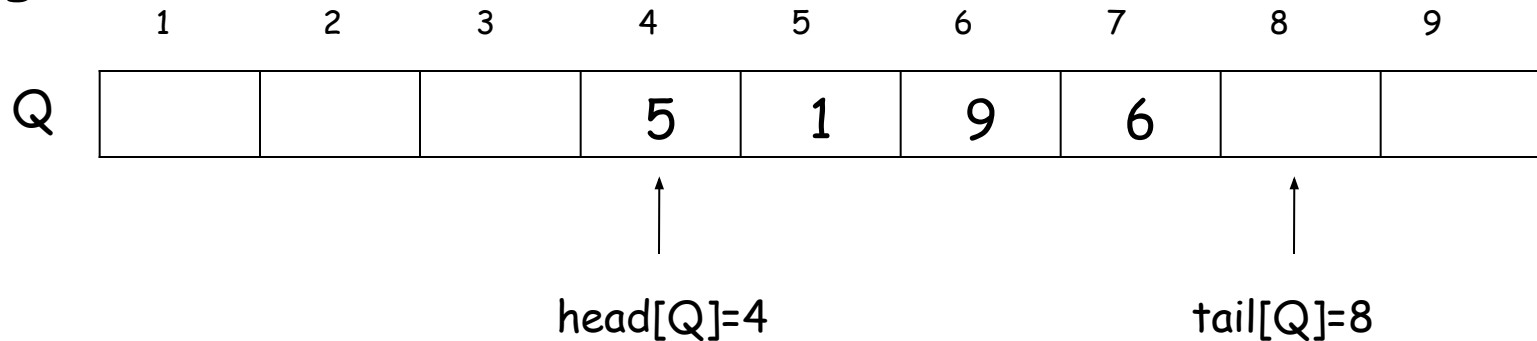
DEQUEUE(Q)

# Estructuras de datos

---

## Cola

Una forma de implementar la cola es por medio de un arreglo unidimensional



Esto supone varios aspectos:

- La cola tiene una capacidad limitada
- Se cuenta con dos atributos adicionales, head[Q] que guarda el índice de la cabeza y tail[Q] que apunta al siguiente lugar en el cual será insertado un elemento

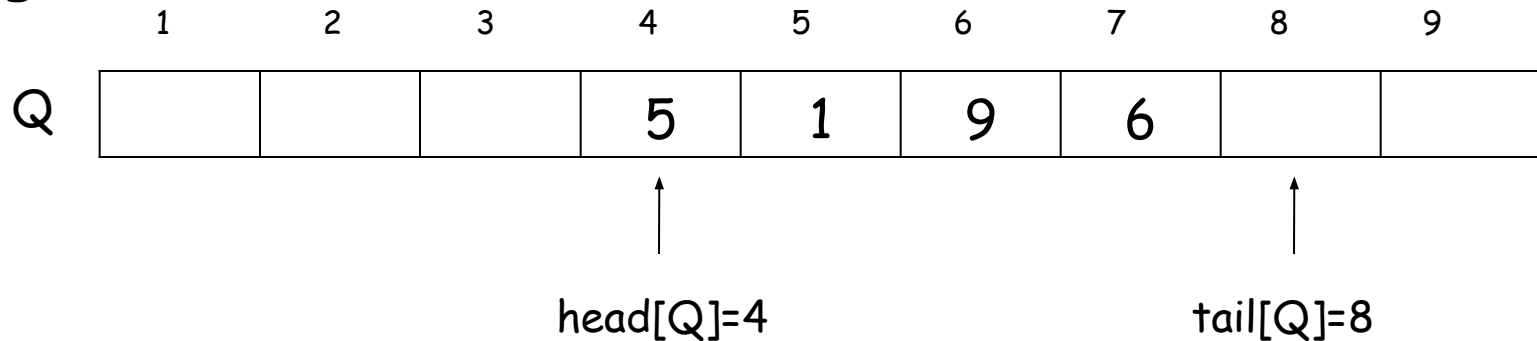


# Estructuras de datos

---

## Cola

Una forma de implementar la cola es por medio de un arreglo unidimensional



ENQUEUE(Q,2)

