ESTRUCTURAS DE DATOS

DICCIONARIOS

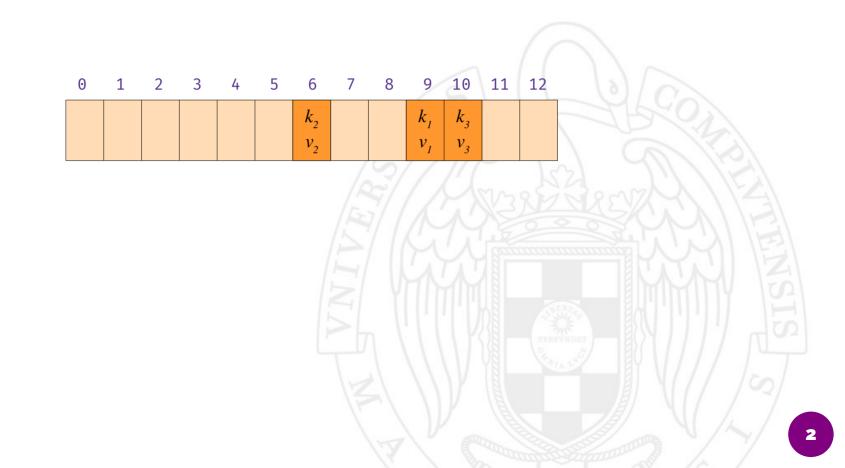
Tablas hash cerradas

Manuel Montenegro Montes

Departamento de Sistemas Informáticos y Computación
Facultad de Informática – Universidad Complutense de Madrid

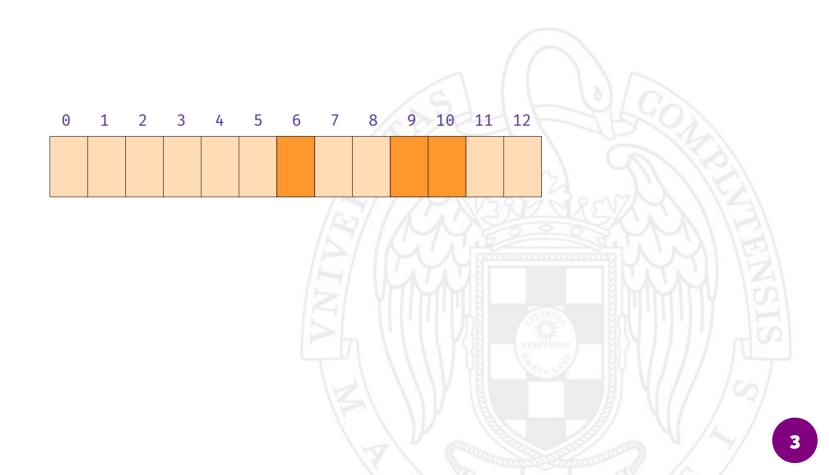
Objetivo

Implementar el TAD Diccionario mediante una tabla hash cerrada.



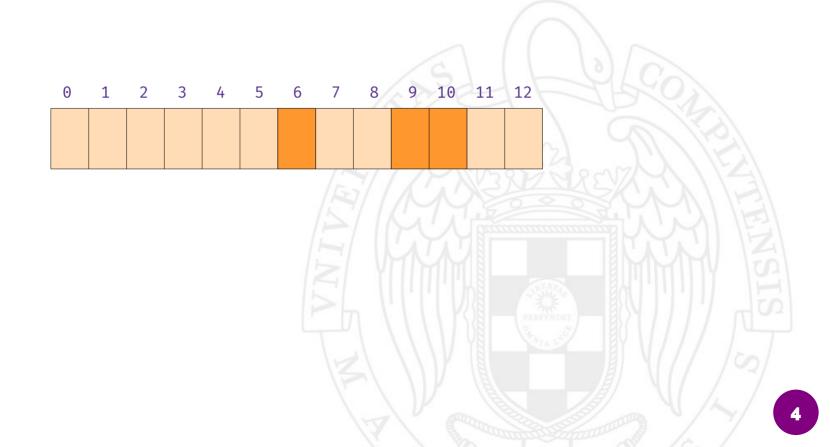
Idea de implementación

• Existen posiciones **libres** y **ocupadas**.



