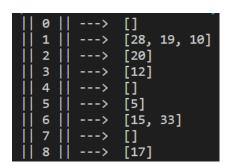
PARTE 1

Ejercicio 1

Ejemplificar que pasa cuando insertamos las llaves 5, 28, 19, 15, 20, 33, 12, 17, 10 en un **HashTable** con la colisión resulta por el método de chaining. Permita que la tabla tenga 9 slots y la función de hash:

$$H(k) = k \mod 9 \tag{1}$$



Ejercicio 2

A partir de una definición de diccionario como la siguiente:

dictionary = Array(m,0)

Crear un módulo de nombre **dictionary.py** que **implemente** las siguientes especificaciones de las operaciones elementales para el **TAD diccionario**.

Nota: puede dictionary puede ser redefinido para lidiar con las colisiones por encadenamiento

insert(D,key, value)

Descripción: Inserta un key en una posición determinada por la función de hash (1) en el diccionario (dictionary). Resolver colisiones por encadenamiento. En caso de keys duplicados se anexan a la lista.

Entrada: el diccionario sobre el cual se quiere realizar la inserción

y el valor del key a insertar

Salida: Devuelve D

search(D,key)

Descripción: Busca un key en el diccionario

Entrada: El diccionario sobre el cual se quiere realizar la búsqueda

(dictionary) y el valor del key a buscar.

Salida: Devuelve el value de la key. Devuelve None si el key no se

encuentra.

delete(D,key)

Descripción: Elimina un key en la posición determinada por la función

Algoritmos y Estructuras de Datos II:

Hash Tables

de hash (1) del diccionario (dictionary)

Poscondición: Se debe marcar como nulo el key a eliminar.

Entrada: El diccionario sobre el se quiere realizar la eliminación y

el valor del key que se va a eliminar.

Salida: Devuelve D

PARTE 2

Ejercicio 3

Considerar una tabla hash de tamaño m = 1000 y una función de hash correspondiente al método de la multiplicación donde A = (sqrt(5)-1)/2). Calcular las ubicaciones para las claves 61,62,63,64 y 65.

Ejercicio 4

Implemente un algoritmo lo más eficiente posible que devuelva **True** o **False** a la siguiente proposición: dado dos strings s₁...s_k y p₁...p_k, se quiere encontrar si los caracteres de p₁...p_k corresponden a una permutación de s₁...s_k. Justificar el coste en tiempo de la solución propuesta.

Ejemplo 1:

Entrada: S = 'hola', P = 'ahlo'

Salida: True, ya que P es una permutación de S

Ejemplo 2:

Entrada: S = 'hola', P = 'ahdo'

Salida: Falso, ya que P tiene al carácter 'd' que no se encuentra en S por lo que no es una

permutación de S

Ejercicio 5

Implemente un algoritmo que devuelva True si la lista que recibe de entrada tiene todos sus elementos únicos, y Falso en caso contrario. Justificar el coste en tiempo de la solución propuesta.

Ejemplo 1:

Entrada: L = [1,5,12,1,2]

Salida: Falso, L no tiene todos sus elementos únicos, el 1 se repite en la 1ra y 4ta posición

Ejercicio 6

Los nuevos códigos postales argentinos tienen la forma cddddccc, donde c indica un carácter (A - Z) y d indica un dígito 0, . . . , 9. Por ejemplo, C1024CWN es el código postal que representa a la calle XXXX a la altura 1024 en la Ciudad de Mendoza. Encontrar e implementar una función de hash apropiada para los códigos postales argentinos.

Ejercicio 7

Implemente un algoritmo para realizar la compresión básica de cadenas utilizando el recuento de caracteres repetidos. Por ejemplo, la cadena 'aabccccaaa' se convertiría en 'a2blc5a3'. Si la cadena "comprimida" no se vuelve más pequeña que la cadena original, su método debería devolver la cadena original. Puedes asumir que la cadena sólo tiene letras mayúsculas y minúsculas (a - z, A - Z). Justificar el coste en tiempo de la solución propuesta.