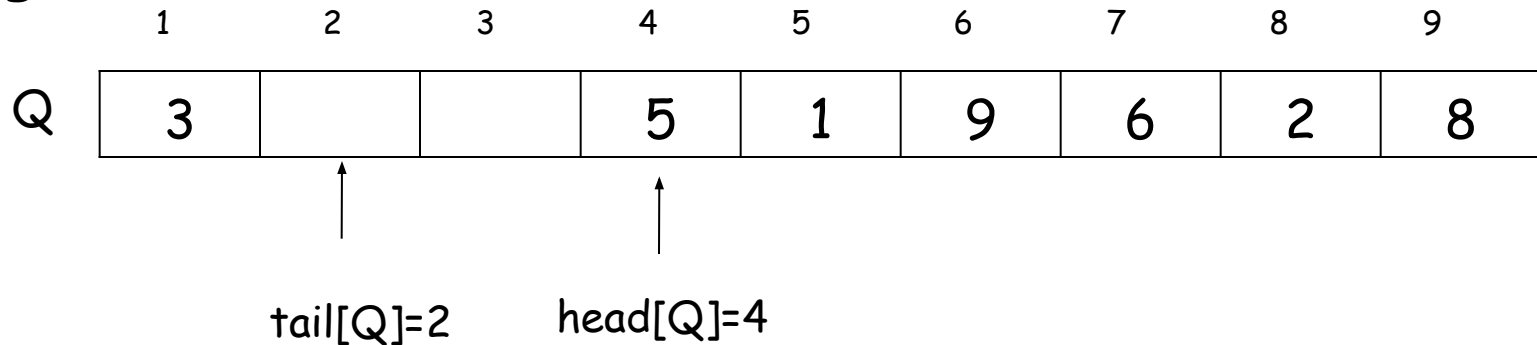
ENQUEUE(Q,8)

ENQUEUE(Q,3)

# Estructuras de datos

## Cola

Una forma de implementar la cola es por medio de un arreglo unidimensional



ENQUEUE(Q,2)

ENQUEUE(Q,8)

ENQUEUE(Q,3)

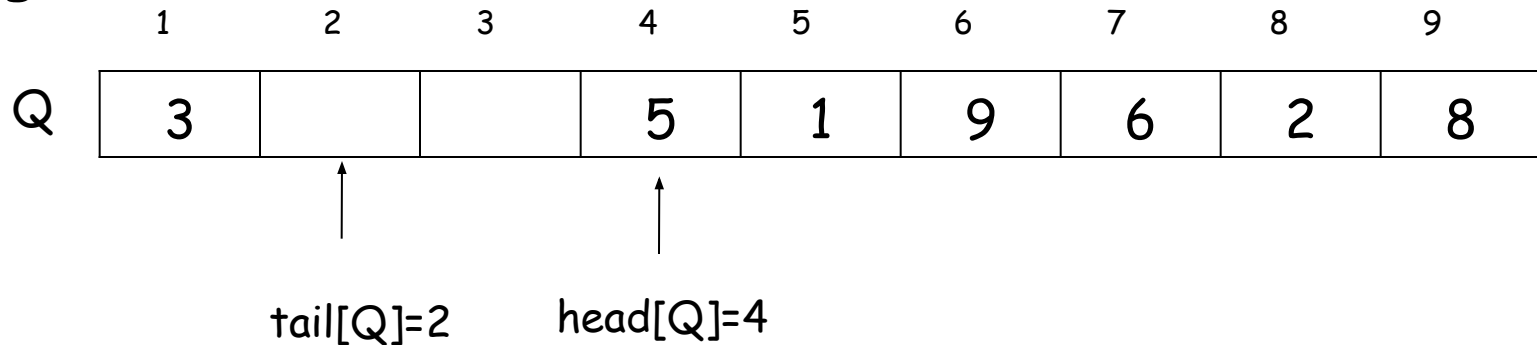
← Si se llega al final del arreglo, se intenta insertar en la posición 1

