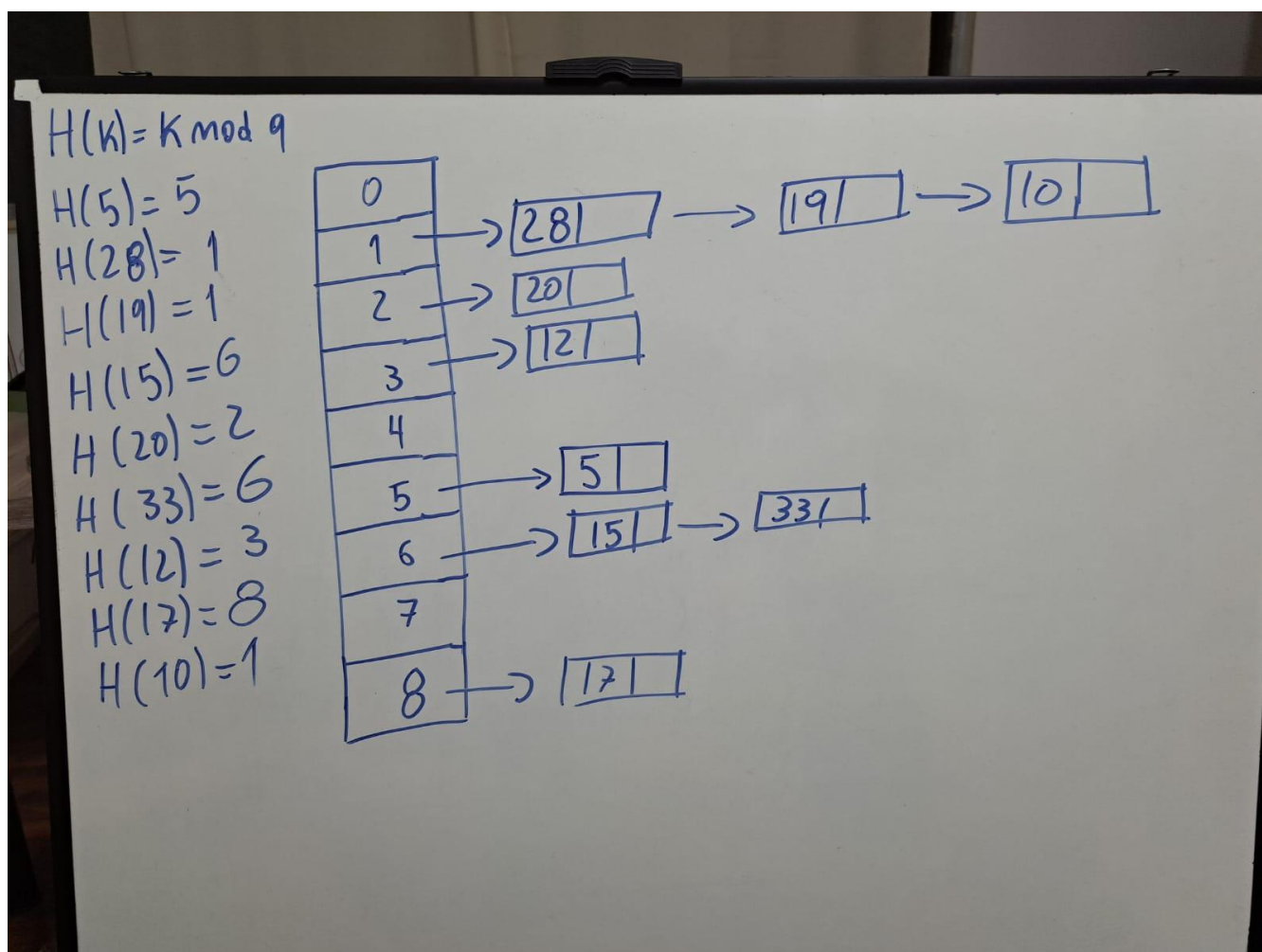


PARTE 1

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:

$$H(k) = k \bmod 9 \quad (1)$$



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 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

```
1  import linkedlist
2  import array
3
4  class Dictionary:
5
6      slots = None
7
8      def __init__(self, length):
9          self.slots = [None for i in range(length)]
10
11
12
13  class DictionaryItem:
14      key = None
15      value = None
16
17      def __init__(self, key, value):
18          self.key = key
19          self.value = value
20
21
22  #Método división
23  def hashFunction(k, m):
24      return k % m
25
```

```
26 def insert(D, key, value):
27     item = DictionaryItem(key, value)
28     slot = hashFunction(key, len(D.slots))
29     position = 0
30     if(D.slots[slot] == None):
31         D.slots[slot] = linkedlist.LinkedList()
32         linkedlist.add(D.slots[slot], item)
33     else:
34         currentNode = D.slots[slot].head
35         while currentNode != None:
36             if(currentNode.value.key < key):
37                 position += 1
38             elif(currentNode.value.key > key):
39                 linkedlist.insert(D.slots[slot], item, position)
40                 break
41             if(currentNode.nextNode == None):
42                 currentNode.nextNode = item
43                 break
44             currentNode = currentNode.nextNode
45     return D
46
47 def search(D, key):
48     slot = hashFunction(key, len(D.slots))
49     currentNode = D.slots[slot]
50     if (currentNode == None):
51         return None
52     else:
53         currentNode = currentNode.head
54         while currentNode != None:
55             if(currentNode.value.key == key):
56                 return currentNode.value.value
57             currentNode = currentNode.nextNode
58     return
59
60 def delete(D, key):
61     slot = hashFunction(key, len(D.slots))
62     currentNode = D.slots[slot]
63     if (currentNode == None):
64         return None
65     else:
66         currentNode = currentNode.head
67         while currentNode != None:
68             if(currentNode.value.key == key):
69                 linkedlist.delete(D.slots[slot], currentNode.value)
70             currentNode = currentNode.nextNode
71     return
```

