

# Computación y Estructuras Discretas I

Andrés A. Aristizábal P.  
aaaristizabal@icesi.edu.co

Departamento de Computación y Sistemas Inteligentes



2024-2

```
package hashtables;

public interface IHashTable<K,V> {
    public void insert(K key, V value) throws Exception;
    public V search(K key);
    public void delete(K key);
}
```

```
package hashtables;

public class HNode<K,V> {

    private V value;
    private K key;

    private HNode<K,V> next;
    private HNode<K,V> previous;

    public HNode(K key, V value) {
        this.value = value;
        this.key = key;
        next = null;
        previous = null;
    }
}
```

```
package hashtables;

public class ChainHashTable<K,V> implements IHashTable<K,V> {

    public static final int ARR_SIZE = 127;
    private HNode<K,V>[] nodes;
```

- Direccionamiento abierto
- Ejercicios

¿Qué pasa en el direccionamiento abierto?

¿Qué pasa en el direccionamiento abierto?

- Todos los elementos ocupan la tabla hash.
- Cada espacio de la tabla contiene un elemento o `NIL`.
- Cuando se busca un elemento, sistemáticamente se examinan los espacios de la tabla hasta que
  - ▶ Se encuentra el elemento deseado.
  - ▶ O nos aseguramos que el elemento no está en la tabla.
- No hay listas o elementos guardados fuera de la tabla (a diferencia del encadenamiento).
  - ▶ La tabla se puede llenar.
  - ▶ No se pueden hacer más inserciones.
  - ▶ El factor de carga  $\alpha$  nunca puede exceder 1.

¿Entonces que hacer sino se pueden guardar elementos fuera de la tabla?



¿Entonces que hacer sino se pueden guardar elementos fuera de la tabla?

- Se pueden guardar las listas adentro de la tabla para hacer encadenamiento en los espacios no utilizados.
- Pero se perdería la ventaja de evitar el uso de punteros.
- En vez de seguir punteros, se computa la secuencia de espacios a examinar.
- La memoria extra liberada por no guardar punteros le provee a la tabla hash:
  - ▶ Más espacios por la misma cantidad de memoria.
  - ▶ Produciendo, potencialmente, menos colisiones y extracción más rápida.

¿Cómo se realiza la inserción con el direccionamiento abierto?

¿Cómo se realiza la inserción con el direccionamiento abierto?

- Sucesivamente examinamos (o exploramos) la tabla hash hasta que encontramos un espacio en el que poner la clave.
- No se fija un orden para la exploración de 0 a  $m - 1$  (tiempo de búsqueda de  $\Theta(n)$ ).
- La secuencia de exploración dependerá de la clave a insertar.

¿Cómo se realiza la inserción con el direccionamiento abierto?

¿Cómo se realiza la inserción con el direccionamiento abierto?

- Para determinar que espacios explorar, se extiende la función hash
  - ▶ Se incluye el número de exploración (empezando desde 0) como segundo valor de entrada la función.
  - ▶  $h : U \times \{0, 1, \dots, m - 1\} \rightarrow \{0, 1, \dots, m - 1\}$
  - ▶ Se requiere que para cada clave  $k$ , la secuencia de exploración  
 $\langle h(k, 0), h(k, 1), \dots, h(k, m - 1) \rangle$   
sea una permutación de  $\langle 0, 1, \dots, m - 1 \rangle$ .
  - ▶ Para que cada posición de la tabla hash sea considerada eventualmente como espacio para la nueva clave, a medida que se llena la tabla.

¿Qué hace el método de inserción?

¿Qué hace el método de inserción?

- El método toma como entradas  $T$  y  $x$ .
- Retorna
  - ▶ El número del espacio donde ubica a  $x$  o
  - ▶ Un error que indica que la tabla estaba llena.

¿Cómo será la implementación de la inserción?



¿Cómo será la implementación de la inserción?

```
HASH_INSERT(T,x)
```

```
  i = 0
```

```
  repeat
```

```
    j = h(x.key,i)
```

```
    if T[j] == NIL
```

```
      T[j] = x
```

```
      return j
```

```
    else
```

```
      i = i + 1
```

```
  until i == m
```

```
  error "desbordamiento de tabla hash"
```

¿Qué hace el método de búsqueda?

¿Qué hace el método de búsqueda?

- Como el algoritmo para la búsqueda para la clave  $x.key$  explora la misma secuencia de espacios que la que examina el algoritmo de inserción cuando se inserta  $x$ 
  - ▶ La búsqueda puede terminar sin éxito si llega a un espacio vacío.
  - ▶  $x$  debería haberse insertado ahí y no después.
  - ▶ Se asume que no se borran claves de la tabla hash.
- El método toma como entradas  $T$  y  $x$ .
- Retorna

¿Qué hace el método de búsqueda?