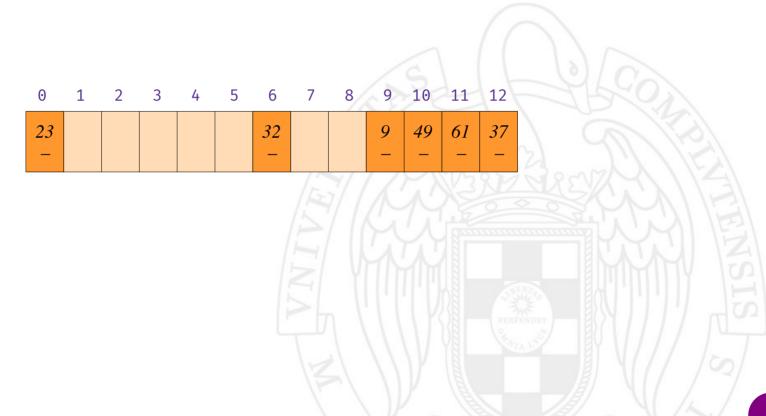
Inserción

 Si la entrada está ocupada, insertamos en la siguiente. Si también está ocupada, miramos en la siguiente, etc. hasta encontrar una posición libre.



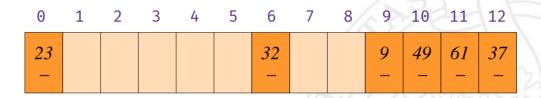
Ejemplo

Insertamos claves 32, 49, 9, 61, 37, 23 (en este orden).



Búsqueda

- Buscamos en el cajón $h(k) \mod CAPACITY$.
- A partir de ahí, buscamos en entradas sucesivas hasta encontrar la clave o llegar a una posición vacía.



Ejemplo: buscamos 23 y 63.

iCuidado con el borrado!

 Si eliminamos la entrada sin más, podemos imposibilitar la búsqueda de claves que vienen después.

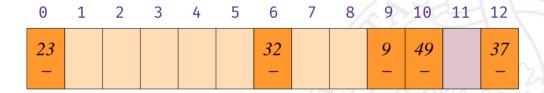
Ejemplo: borramos 61.



• ¿Y si ahora buscamos 23?

Solución

- Distinguir entre entradas libres y entradas eliminadas.
- La búsqueda se detiene cuando llegamos a una posición libre.
- ...pero podemos escribir en entradas eliminadas.



- ¿Y si ahora buscamos 23?
- ¿Y si ahora insertamos la clave 36?

Clase MapHash: interfaz pública

```
template <typename K, typename V, typename Hash = std::hash<K>>>
class MapHash {
public:
 MapHash():
 MapHash(const MapHash &other);
 ~MapHash();
 void insert(const MapEntry &entry);
 void erase(const K &key);
  bool contains(const K &key) const;
 const V & at(const K &key) const;
 V & at(const K &key);
  V & operator[](const K &key);
 int size() const;
  bool empty() const;
 MapHash & operator=(const MapHash & other);
 void display(std::ostream &out) const;
private:
```

struct MapEntry {
 K key;
 V value;

 MapEntry(K key, V value);
 MapEntry(K key);
};

Clase MapHash: representación privada

```
template <typename K, typename V, typename Hash = std::hash<K>>>
class MapHash {
private:
  enum class State { empty, occupied, deleted };
  struct Bucket {
    State state;
    MapEntry entry;
    Bucket(): state(State::empty) { }
  };
  Bucket *buckets;
  Hash hash;
  int num_elems;
                                                               32
                                         23
```

- Busca una clave key recibida como parámetro en el vector buckets.
- Componentes del objeto pair de salida:
 - pos_found

Posición del vector en la que se ha encontrado la clave. Si no se encuentra, es -1.

pos_to_insert

Posición del vector en el que se debería insertar la clave, en caso de ser necesario (o -1 si el vector está lleno)

```
std::pair<int, int> search pos(const K &key) const {
 int h = hash(key) % CAPACITY;
 int pos to insert = -1;
 int pos found = -1;
 while (pos found = -1 & buckets[h].state \neq State::empty) {
   if (pos to insert = -1 & buckets[h].state = State::deleted) {
      pos to insert = h;
   if (buckets[h].state = State::occupied & buckets[h].entry.key = key) {
      pos found = h;
   h = (h + 1) \% CAPACITY;
 if (pos found = -1 & pos to insert = -1) {
   pos_to_insert = h;
 return {pos_to_insert, pos_found};
```

```
std::pair<int, int> search pos(const K &key) const {
 int h = hash(key) % CAPACITY;
                                                                    Repetimos mientras no
 int pos to insert = -1;
                                                                     hayamos encontrado
 int pos found = -1;
                                                                      la clave, o hayamos
 while (pos found = -1 & buckets[h].state \neq State::empty) {
                                                                    llegado a una posición
   if (pos_to_insert = -1 & buckets[h].state = State::deleted) {
                                                                            vacía
     pos to insert = h;
   if (buckets[h].state = State::occupied & buckets[h].entry.key = key) {
     pos found = h;
   h = (h + 1) \% CAPACITY;
 pos_to_insert = h;
 return {pos_to_insert, pos_found};
```