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.

$$\begin{aligned} A &= (-\sqrt{5} - 1)/2 \\ m &= 1000 = 10^3 \\ h(k) &= m(kA \bmod 1) \\ h(61) &= 1000(61 \cdot A) \bmod 10^3 = 700 \\ h(62) &= 1000(62 \cdot A) \bmod 10^3 = 318 \\ h(63) &= 1000(63 \cdot A) \bmod 10^3 = 936 \\ h(64) &= 1000(64 \cdot A) \bmod 10^3 = 554 \\ h(65) &= 1000(65 \cdot A) \bmod 10^3 = 172 \end{aligned}$$

Ejercicio 4

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

```
136 def isPermutation(s, p):
137     if(len(s) != len(p)):
138         return False
139
140     for i in range(0, len(s)):
141         if(s[i].upper() != p[len(p) - i - 1].upper()):
142             return False
143
144     return True
```

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

```
87 def hasUniqueElements(L):
88     d = Dictionary(linkedlist.length(L))
89     currentNode = L.head
90     while currentNode != None:
91         if(search(d, currentNode.value) != None):
92             return False
93         insert(d, currentNode.value, currentNode.value)
94         currentNode = currentNode.nextNode
95     return True
```

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.

```
97 def postalCodeHashFunction(char, k, m):
98     return ord(char * (k + 1)) % m
```

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.

```
103 def stringCompression(str):
104     d = Dictionary(26)
105     for i, char in enumerate(str):
106         if(char != char.upper()):
107             key = ord(char) - 71
108         else:
109             key = ord(char) - 65
110         if(search(d, key) == None):
111             insert(d, key, 1)
112         else:
113             cantidad = search(d, key) + 1
114             delete(d, key)
115             insert(d, key, cantidad)
116     return compressedString(d, str)
117
118 def compressedString(D, str):
119     string = ""
120     for i in range(0, len(D.slots)):
121         currentNode = D.slots[i]
122         if currentNode != None:
123             currentNode = currentNode.head
124             while currentNode != None:
125                 key = currentNode.value.key
126                 if(key >= 26):
127                     key = key + 71
128                 else:
129                     key = key + 65
130                 string = string + chr(key) + repr(currentNode.value.value)
131                 currentNode = currentNode.nextNode
132     if(len(string)/2 == len(str)):
133         return str
134     return string
```

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 (abra**cada**bra)

Ejercicio 9

Considerar los conjuntos de enteros $S = \{s_1, \dots, s_n\}$ y $T = \{t_1, \dots, t_m\}$. 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?

```
146 def isSubset(S, T):
147     if(linkedlist.length(S) > linkedlist.length(T)):
148         return False
149
150     ds = Dictionary(linkedlist.length(S))
151     dt = Dictionary(linkedlist.length(T))
152
153     currentNodeT = T.head
154     while currentNodeT != None:
155         insert(dt, currentNodeT.value, currentNodeT.value)
156         currentNodeT = currentNodeT.nextNode
157
158     currentNodeS = S.head
159
160     while currentNodeS != None:
161         if(search(dt, currentNodeS.value) == None):
162             return False
163         currentNodeS = currentNodeS.nextNode
164
165     return True
```

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
[22|88] | [4|15|28|17|59|31|10]
2. Quadratic probing con $c1 = 1$ y $c2 = 3$
[22| 88|17|4| 28|59|15|31|10]
3. Double hashing con $h1(k) = k$ y $h2(k) = 1 + (k \bmod (m - 1))$
[22| 59|17|4|15|28|88| 31|10]

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 $h(k) = k \bmod 10$ y exploración lineal (linear probing). ¿Cuál es la tabla hash resultante? Justifique.

0	
1	
2	2
3	23
4	
5	15
6	
7	
8	18
9	

(A)

0	
1	
2	12
3	13
4	
5	5
6	
7	
8	18
9	

(B)

0	
1	
2	12
3	13
4	2
5	3
6	23
7	5
8	18
9	15

(C)

0	
1	
2	12, 2
3	13, 3, 23
4	
5	5, 15
6	
7	
8	18
9	

(D)

La tabla resultante sería la "C", ya que en las demás tablas no se encuentran todos los elementos que se querían insertar y, además, se llenaron los slots donde estaban vacíos antes de llenar el mismo slot.

Ejercicio 13

Una tabla hash de longitud 10 utiliza direccionamiento abierto con función hash $h(k)=k \bmod 10$, 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

A) 46, 42, 34, 52, 23, 33	A	B	C	D
B) 34, 42, 23, 52, 33, 46				
C) 46, 34, 42, 23, 52, 33	42	42	42	42
D) 42, 46, 33, 23, 34, 52	52	23	23	33
Es la opción C	34	34	34	23
	23	52	52	34
	46	33	46	46
	33	46	33	52

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.~~