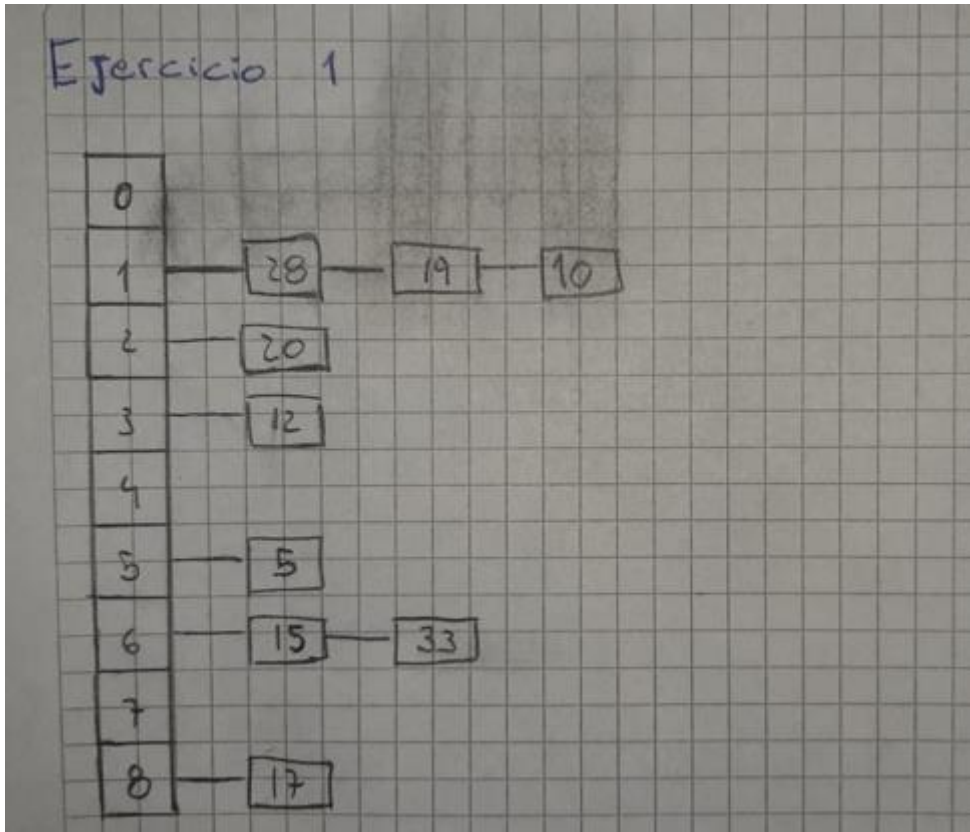


Trabajo Práctico N°4

Nombre: Victor Ramirez

Ejercicio 1



Ejercicio 2

```
1 class DictionaryNode:
2     def __init__(self, key= None, value = None):
3         self.key = key
4         self.value = value
5
6 class Dictionary:
7
8     def __init__(self , hash_function = None , longitud = 10):
9         self.D = [None] * longitud
10
11         if hash_function != None:
12             self.hash_function = hash_function
13         else:
14             self.hash_function = lambda x: x % longitud
15
```



```

68 def search_key(key , lista):
69
70     for i in range(len(lista)):
71         if lista[i] != None:
72             if key == lista[i].key:
73                 return i
74     return None

```

Ejercicio 3

```

4 def ejercicio3(lista):
5     m = 1000
6     A = (math.sqrt(5)-1)/2
7     hash_function = lambda k : int(m*((k*A) % 1))
8     dict = d.Dictionary(hash_function , m)
9     for key in lista:
10         dict.insert(dict.D , key , str(key))
11     return dict.D
12

```

Ejercicio 4

```

15 def is_permutation(element1 , element2):
16
17     """
18     La complejidad temporal de insert y search en un hash_table es O(1) , sin embargo
19     la complejidad del algoritmo viene dada por la longitud de los elementos ya que
20     se itera en un bucle .Por lo tanto la complejidad es O(n)
21     """
22     is_permutation = True
23     if len(element1) != len(element2):
24         return False
25
26     m = 25 #Longitud del universo (los caracteres de a-z)
27     hash_function = lambda x: ord(x) % m #ord(x) es el codigo ASCII del caracter que ponga
28     dict = d.Dictionary(hash_function , m)
29
30     #Agregamos al diccionario todos los caracteres de el primer elemento
31     for i in element1:
32         dict.insert(dict.D , i , str(i))
33
34     for j in element2:
35         pos = dict.search(dict.D , j)
36         if pos == None:
37             is_permutation = False
38
39     return is_permutation

