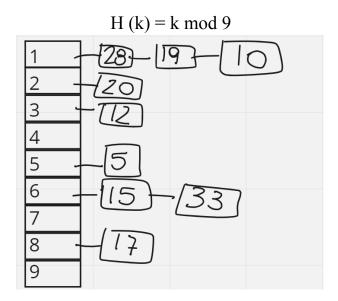
Hash Tables

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:



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

```
def insert(D, key, value):
    if D==0 or D==None:
        print('Error. No se encontró una tabla Hash.')
        return None
    else:
        i=hash(key, len(D))
        if D[i]==None:
            List=[]
            node=(key, value)
            List.append(node)
        D[i]=List
    else:
        node=(key, value)
        D[i].append(node)
```

Hash Tables

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

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

```
34 v def search(D, key):
35 ∨ if D==None or key==None:
        print('Error, valores inválidos.')
      else:
     index=hash(key, len(D))
       if D[index]!=None:
         current=D[index]
         while current!=None:
         if current.key==key:
             return current.value
               current=current.nextNode
46 \( \text{def delete(D, key):} \)
47 v if search(D, key)!=None:
        index=hash(key, len(D))
        current=D[index]
50 v while current!=None:
51 v if current.key==ke
         if current.key==key:
             D[index].pop(current)
             return 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.

```
h(61)=700
```

h(62)=318

h(63) = 936

h(64)=554

h(65)=172

Algoritmos y Estructuras de Datos II: Hash Tables

Ejercicio 4

Implemente un algoritmo lo más eficiente posible que devuelva **True** o **False** a la siguiente proposición: dado dos strings $s_1...s_k$ y $p_1...p_k$, se quiere encontrar si los caracteres de $p_1...p_k$ corresponden a una permutación de $s_1...s_k$. 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 'aabcccccaaa' 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.

Algoritmos y Estructuras de Datos II: Hash Tables

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 (abracada bra)

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?