# Estructuras de datos

---

## Cola

Una forma de implementar la cola es por medio de un arreglo unidimensional



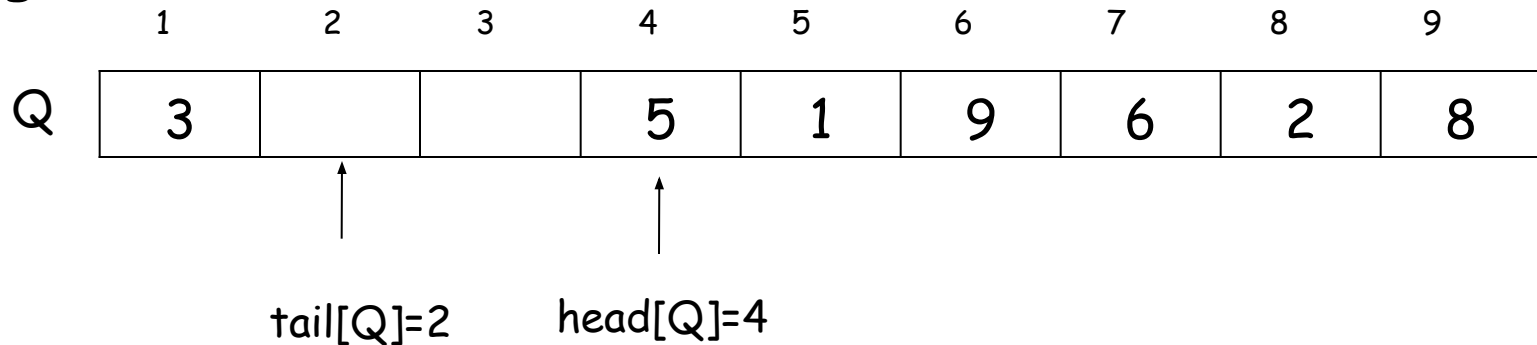
Cómo sabe que la cola está llena?

# Estructuras de datos

---

## Cola

Una forma de implementar la cola es por medio de un arreglo unidimensional



Cómo sabe que la cola está llena?

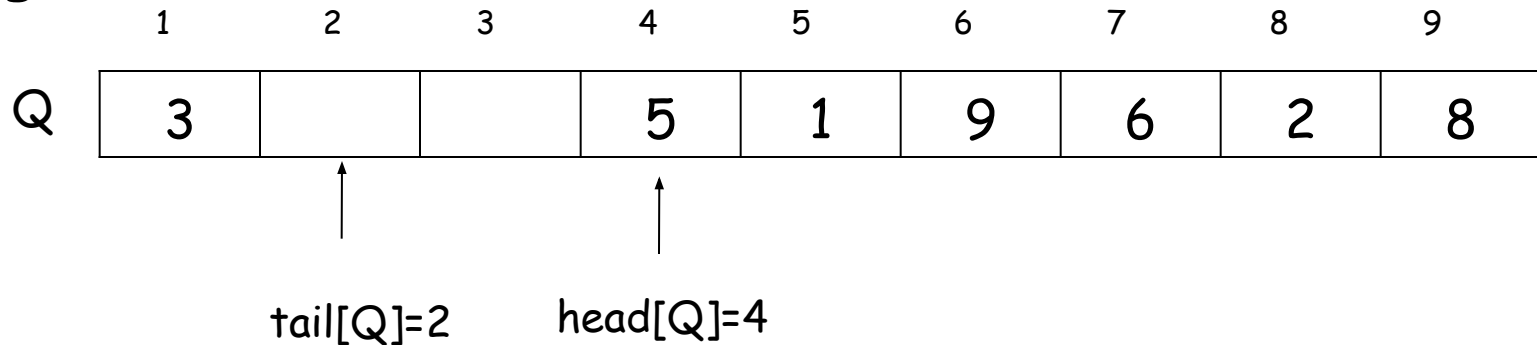
$tail[Q]=head[Q]$

# Estructuras de datos

---

## Cola

Una forma de implementar la cola es por medio de un arreglo unidimensional



Inicialmente  $\text{tail}[Q]=\text{head}[Q]=1$

# Estructuras de datos

---

Indique un algoritmo para cada operación básica, acompañado de su respectiva complejidad usando la notación  $O$