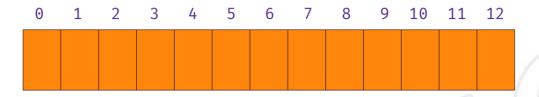
```
std::pair<int, int> search pos(const K &key) const {
 int h = hash(key) % CAPACITY;
 int pos to insert = -1;
 int pos found = -1;
                                                                         Cambiamos pos insert
 while (pos found = -1 & buckets[h].state \neq State::empty) {
                                                                           a la primera posición
   if (pos_to_insert = -1 & buckets[h].state = State::deleted) {
     pos to insert = h;
                                                                              eliminada que
                                                                               encontremos
   if (buckets[h].state = State::occupied & buckets[h].entry.key = key) {
     pos found = h;
   h = (h + 1) \% CAPACITY;
 if (pos_found = -1 \& pos_to_insert = -1) {
   pos_to_insert = h;
 return {pos_to_insert, pos found};
```

```
std::pair<int, int> search pos(const K &key) const {
 int h = hash(key) % CAPACITY;
 int pos to insert = -1;
 int pos found = -1;
 while (pos found = -1 & buckets[h].state \neq State::empty) {
   if (pos_to_insert = -1 & buckets[h].state = State::deleted) {
     pos to insert = h;
   if (buckets[h].state = State::occupied & buckets[h].entry.key = key) {
     pos_found = h;
   h = (h + 1) \% CAPACITY;
                                                                             Si encontramos la
                                                                          clave key en la posición
                                                                           actual, establecemos
 if (pos_found = -1 \& pos_to_insert = -1) {
                                                                                pos found
   pos_to_insert = h;
 return {pos_to_insert, pos_found};
```

```
std::pair<int, int> search pos(const K &key) const {
 int h = hash(key) % CAPACITY;
 int pos to insert = -1;
 int pos found = -1;
 while (pos found = -1 & buckets[h].state \neq State::empty) {
   if (pos_to_insert = -1 & buckets[h].state = State::deleted) {
     pos to insert = h;
   if (buckets[h].state = State::occupied & buckets[h].entry.key = key) {
     pos found = h;
   h = (h + 1) \% CAPACITY;
                                                                      Pasamos a la posición
                                                                     siguiente. Si llegamos al
                                                                     final del vector, volvemos
 a la posición 0.
   pos_to_insert = h;
 return {pos_to_insert, pos_found};
```

```
std::pair<int, int> search pos(const K &key) const {
 int h = hash(key) % CAPACITY;
 int pos to insert = -1;
 int pos found = -1;
 while (pos found = -1 & buckets[h].state \neq State::empty) {
   if (pos_to_insert = -1 & buckets[h].state = State::deleted) {
     pos to insert = h;
   if (buckets[h].state = State::occupied & buckets[h].entry.key = key) {
     pos found = h;
                                                                        Si al final hemos llegado
   h = (h + 1) \% CAPACITY;
                                                                        a una posición libre, y no
                                                                    hemos pasado por ninguna
                                                                         borrada, establecemos
 if (pos_found = -1 \& b pos_to_insert = -1) {
   pos_to_insert = h;
                                                                            pos to insert
 return {pos_to_insert, pos_found};
```

¿Y si el vector está lleno?



- Se van buscando posiciones de manera circular.
- iLa función no termina!
- Debemos acotar el número de iteraciones.

```
std::pair<int, int> search pos(const K &key) const {
 int h = hash(key) % CAPACITY;
 int cont = 0:
 int pos to insert = -1;
 int pos found = -1;
 while (cont < CAPACITY & pos_found = -1 & buckets[h].state ≠ State::empty)
   if (pos to insert = -1 & buckets[h].state = State::deleted) {
     pos to insert = h;
   if (buckets[h].state = State::occupied & buckets[h].entry.key = key) {
     pos found = h:
   h = (h + 1) \% CAPACITY;
   cont++;
 if (cont < CAPACITY & pos_to_insert = -1) {
   pos to insert = h;
 return {pos_to_insert, pos_found};
```