Ejercicio 8

Se requiere encontrar la primera ocurrencia de un string $p_1...p_k$ en uno más largo $a_1...a_L$. Implementar esta estrategia de la forma más eficiente posible con un costo computacional menor a O(K*L) (solución por fuerza bruta). Justificar el coste en tiempo de la solución propuesta.

Ejemplo 1:

Entrada: S = 'abracadabra', P = 'cada'

Salida: 4, índice de la primera ocurrencia de P dentro de S (abracadabra)

Ejercicio 9

Considerar los conjuntos de enteros $S = \{s1, \ldots, sn\}$ y $T = \{t1, \ldots, tm\}$. Implemente un algoritmo que utilice una tabla de hash para determinar si $S \subseteq T$ (S subconjunto de T). ¿Cuál es la complejidad temporal del caso promedio del algoritmo propuesto?

Parte 3

Ejercicio 10

Considerar la inserción de las siguientes llaves: 10; 22; 31; 4; 15; 28; 17; 88; 59 en una tabla hash de longitud m = 11 utilizando direccionamiento abierto con una función de hash h'(k) = k. Mostrar el resultado de insertar estas llaves utilizando:

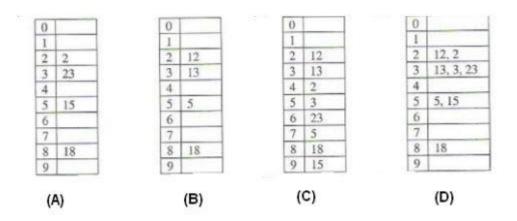
- 1. Linear probing
- 2. Quadratic probing con c1 = 1 y c2 = 3
- 3. Double hashing con h1(k) = k y $h2(k) = 1 + (k \mod (m-1))$

Ejercicio 11 (opcional)

Implementar las operaciones de **insert()** y **delete()** dentro de una tabla hash vinculando todos los nodos libres en una lista. Se asume que un slot de la tabla puede almacenar un indicador (flag), un valor, junto a una o dos referencias (punteros). Todas las operaciones de diccionario y manejo de la lista enlazada deben ejecutarse en O(1). La lista debe estar doblemente enlazada o con una simplemente enlazada alcanza?

Ejercicio 12

Las llaves 12, 18, 13, 2, 3, 23, 5 y 15 se insertan en una tabla hash inicialmente vacía de longitud 10 utilizando direccionamiento abierto con función hash h(k) = k mod 10 y exploración lineal (linear probing). ¿Cuál es la tabla hash resultante? Justifique.



Hash table resultante: C

Todos los números terminados en el mismo número caen en la misma posición por k mod 10, por lo tanto irán buscando y rebotando hasta encontrar otra posición vacía $2 \mod 10 = 2 12 \mod 10 = 2$

Ejercicio 13

Una tabla hash de longitud 10 utiliza direccionamiento abierto con función hash h(k)=k mod 10, y exploración lineal (linear probing). Después de insertar 6 valores en una tabla hash vacía, la tabla es como se muestra a continuación.

| 0 | |
|---|----|
| 1 | |
| 2 | 42 |
| 3 | 23 |
| 4 | 34 |
| 5 | 52 |
| 6 | 46 |
| 7 | 33 |
| 8 | |
| 9 | |

¿Cuál de las siguientes opciones da un posible orden en el que las llaves podrían haber sido insertadas en la tabla? Justifique

- (A) 46, 42, 34, 52, 23, 33
- (B) 34, 42, 23, 52, 33, 46
- (C) 46, 34, 42, 23, 52, 33
- (D) 42, 46, 33, 23, 34, 52

posible orden: C

52 de desplaza hasta la posición 5, ya que de la posición 2 hasta la 4 están ocupadas 33 de desplaza hasta la posición 7, ya que de la posición 3 hasta la 6 están ocupadas

A tener en cuenta:

- 1. Usen lápiz y papel primero
- 2. No se puede utilizar otra Biblioteca mas allá de algo1.py y las bibliotecas desarrolladas durante Algoritmos y Estructuras de Datos I.