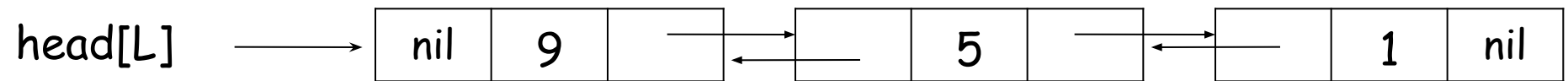
- ENQUEUE(Q,x)
- DEQUEUE(Q)

# Estructuras de datos

---

## Listas doblemente enlazadas

Es una estructura de datos en la cual los objetos son organizados en un orden lineal. A diferencia de los arreglos, el orden en las listas está dado por un puntero a cada objeto

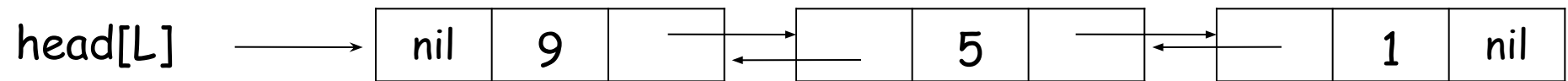


- Cada nodo en una lista doblemente enlazada tiene 3 campos: prev, key y next
- Se tiene además un puntero al primer nodo

# Estructuras de datos

## Listas doblemente enlazadas

Es una estructura de datos en la cual los objetos son organizados en un orden lineal. A diferencia de los arreglos, el orden en las listas está dado por un puntero a cada objeto



### Operaciones

- **LIST-INSERT(L,x):** inserta x en la cabeza de la lista. x es un nodo tal que  $key[x]=k$ , y  $prev=next=nil$
- **LIST-DELETE(L,x):** donde x es el nodo que se desea borrar
- **LIST-SEARCH(L,k):** busca el primer nodo que tiene llave k y retorna un puntero a ese nodo



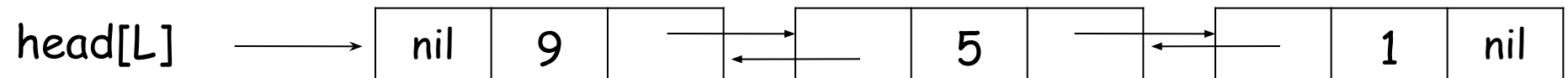
# Estructuras de datos

*LIST-SEARCH busca el primer nodo que tiene llave k y retorna un puntero a ese nodo*

LIST-SEARCH(L,k)

1.  $x \leftarrow \text{head}[L]$
2. while  $x \neq \text{nil}$  and  $\text{key}[x] \neq k$
3.      $x \leftarrow \text{next}[x]$
4. return  $x$

¿Cuál es la complejidad en el peor caso?



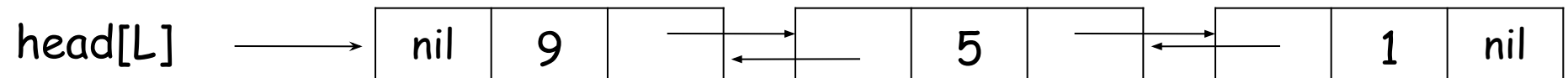
# Estructuras de datos

*LIST-SEARCH busca el primer nodo que tiene llave k y retorna un puntero a ese nodo*

LIST-SEARCH(L,k)

