Algoritmos y estructuras de datos Estructuras Lineales

CEIS

Escuela Colombiana de Ingeniería

2024-1

Agenda

- 1 Pilas y Colas Pilas Colas
- 2 Listas Encadenadas Centinela
- 3 Aspectos finales Ejercicios

Agenda

- 1 Pilas y Colas Pilas Colas
- 2 Listas Encadenadas Centinela
- 3 Aspectos finales Ejercicios

Pilas y Colas

Las pilas y colas son estructuras lineales dinámicas en las cuales la manera en que se adicionan y eliminan los elementos está predefinida.

Pila





denomina PUSH y la operación de eliminación se denomina POP.

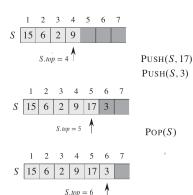
primero en salir

 El elemento a elimiar es el que lleva menos tiempo en ella

LIFO: el último en entrar es el

La operación de inserción se

LIFOLast In First Out



- Se puede implementar un stack de hasta n elementos con un arreglo S[1..n]. El arreglo tiene un atributo S.top que da el índice del último elemento insertado.
- Cuando S.top = 0, la pila no contiene elementos y se dice que está vacia. El stack consiste de elementos S[1..S.top]

STACK-EMPTY(S)

1 **if**
$$S.top == 0$$

$$1 \quad S.top = S.top + 1$$

$$2 \quad S[S.top] = x$$

- 1 **if** STACK-EMPTY(S)
- 2 **error** "underflow"
- 3 else S.top = S.top 1
 - return S[S.top + 1]

$$PUSH(S, 17)$$

 $PUSH(S, 3)$

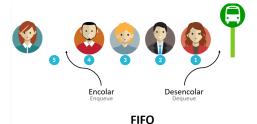
$$S.top = 6$$





```
>>> stack = [3, 4, 5]
>>> stack.append(6)
>>> stack.append(7)
>>> stack
[3, 4, 5, 6, 7]
>>> stack,pop()
7
>>> stack
[3, 4, 5, 6]
>>> stack.pop()
6
>>> stack
[3, 4, 5, 6]
>>> stack
[3, 4, 5, 6]
```

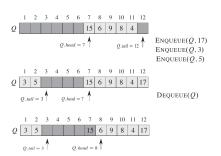
Cola



First In First Out

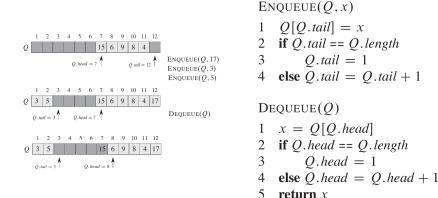
- FIFO: El primero en entrar es el primero en salir
- La operación de inserción se denomina ENQUEUE y la operación de eliminación se denomina ENQUEUE.
- El elemento eliminado es el que lleva más tiempo en ella

Colas



- La cola tiene un head y un tail.
- La cola tiene un atributo Q.head, que apunta a su cabeza, y un atributo Q.tail, apunta al lugar donde se almacenará un nuevo elemento.
- Cuando un elemento es encolado, este toma su posición en el Q.tail de la cola. El elemento decolado, siempre es el elemento en el Q.head de la cola.
- Cuando Q.head = Q.tail, la cola esta vacía. Si, Q.head = Q.tail + 1, la cola esta totalmente llena.

Colas



Colas



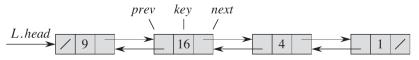
```
>>> from collections import deque
>>> queue = deque(["Eric", "John", "Michael"])
>>> queue.append("Terry")
>>> queue.append("Graham")
>>> queue.popleft()
'Eric'
>>> queue.popleft()
'John'
>>> queue
deque(['Michael', 'Terry', 'Graham'])
```

Agenda

1 Pilas y Colas Pilas Colas

- 2 Listas Encadenadas Centinela
- 3 Aspectos finales Ejercicios

- Una lista doblemente encadenada es una estructura en donde los objetos están organizados de una manera lineal.
- A diferencia un arreglo, en el cuál el orden lineal esta determinado por los índices del arreglo, el orden de una lista doblemente encadenada esta determinado por un apuntador en cada objeto.



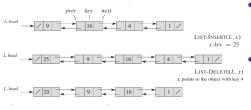


objeto con un atributo key y dos atributos apuntadores: next y prev.