Método insert

```
template <typename K, typename V, typename Hash = std::hash<K>>
class MapHash {
public:
  void insert(const MapEntry &entry) {
    auto [pos_to_insert, pos_found] = search_pos(entry.key);
    if (pos found = -1) {
      assert (pos_to_insert \neq -1);
      buckets[pos to insert].state = State::occupied;
      buckets[pos_to_insert].entry = entry;
      num_elems++;
private:
```

Método at

```
template <typename K, typename V, typename Hash = std::hash<K>>
class MapHash {
public:
  const V & at(const K &key) const {
    auto [pos_to_insert, pos_found] = search_pos(key);
    assert (pos found \neq -1);
    return buckets[pos_found].entry.value;
private:
```

Método erase

```
template <typename K, typename V, typename Hash = std::hash<K>>
class MapHash {
public:
  void erase(const K &key) {
    auto [pos_to_insert, pos_found] = search_pos(key);
    if (pos found \neq -1) {
      buckets[pos_found].state = State::deleted;
      num_elems--;
private:
```

Búsqueda de posiciones alternativas



Recordatorio

• Las tablas hash cerradas se basan en calcular una **posición inicial** $p_{_{0}}$ en el vector y buscar una clave allí.

$$p_0 = h(k) \bmod CAPACITY$$

• Si la clave no se encuentra, se busca en **posiciones alternativas** p_1 , p_2 , etc. En nuestro caso:

$$p_1 = (h(k) + 1) \bmod CAPACITY$$

$$p_2 = (h(k) + 2) \bmod CAPACITY$$

$$p_3 = (h(k) + 3) \bmod CAPACITY$$

$$etc.$$

Recordatorio

• Las tablas hash cerradas se basan en calcular una **posición inicial** $p_{_{0}}$ en el vector y buscar una clave allí.

$$p_0 = h(k) \bmod CAPACITY$$

• Si la clave no se encuentra, se busca en **posiciones alternativas** p_1 , p_2 , etc. En general:

$$p_i = (h(k) + i) \bmod CAPACITY$$

- Existen otras posibilidades para la búsqueda de posiciones alternativas.
- La que hemos utilizado es un caso particular del sondeo lineal.

$$p_i = (h(k) + ci) \bmod CAPACITY$$

• Por ejemplo, si c = 1, h(k) = 10, CAPACITY = 13.

10 11 12 0 1 2 3 ...

- Existen otras alternativas para la búsqueda de posiciones alternativas.
- La que hemos utilizado es un caso particular del **sondeo lineal**.

$$p_i = (h(k) + ci) \bmod CAPACITY$$

• Por ejemplo, si c = 2, h(k) = 10, CAPACITY = 13.

10 12 1 3 5 7 9 11 ...

- Existen otras alternativas para la búsqueda de posiciones alternativas.
- La que hemos utilizado es un caso particular del **sondeo lineal**.

$$p_i = (h(k) + ci) \bmod CAPACITY$$

• Por ejemplo, si c = 5, h(k) = 10, CAPACITY = 13.

10 2 7 12 4 9 ...

- Existen otras alternativas para la búsqueda de posiciones alternativas.
- La que hemos utilizado es un caso particular del sondeo lineal.

$$p_i = (h(k) + ci) \bmod CAPACITY$$

- En general, si mcd(c, CAPACITY) = 1, el sondeo lineal garantiza el recorrido de todas las posiciones del array, en caso de ser necesario.
- En general, esto ocurre cuando CAPACITY es primo.

Sondeo cuadrático

Utiliza la siguiente fórmula:

$$p_i = (h(k) + i^2) \bmod CAPACITY$$

• Por ejemplo, si h(k) = 10, CAPACITY = 13.

10 11 1 6 0 9 7 7 ...

Sondeo cuadrático

Utiliza la siguiente fórmula:

$$p_i = (h(k) + i^2) \text{ mod } CAPACITY$$

 Aquí no se garantiza el recorrido de todas las posiciones del vector, pero sí al menos la mitad de ellas.

Doble redispersión

 Utiliza una segunda función hash h' para la búsqueda de posiciones alternativas.

$$p_i = (h(k) + ih'(k)) \text{ mod } CAPACITY$$

 Garantiza el recorrido de todas las posiciones si CAPACITY es primo y h'(k) nunca devuelve 0.

Más información

R. Peña
 Diseño de Programas. Formalismo y Abstracción (3ª edición)
 Pearson Educación (2005)
 Sección 8.1.3

- https://en.wikipedia.org/wiki/Linear_probing
- https://en.wikipedia.org/wiki/Quadratic_probing
- https://en.wikipedia.org/wiki/Double_hashing