1.  $x \leftarrow \text{head}[L]$
2. while  $x \neq \text{nil}$  and  $\text{key}[x] \neq k$
3.      $x \leftarrow \text{next}[x]$
4. return  $x$

En el peor caso será  $O(n)$



# Estructuras de datos

Indique el resultado de realizar las siguientes operaciones:

prev[z]=nil

next[z]=nil

key[z]=10

LIST-INSERT(L,z)

prev[w]=nil

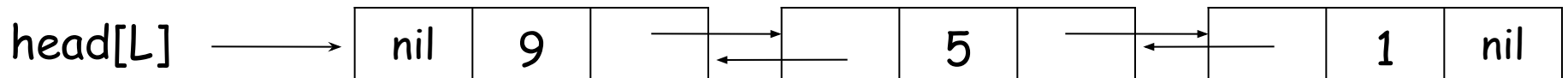
next[w]=nil

key[w]=8

LIST-INSERT(L,w)

x=LIST-SEARCH(L,10)

LIST-DELETE(L,x)



# Estructuras de datos

---

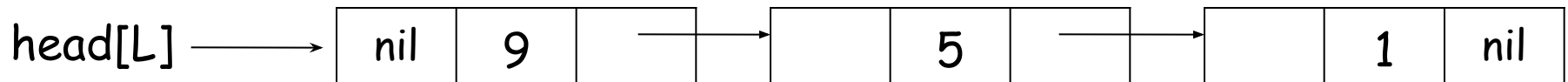
Indique el algoritmo para las siguientes operaciones y muestre su complejidad en el peor caso:

- `LIST-INSERT(L,x)`: inserta  $x$  en la cabeza de la lista.  $x$  es un nodo tal que  $\text{key}[x]=k$ , y  $\text{prev}=\text{next}=\text{nil}$
- `LIST-DELETE(L,x)`: donde  $x$  es el nodo que se desea borrar

# Estructuras de datos

---

## Listas simplemente enlazada



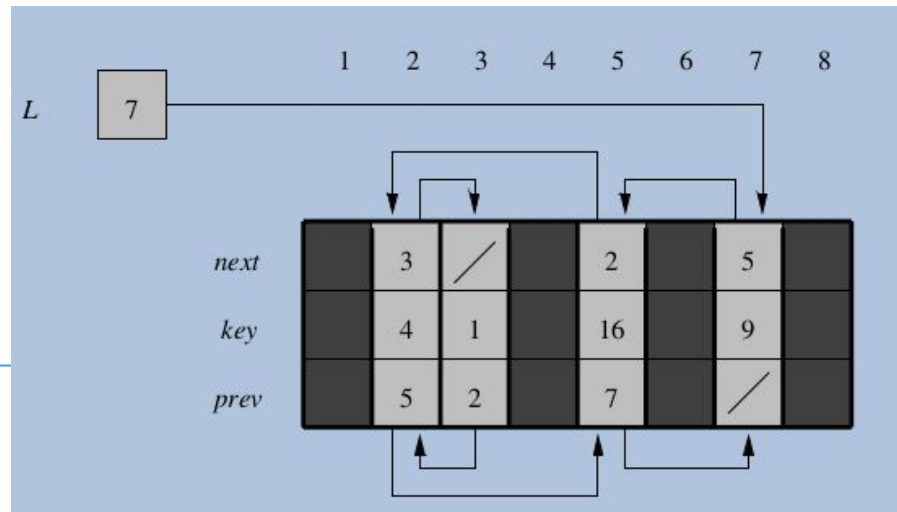
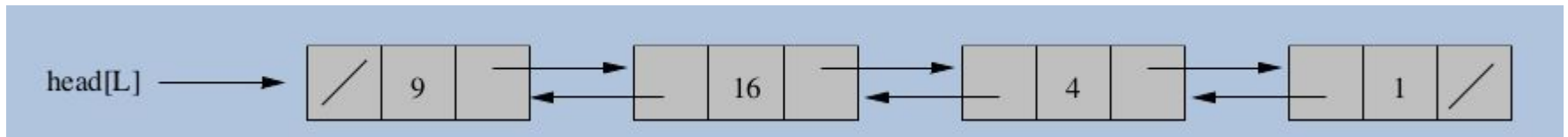
### Operaciones

