

Escuela de Ingeniería Civil Informática Facultad de Ingeniería

Estructuras de datos

Capítulo IV: Hashing

Fabián Riquelme Csori fabian.riquelme@uv.cl

Index

Tablas Hash

Preliminares Colisiones Ejemplos

Arreglo asociativo

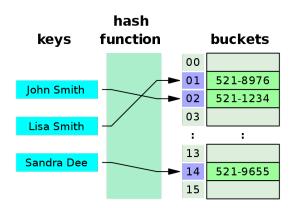
associative array	Collection of (key, value) pairs, such that each possible key appears at most once in the collection.
operations	
add(key,value)	Add a new pair to the collection.
remove(key)	Remove the pair from the collection associated to the key.
reassign(key,value)	Replace the value of an existing pair associated to the key.
lookup(key)	Find the value of the pair associated with a given key.

- Los arreglos asociativos también se conocen como vectores asociativos, mapas, tablas de símbolos o diccionarios.
- Las estructuras de datos más comunes que se implementan para manipularlos son las tablas hash y los árboles de búsqueda.

Arreglo asociativo: implementación

		Hash table	Self-balancing binary search tree
add	average	O(1)	$O(\log n)$
auu	worst case	O(n)	$O(\log n)$
remove	average	O(1)	$O(\log n)$
remove	worst case	O(n)	$O(\log n)$
lookup	average	O(1)	$O(\log n)$
юокир	worst case	O(n)	$O(\log n)$

Tablas Hash



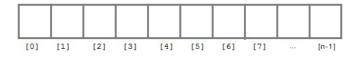
[Jorge Stolfi, Wikipedia]

- ► Si la función de hash es inyectiva se habla de hashing perfecto.
- Usualmente la tabla hash debe lidiar con colisiones.

Tablas Hash: Aplicaciones

- El hashing se usa para almacenar muchos datos sobre los que se realizarán operaciones de búsqueda e inserción.
 Ei: diccionarios, indexación de BDs, conjuntos, cachés, criptografía, etc.
- Los datos se almacenan en posiciones pseudo-aleatorias, no están ordenados (a diferencia de los árboles), y recorrerlos por orden es lento (e inservible).
- Es una estructura de datos tan usada que varios lenguajes la incluyen como tipos básicos o librerías estándar.
- ► http://www.sha1-online.com/

Ejemplo



- Considere una función de hash tal que value=table[key % n].
 - Si n = 10, ¿qué pasa con 143,674 y 645,394?
- Alternativa: suma de dígitos

$$ightharpoonup$$
 143.674 = 1 + 4 + 3 + 6 + 7 + 4 = 25

$$ightharpoonup$$
 645,394 = 6 + 4 + 5 + 3 + 9 + 4 = 31

- ▶ ...¿problemas?
- Hashing doble:

$$\triangleright$$
 25 = 2 + 5 = 7

$$ightharpoonup 31 = 3 + 1 = 4$$

► El problema de colisiones se mantiene... ¿soluciones?

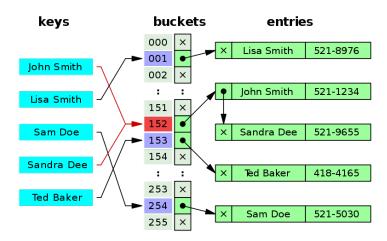
Corrección de colisiones: hashing cerrado

- Linear probing: Si la posición está ocupada, se ocupa la siguiente vacía.
- Ejemplo:

key	hash	index	lin.prob
1	1 % 20 = 1	1	1
2	2% 20 = 2	2	2
42	42% 20 = 2	2	3
4	4% 20 = 4	4	4
12	$12\%\ 20=12$	12	12
14	14% 20 = 14	14	14
17	17% 20 = 17	17	17
13	13% 20 = 13	13	13
37	37% 20 = 17	17	18

- ightharpoonup ¿Problemas? Arruina la eficiencia: O(1) o O(n)
- ► Variaciones: quadratic overflow, etc.

Corrección de colisiones: hashing abierto



Uso de listas enlazadas

[Jorge Stolfi, Wikipedia]

Buenas prácticas

Función de hash

- ▶ Debe ser lo más simple posible: O(1)
- Para un gran número de claves, debe disponer los valores lo más distantes posible.

Tabla de hash

- Si es muy pequeña, aumentará el número de colisiones.
 - o bien el uso de listas enlazadas aumentará la complejidad.
- Si es muy grande, aumentará innecesariamente el uso de memoria.

Buenas alternativas son las llamadas funciones hash criptográficas.

Ejercicios (1)

{**7**, 17, 18, 4, 29, 40, 1, 19, 8, 2}

Hash lineal: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 0, 1, ...

Número Insertado: 7

Función hash: $h(7) + 0 = 7 \implies$ no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	null	7	null	null						

17, **17**, 18, 4, 29, 40, 1, 19, 8, 2

Hash lineal: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 0, 1, ...