```

Ejercicio 5

```
53 def isSet(lista):
54     """
55     El costo de iterar la lista para agregar los elementos al diccionario es  $O(n)$ ,
56     las funciones insert,search,delete son  $O(1)$ . Por lo tanto la complejidad del algoritmo
57     viene dada por la longitud de la lista  $O(n)$ .
58     """
59     m = len(lista)
60     A = (math.sqrt(5)-1)/2
61     hash_function = lambda k : int(m*((k*A) % 1))
62     dict = d.Dictionary(hash_function , m)
63
64     for key in lista:
65         dict.insert(dict.D , key ,str(key))
66
67     count = 0
68     for key in lista:
69         aux = dict.search(dict.D , key)
70         if aux != None:
71             dict.delete(dict.D , key)
72             count += 1
73
74     #Si despues de buscar los elementos, el contador es igual a la longitud de la lista
75     #entonces significa que no hay elementos repetidos
76     if count == m:
77         return True
78     else:
79         return False
```

Ejercicio 6

```
82 def codigo_postal(dict , codigo):
83     #dict = d.Dictionary(hash_postal, 100003)
84     print(f"El codigo postal se va a insertar en la posicion {hash_postal(codigo)}")
85     dict.insert(dict.D ,codigo , str(codigo))
86     return dict.D
87
88 def hash_postal(codigo):
89     #La cantidad total de combinaciones del codigo postal que se puede
90     #obtener con cddddccc son: 4569760000
91     #Entonces vamos a tener que elegir un numero primo muy grande para que se distribuyan
92     #correctamente las keys sin que se colisionen tanto
93
94     m = 100003 #Numero primo grande
95     num = int(codigo[1:5])
96     char_ascii = ord(codigo[0])*10^4+ord(codigo[5])*10^3+ord(codigo[6])*10^2+ord(codigo[7])*10
97     value = num + char_ascii
98     hash_function = value % m
99     return hash_function
```

Ejercicio 7

```
101 def compress(element):
102     #No supe como implementar diccionarios de manera optima en este ejercicio. La complejidad de
103     #este algoritmo es O(n) porque itero una lista de tamaño n.
104
105     lista = ""
106     lista2 = list(element)
107     cont = 0
108
109     for i in range(len(element)):
110         if i == 0:
111             lista += element[i]
112             cont += 1
113             continue
114         if element[i] == lista[-1]:
115             cont += 1
116         else:
117             lista += str(cont) + element[i]
118             cont = 1
119     lista += str(cont)
120     count = lista.count("1")
121     if count == len(lista2):
122         return element
123     else:
124         return lista
```

Ejercicio 8

```
126 def inText(subtext , text):
127
128     aux = len(subtext)
129     dict = d.Dictionary(hash_text , 97)
130     for i in range(0, len(text)):
131         if i+3 <= len(text):
132             new_char = text[i:i+3]
133             dict.insert(dict.D , new_char , new_char)
134     found = dict.search(dict.D , subtext)
135     if found != None:
136         return True
137     else:
138         return False
139
140 def hash_text(text):
141
142     char_ascii = 0
143     for i in range(len(text)):
144         char_ascii += ord(text[i])*10^i
145
146     hash_function = char_ascii % 97
147     return hash_function
```

Ejercicio 9

```
150 def isSubset(subconjunto , conjunto):
151     #La complejidad del algoritmo es O(n) y viene dada por la iteracion
152     #del conjunto al insertar, aunque el costo de insertar es O(1)
153
154     m = 67 #Numero primo
155     hash_function = lambda key : key % m
156     dict = d.Dictionary(hash_function , m)
157
158     #Agrego los elementos del conjunto a un diccionario
159     for key in conjunto:
160         dict.insert(dict.D , key , str(key))
161
162     #Itero el subconjunto y me fijo si sus elementos estan en el diccionario
163     #Si algun elemento no esta, entonces no es subconjunto
164     #Recordemos que por ser conjunto no hay elementos repetidos en el diccionario
165     for key in subconjunto:
166         found = dict.search(dict.D , key)
167         if found == None:
168             return False
169     return True
```

Ejercicio 10

Ejercicio 10 $h(k, i) = (h'(k) + i) \bmod m$

①

0	22
1	88
2	
3	
4	4
5	15
6	28
7	17
8	59
9	31
10	10

Linear Probing

②

0	22
1	
2	88
3	17
4	4
5	
6	28
7	59
8	15
9	31
10	10

$h(k, i) = (h'(k) + 1 \cdot i + 3i^2) \bmod m$

Quadratic Probing

③

0	22
1	
2	59
3	17
4	4
5	15
6	28
7	88
8	
9	31
10	10

Double Hashing

$h(k, i) = (h_1(k) + i h_2(k)) \bmod m$

$h_1(k) = k$

$h_2(k) = 1 + (k \bmod (m-1))$

Ejercicio 12

Ejercicio 12

Rta: Opción c

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

Ejercicio 13

Ejercicio 13

Rta: Opción c

0	
1	
2	12
3	23
4	34
5	52
6	46
7	53
8	
9	