- Como el algoritmo para la búsqueda para la clave  $x.key$  explora la misma secuencia de espacios que la que examina el algoritmo de inserción cuando se inserta  $x$ 
  - ▶ La búsqueda puede terminar sin éxito si llega a un espacio vacío.
  - ▶  $x$  debería haberse insertado ahí y no después.
  - ▶ Se asume que no se borran claves de la tabla hash.
- El método toma como entradas  $T$  y  $x$ .
- Retorna
  - ▶  $j$  si encuentra que el espacio  $j$  contiene  $x$
  - ▶  $NIL$  si  $x$  no se encuentra en la tabla.

¿Cómo será la implementación de la búsqueda?

¿Cómo será la implementación de la búsqueda?

```
HASH_SEARCH(T,x)
```

```
  i = 0
```

```
  repeat
```

```
    j = h(x.key,i)
```

```
    if T[j] == x
```

```
      return j
```

```
    i = i + 1
```

```
  until T[j] == NIL or i == m
```

```
  return NIL
```

¿Qué pasa con el eliminar en una tabla hash con direccionamiento abierto?

¿Qué pasa con el eliminar en una tabla hash con direccionamiento abierto?

- El eliminar en una tabla hash de este tipo es difícil.
- Cuando se borra un elemento  $x$  no se puede marcar el espacio como *NIL*.
- Si se hace esto, tal vez no se encuentre el elemento  $x$  que se insertó y encontró ese espacio lleno.
- Se puede resolver el problema marcando ese espacio con un nuevo valor especial *DELETED*.



- Se puede modificar el `HASH_INSERT` para que tome los espacios marcados con *DELETED* como vacíos.
- El `HASH_SEARCH` no se debería modificar, pues se salta esos espacios.
- Los tiempos del eliminar ya no dependen solamente del  $\alpha$ .
- Encadenamiento es más utilizado para resolución de colisiones cuando se han de borrar claves.

¿Qué se debe asumir en nuestro análisis de las operaciones?

¿Qué se debe asumir en nuestro análisis de las operaciones?

- Hashing uniforme
  - ▶ Para una clave  $k$  es igualmente posible que su secuencia de exploración sea una de las  $m!$  permutaciones de  $\langle 0, 1, \dots, m - 1 \rangle$ .

¿Cómo se computan las secuencias de exploración para el direccionamiento abierto?

¿Cómo se computan las secuencias de exploración para el direccionamiento abierto?

- Se utilizan ciertas técnicas
  - ▶ Exploración lineal
  - ▶ Exploración cuadrática
  - ▶ Hashing doble

¿Cómo se computan las secuencias de exploración para el direccionamiento abierto?

- Se utilizan ciertas técnicas
  - ▶ Exploración lineal
  - ▶ Exploración cuadrática
  - ▶ Hashing doble
- Garantizan que  $\langle h(k, 0), h(k, 1), \dots, h(k, m - 1) \rangle$  es una permutación de  $\langle 0, 1, \dots, m - 1 \rangle$  para cada clave  $k$ .
- No garantizan hashing uniforme.
- Ninguna de éstas puede generar más de  $m^2$  secuencias diferentes de exploración (deberían ser  $m!$ )

¿Cómo es la exploración lineal?

¿Cómo es la exploración lineal?

- Se utiliza la función hash  $h(k, i) = (h'(k) + i) \bmod m$
- Donde  $h' : U \rightarrow \{0, 1, \dots, m - 1\}$  es una función hash auxiliar.
- $i = 0, 1, \dots, m - 1$
- Hay  $m$  secuencias distintas de exploración.



¿Cómo es la exploración cuadrática?

¿Cómo es la exploración cuadrática?

- Se utiliza la función hash  $h(k, i) = (h'(k) + c_1i + c_2i^2) \bmod m$
- Donde  $h' : U \rightarrow \{0, 1, \dots, m-1\}$  es una función hash auxiliar.
- $i = 0, 1, \dots, m-1$
- $c_1$  y  $c_2$  son constantes positivas auxiliares.
- Hay  $m$  secuencias distintas de exploración.

¿Cómo es el hashing doble?

¿Cómo es el hashing doble?

- Ofrece uno de los mejores métodos disponibles para el direccionamiento abierto.
- Las permutaciones producidas por esta tienen muchas de las características de permutaciones elegidas aleatoriamente.
- Se utiliza la función hash  $h(k, i) = (h_1(k) + ih_2(k)) \bmod m$
- Donde  $h_1$  y  $h_2$  son funciones hash auxiliares.

```
package hashtables;

public interface IHashTable<K,V> {
    public void insert(K key, V value) throws Exception;
    public V search(K key);
    public void delete(K key);
}
```

```
package hashtables;

public class HNode<K,V> {

    private V value;
    private K key;

    public HNode(K key, V value) {
        this.value = value;
        this.key = key;
    }
}
```

```
package hashtables;

import java.util.ArrayList;

public class OpenHashTable<K,V> implements IHashTable<K,V> {

    private ArrayList<HNode<K,V>> table;
    private HNode<K,V> deleted;
```

# Agenda del día

- Direccionamiento abierto
- Ejercicios



- Completar la hoja de trabajo sobre direccionamiento directo y tablas hash con resolución de colisiones por encadenamiento.
- Completar la hoja de trabajo sobre tablas hash con resolución de colisiones por direccionamiento abierto.