- LIST-INSERT(L,x): inserta x al final de la lista. x es un nodo tal que  $key[x]=k$ , y  $prev=next=nil$
- LIST-DELETE(L): donde x es el nodo al final de la lista
- LIST-SEARCH(L,k): busca el primer nodo que tiene llave k y retorna un puntero a ese nodo

# Estructuras de datos

## Apuntadores y objetos (1)

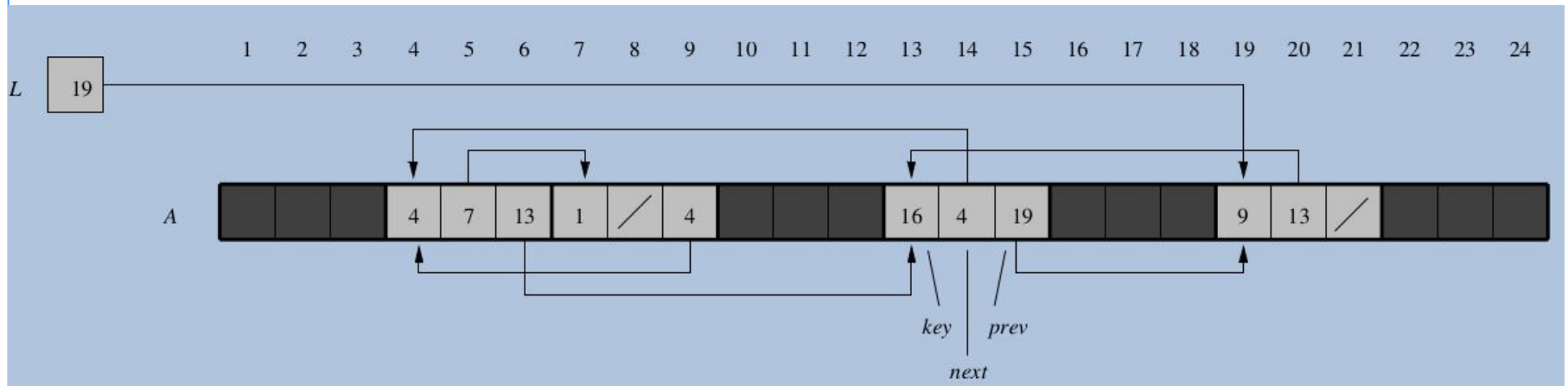
Una colección de objetos que tienen los mismos campos se puede representar usando un arreglo para cada campo (representación con múltiples arreglos).



# Estructuras de datos

## Apuntadores y objetos (2)

Se puede usar un solo arreglo para representar los objetos.



# Estructuras de datos

---

## Árboles con raíz

Cada nodo tiene los campos  $p$ ,  $left$  y  $right$  para almacenar los punteros al padre, hijo izquierdo e hijo derecho. Además, se tiene el campo  $key$ .