La lista tiene atributo L.head que

- Dado un elemento x en la lista, x.next apunta al sucesor en la lista, y x.prev apunta a su predecesor.
- Si L.head = NIL, la lista es vacia.
- Si x.prev = NIL, el elemento x no tiene predecesor y es el primer elemento.
- Si x.next = NIL, el elemento x no tiene sucesor y es por tanto el último elemento.





- Dado un elemento x cuyo atributo key ya ha sido definido, el procedimiento LIST-INSERT ubica a x al frente de la lista encadenada.
- El procedimiento LIST-DELETE remueve un elemento x de una lista encadenada L. El recibe un apuntador a x, y debe borrar a x actualizando los punteros.

Listas Encadenadas

```
LIST-INSERT (L, x)
   x.next = L.head
   if L.head \neq NIL
        L.head.prev = x
4 L.head = x
   x.prev = NIL
LIST-DELETE (L, x)
   if x.prev \neq NIL
       x.prev.next = x.next
  else L.head = x.next
   if x.next \neq NIL
       x.next.prev = x.prev
```



La función LIST-SEARCH(L, k)
 encuentra el primer elemento con
 una llave k en una lista L, usando
 una búsqueda lineal. Si no se
 encuentra un objeto con llave k en la
 lista, el procedimiento retorna NIL.

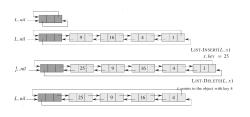


LIST-SEARCH(L, 7)

LIST-SEARCH(L, k)

- $1 \quad x = L.head$
- 2 **while** $x \neq \text{NIL}$ and $x.key \neq k$
- 3 x = x.next
- 4 return x

Listas Encadenadas-Centinela



- Un centinela es un objeto que permite simplificar las condiciones de borde.
- El atributo L.nil es un centinela que representa NIL pero tiene todos los atributos de los demás objetos de la lista. Cada vez que se tiene una referencia a NIL, se reemplaza por una referencia al centinela L.nil.
- El atributo L.nil.next apunta al head de la lista, y L.nil.prev apunta al tail de la lista.

Agenda

1 Pilas y Colas Pilas Colas

2 Listas Encadenadas Centinela

3 Aspectos finales Ejercicios

Ejercicios

- Considere una pila S y una cola Q, ambas vacías en un principio. Ilustre el paso a paso de las siguientes operaciones:
 - S.push(2) → S.push(8) → S.push(11) → S.pop() → S.push(-3) → S.push(7) → S.pop() → S.pop()
 - Q. enqueue(4) → Q. enqueue(17) → Q. enqueue(20) → Q. enqueue(6) → Q. dequeue(□) → Q. dequeue(□) → Q. dequeue(□) → Q. dequeue(□)
- Desarrolle un algoritmo que identifique si una cadena de texto contiene una lista de paréntesis correctamente anidados y balanceados, por ejemplo:
 - Correcto: [{((())())()}]{[]}
 - Correcto: (({}))[]
 - Incorrecto:)([])(
 - Incorrecto: (){[]([]

Bonus: identifique la posición del primer paréntesis mal ubicado en caso de que los paréntesis no estén correctamente anidados y balanceados.

- 3. Diseñe una función para invertir la dirección de una lista enlazada simple, es decir, una función que invierta todos los punteros entre los elementos de la lista. El algoritmo debe tener complejidad lineal $\mathcal{O}(n)$
- Modifique el código de la lista enlazada para que sea una doble lista enlazada, e implemente la siguientes funciones:
 - · Insertar un nuevo elemento
 - Eliminar un elemento dado su valor (considere el caso de borrar la cabeza de la lista)
 - · Eliminar los elementos duplicados
 - Unir dos listas



Ejercicios

10-1 Comparisons among lists

For each of the four types of lists in the following table, what is the asymptotic worst-case running time for each dynamic-set operation listed?

	unsorted, singly linked	sorted, singly linked	unsorted, doubly linked	sorted, doubly linked
$\overline{\text{SEARCH}(L,k)}$				
$\overline{\text{INSERT}(L,x)}$				
$\overline{\text{DELETE}(L,x)}$				
$\overline{\text{SUCCESSOR}(L,x)}$				
$\overline{PREDECESSOR(L,x)}$				
$\overline{\text{MINIMUM}(L)}$				
$\overline{\mathrm{MAXIMUM}(L)}$				