Número Insertado: 17

Función hash: h(17) + 0 = 7 ==> hay conflicto

Función hash: h(17) + 1 = 8 = 3 no hay conflicto

 indice
 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 valor
 null
 null
 null
 null
 null
 null
 null
 null
 null
 7
 17
 null

{**7**, 1**7**, 1**8**, 4, 29, 40, 1, 19, 8, 2}

Hash lineal: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 0, 1, ...

Número Insertado: 18

Función hash: $h(18) + 0 = 8 \implies$ hay conflicto

Función hash: h(18) + 1 = 9 ==> no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	null	7	17	18						

Hash lineal: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 0, 1, ...

Número Insertado: 4

Función hash: h(4) + 0 = 4 = 3 no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	null	null	null	null	4	null	null	7	17	18

{**7**, 1**7**, 1**8**, **4**, 2**9**, 40, 1, 19, 8, 2}

Hash lineal: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 0, 1, ...

Número Insertado: 29

Función hash: h(29) + 0 = 9 ==> hay conflicto

Función hash: h(29) + 1 = 10 (vuelve a 0) ==> no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	29	null	null	null	4	null	null	7	17	18

Hash lineal: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 0, 1, ...

Número Insertado: 40

Función hash: h(40) + 0 = 4 ==> hay conflicto Función hash: h(40) + 1 = 1 ==> no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	29	40	null	null	4	null	null	7	17	18

Hash lineal: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 0, 1, ...

Número Insertado: 1

Función hash: $h(1) + 0 = 1 \implies$ hay conflicto Función hash: $h(1) + 1 = 2 \implies$ no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	29	40	1	null	4	null	null	7	17	18

```
\{7, 17, 18, 4, 29, 40, 1, 19, 8, 2\}
Hash lineal: h(x) = x \mod 10 + i; i = 0, 1, ...
Número Insertado: 19
Función hash: h(19) + 0 = 9 \Longrightarrow hay conflicto
Función hash: h(19) + 1 = 10(0) \Longrightarrow hay conflicto
Función hash: h(19) + 2 = 11(1) \Longrightarrow hay conflicto
Función hash: h(19) + 3 = 12(2) \Longrightarrow hay conflicto
Función hash: h(19) + 4 = 13(3) \Longrightarrow no hay conflicto
indice 0 + 1 + 2 + 3 + 4 + 5 + 6 + 7 + 8 + 9 = 10
```

19 | 4

valor 29

40

null | null

17 | 18

```
{7, 17, 18, 4, 29, 40, 1, 19, 8, 2}
```

Hash lineal: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 0, 1, ...

Número Insertado: 8

Función hash: $h(8) + 0 = 8 \implies$ conflicto Función hash: $h(8) + 1 = 9 \implies$ conflicto

Función hash: h(8) + 2 = 10 (0) = > conflicto

Función hash: $h(8) + 3 = 11 (1) \implies$ conflicto

Función hash: h(8) + 4 = 12(2) = > conflicto Función hash: h(8) + 5 = 13(3) = > conflicto Función hash: h(8) + 6 = 14(4) = > conflicto

Función hash: h(8) + 7 = 15(5) ==> no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	29	40	1	19	4	8	null	7	17	18

```
{7, 1/7, 1/8, 4, 2/9, 4/0, 1, 1/9, 8, 1/2}
```

Hash lineal: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 0, 1, ...

Número Insertado: 2

Función hash: $h(2) + 0 = 2 \Longrightarrow$ conflicto

Función hash: $h(2) + 1 = 2 \implies$ conflicto

Función hash: $h(2) + 2 = 4 \implies$ conflicto

Función hash: $h(2) + 3 = 5 \implies$ conflicto

Función hash: $h(2) + 4 = 6 \Longrightarrow$ no conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	29	40	1	19	4	8	2	7	17	18

{**7**, 17, 18, 4, 29, 40, 1, 19, 8, 2}

Método cuadrático: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 02, 12, 22, 32 ...

Número Insertado : 7

Función hash: h(7) + 02 = 7 = > no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	null	7	null	null						

17, **17**, 18, 4, 29, 40, 1, 19, 8, 2

Método cuadrático: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 02, 12, 22, 32 ...

Número Insertado: 17

Función hash: $h(17) + 02 = 7 \Longrightarrow$ hay conflicto Función hash: $h(17) + 12 = 8 \Longrightarrow$ no hay conflicto

 indice
 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 valor
 null
 null
 null
 null
 null
 null
 null
 null
 7
 17
 null

{**7**, 1**7**, 1**8**, 4, 29, 40, 1, 19, 8, 2}

Método cuadrático: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 02, 12, 22, 32 ...

Número Insertado: 18

Función hash: $h(18) + 02 = 8 \Longrightarrow$ hay conflicto Función hash: $h(18) + 12 = 9 \Longrightarrow$ no hay conflicto

 indice
 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

 valor
 null
 null
 null
 null
 null
 null
 null
 null
 null
 7
 17
 18

{**7**, 1**7**, 1**8**, **4**, 29, 40, 1, 19, 8, 2}

Método cuadrático: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 02, 12, 22, 32 ...