Si  $p[x]=nil$  entonces  $x$  es a raíz

Si el nodo  $x$  no tiene hijo izquierdo entonces  $left[x]=nil$

Si  $left[x]=right[x]=nil$  entonces  $x$  es una hoja



# Estructuras de datos

---

## Árboles con raíz

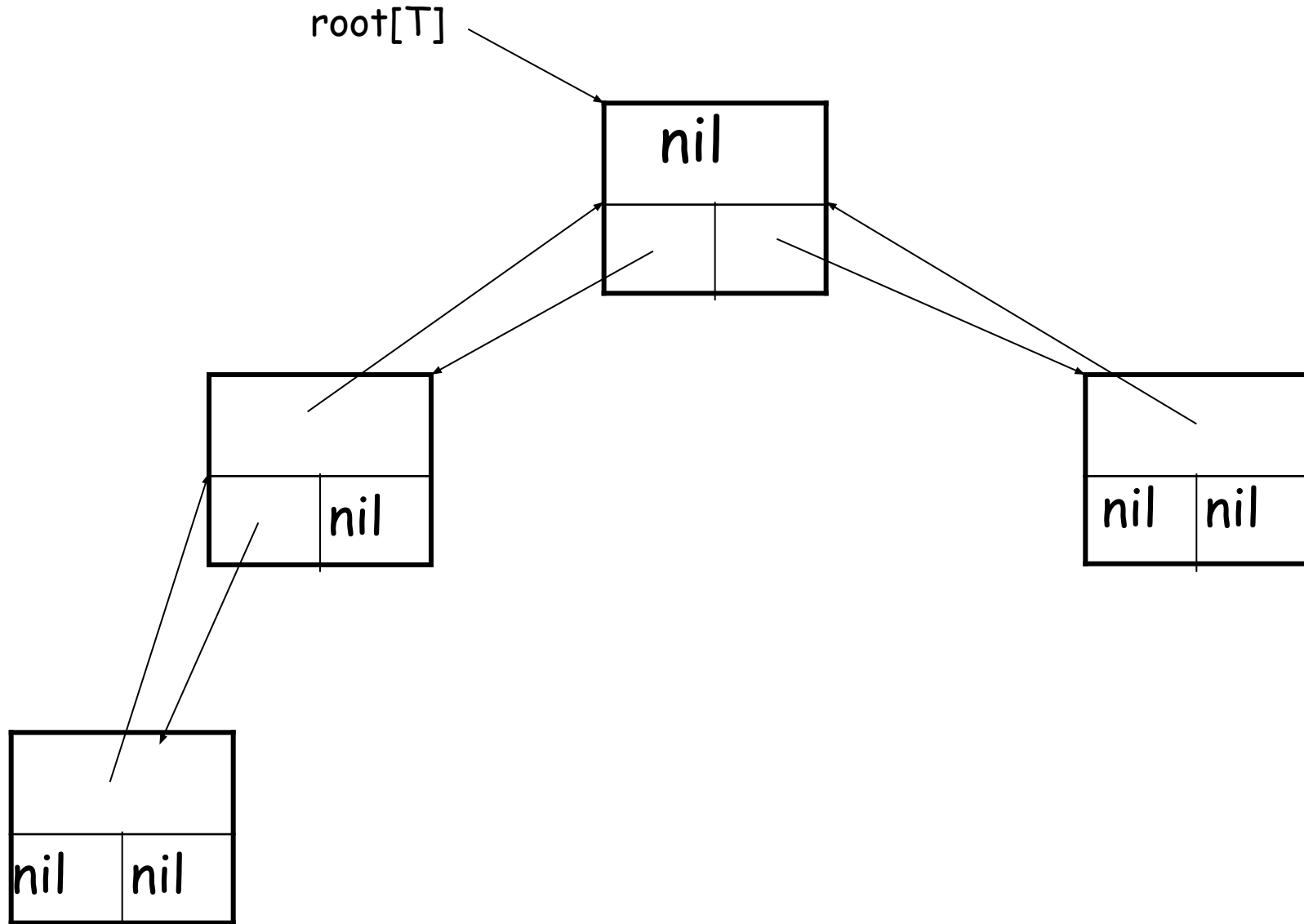
Cada nodo tiene los campos `p`, `left` y `right` para almacenar los punteros al padre, hijo izquierdo e hijo derecho. Además, se tiene el campo `key`.

`root[T]` es el apuntador a la raíz del árbol

Si `root[T]=nil` entonces el árbol está vacío

# Estructuras de datos

---



# Referencias

---

Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest, and Clifford Stein. 2009. Introduction to Algorithms, Third Edition (3rd ed.). The MIT Press. Chapter 10

# Gracias

---

Próximo tema:

Estructuras de datos: Tablas Hash