Número Insertado: 4

Función hash: h(4) + 02 = 4 = > no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	null	null	null	null	4	null	null	7	17	18

{**7**, 1**7**, 1**8**, **4**, 2**9**, 40, 1, 19, 8, 2}

Método cuadrático: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 02, 12, 22, 32 ...

Número Insertado: 29

Función hash: $h(29) + 02 = 9 \Longrightarrow$ hay conflicto

Función hash: h(29) + 1 = 10 (vuelve a 0) ==> no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	29	null	null	null	4	null	null	7	17	18

{**7**, 1**7**, 1**8**, **4**, 2**9**, **40**, 1, 19, 8, 2}

Método cuadrático: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 02, 12, 22, 32 ...

Número Insertado: 40

Función hash: h(40) + 02 = 4 ==> hay conflicto

Función hash: h(40) + 12 = 1 = > no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	29	40	null	null	4	null	null	7	17	18

{**7**, 1**7**, 1**8**, **4**, 2**9**, 4**0**, **1**, 19, 8, 2}

Método cuadrático: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 02, 12, 22, 32 ...

Número Insertado: 1

Función hash: $h(1) + 02 = 1 \Longrightarrow$ hay conflicto Función hash: $h(1) + 12 = 2 \Longrightarrow$ no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	29	40	1	null	4	null	null	7	17	18

```
{7, 17, 18, 4, 29, 40, 1, 19, 8, 2}
```

Método cuadrático: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 02, 12, 22, 32 ...

Número Insertado: 19

Función hash: h(19) + 02 = 9 = > hay conflicto

Función hash: h(19) + 12 = 10 (0) = > hay conflicto

Función hash: h(19) + 22 = 13(3) = > no hay conflicto

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	29	40	1	19	4	null	null	7	17	18

```
{7, 17, 18, 4, 29, 40, 1, 19, 8, 2}
Método cuadrático: h(x) = x \mod 10 + i; i = 02, 12, 22, 32 ...
Número Insertado: 8
Función hash: h(8) + 02 = 8 \Longrightarrow conflicto
Función hash: h(8) + 12 = 9 \Longrightarrow conflicto
Función hash: h(8) + 22 = 12(2) \Longrightarrow conflicto
Función hash: h(8) + 32 = 17 (7) \Longrightarrow conflicto
Función hash: h(8) + 42 = 24 (4) ==> conflicto
Función hash: h(8) + 52 = 33(3) = > conflicto
                                                              ¡No importa cuánto
Función hash: h(8) + 62 = 44 (4) \Longrightarrow conflicto
                                                              tiempo se busque.
                                                              no se encontrará un
Función hash: h(8) + 72 = 57 (7) ==> conflicto
                                                              lugar!
Función hash: h(8) + 82 = 72 (2) \Longrightarrow conflicto
Función hash: h(8) + 92 = 89(9) \Longrightarrow conflicto
Función hash: h(8) + 102 = 108 (8) = > conflicto
```

{**7**, **1**/7, **1**/8, **4**, **2**/9, **4**/0, **1**/1, **1**/9, **8**, **1**/2}

Método cuadrático: $h(x) = x \mod 10 + i$; i = 02, 12, 22, 32 ...

Número Insertado: 2

Función hash: $h(2) + 02 = 2 \Longrightarrow$ conflicto

Función hash: h(2) + 12 = 3 = > conflicto

Función hash: h(2) + 22 = 6 = > no hay conflicto

indice 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 valor 29 40 1 19 4 null 2 7 17 18

Total Número de Pruebas: 18 (excluyendo la búsqueda fallada para el 8)

Cuando se insertó el 8, nunca se examinaron las dos celdas disponibles, 5 y 6.

Nota: para que toda la tabla sea investigada el factor de carga tiene que ser mayor que 5, y el tamaño de la tabla tiene que ser primero.

Ejercicios 3 - Encadenado

{7, 17, 18, 4, 29, 40, 1, 19, 8, 2}

Hash encadenado separado:

- La tabla de encadenamiento separada agrega a una lista enlazada cuando ocurre una colisión.
- · El resultado final se parece a:

indice	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
valor	40	1	2	null	4	null	null	7->17	17->18	29->19

Ejercicios (2)

Dadas las siguientes claves:

y la función de hash $h(i) = (2i + 5) \mod 11$.

- Dibuje una tabla hash de 11 posiciones de memoria que represente el hashing con un manejo de colisiones usando listas enlazadas.
- Repita el ejercicio anterior, pero usando linear probing.
- Repita el ejercicio anterior, pero usando quadratic probing.
- Implemente cada una de las soluciones.

Ejercicios (3)

Busque y responda:

- ¿Qué se entiende por rehashing y cuando se aplica?
- ► ¿Qué es el *load factor*?
- Como formas de manejo de colisiones hemos visto linear probing, quadratic probing y uso de listas enlazadas. ¿En qué consiste el double hashing?

Bibliografía recomendada

- Weiss, M., Estructura de datos y algoritmos, Addison-Wesley, 1995.
- Aho, Hopcroft y Ullman, Estructuras de datos y algoritmos, Addison-Wesley, 1988.

Recursos

Wikimedia Commons.