Лабораторная работа № 3 по курсу криптографии

Выполнил студент группы М8О-308Б-17 Иларионов Денис.

Условие

- 1. Строку в которой записано своё ФИО подать на вход в хеш-функцию ГОСТ Р 34.11-2012 (Стрибог). Младшие 4 бита выхода интерпретировать как число, которое в дальнейшем будет номером варианта. Процесс выбора варианта требуется отразить в отчёте.
- 2. Программно реализовать один из алгоритмов функции хеширования в соответствии с номером варианта. Алгоритм содержит в себе несколько раундов.
- 3. Модифицировать оригинальный алгоритм таким образом, чтобы количество раундов было настраиваемым параметром программы. в этом случае новый алгоритм не будет являться стандартом, но будет интересен для исследования.
- 4. Применить подходы дифференциального криптоанализа к полученным алгоритмам с разным числом раундов.
- 5. Построить график зависимости количества раундов и возможности различения отдельных бит при количестве раундов 1,2,3,4,5,....
- 6. Сделать выводы.

Метод решения

```
Выбор варианта с помощью консольной утилиты, взятой из github.com/adegtyarev/streebog: Python 3.8.3 (tags/v3.8.3:6f8c832, May 13 2020, 22:37:02) [MSC v.1924 64 bit (AM D64)] on win32

Type "help", "copyright", "credits" or "license()" for more information.

>>> from pygost import gost34112012256

>>> gost34112012256.new("Иванов Иван Иванович".encode('utf-8')).digest().hex()[-1]

'e'

>>> gost34112012256.new("Иларионов Денис Алексеевич".encode('utf-8')).digest().h

ex()[-1]

'6'

>>>
```

Вариант 6: SHA-2

Реализацию сиего алгоритма я решил поискать в интернете. Данная лабораторная работа меня в итоге побудила начать изучать питон, и сегодня я во время ее выполнения немного изучил синтаксис языка. На нем, действительно, очень удобно писать. А дело в том, что почти все реализации были на питоне. Вот и нашел я какую-то. После этого, я пытался во всем уже разобраться и сделать остальные задания. SHA-2 это более усовершенствованная версия SHA-1, его последователь. К данному алгоритму хеширования относится множество подтипов, такие, как SHA-224, SHA-256, SHA-384, SHA-512 и какие-то еще с делением, немного стремно выглядят. Я решил взять SHA-256, это наиболее распространенный тип этого алгоритма. Он работает следующим образом. Исходное сообщение после дополнения разбивается на блоки, каждый блок — на 16 слов. Алгоритм пропускает каждый блок сообщения через цикл с 64 раундами. На каждой итерации 2 слова преобразуются, функцию преобразования задают остальные слова. Результаты обработки каждого блока складываются, сумма является значением хеш-функции.

Инициализируются 85 перменных:

h0 := 0x6A09E667

h1 := 0xBB67AE85

h2 := 0x3C6EF372

h3 := 0xA54FF53A

h4 := 0x510E527F

h5 := 0x9B05688C

h6 := 0x1F83D9AB

h7 := 0x5BE0CD19

На самом деле - это первые 32 бита дробных частей квадратных корней первых 8 простых чисел (от 2 до 19). Также определяется таблица констант. Всего их - 64, поэтому SHA-256 не может выполнять более 64 раундов. Если, конечно, не дополнить эту таблицу еще значениями. Эти значения - первые 32 бита дробных частей кубических корней первых 64 простых чисел (от 2 до 311).

Мы обрабатываем сообщение предварительно в соответствие с определенными правилами. Далее, оно обрабатывается порциями по 512 бит - 16 слов по 32 бита. Генерируем дополнительные 48 слов. Инициализируем переменные и уже потом проводим раунды, в которых происходят циклические и логические сдвиги, хогы и прочие битовые операции.

После этого, мы складываем 8 хешей и получаем итоговое значение хеша. Если представить его в виде текста - 64 символа. В любом случае, каким бы ни было коротким или длинным исходное сообщение.

```
Основной цикл в каждом раунде:
```

```
sum00 := (a \text{ rotr } 2) \text{ xor } (a \text{ rotr } 13) \text{ xor } (a \text{ rotr } 22)
```

Ma := (a and b) xor (a and c) xor (b and c)

```
t2 := sum0 + Ma
sum01 := (e \text{ rotr } 6) \text{ xor } (e \text{ rotr } 11) \text{ xor } (e \text{ rotr } 25)
Ch := (e \text{ and } f) \text{ xor } ((not e) \text{ and } g)
t1 := h + sum01 + Ch + k[i] + w[i]
   Далее:
h := q
g := f
f := e
e := d + t1
d := c
c := b
b := a
a := t1 + t2
   Добавляем полученные значения к ранее вычисленному результату:
h0 := h0 + a
h1 := h1 + b
h2 := h2 + c
h3 := h3 + d
h4 := h4 + e
h5 := h5 + f
h6 := h6 + q
h7 := h7 + h
```

Получаем итоговое значение хеша: digest = hash = h0||h1||h2||h3||h4||h5||h6||h7| || - конкатенация (склеивание) битов.

Реализация проходит все юнит тесты. Однако, изначальная версия, которую я нашел не проходила их. Была одна проблемка, а именно, что иногда длина хеша составляла не 64 символа, а меньше. Позже, я понял, в чем дело и исправил немного чужой код. А именно, проблема была в том, что в той реализации не учитывались ведущие нули в блоках. Я сделал тест в файле testing.py, который написал я полностью сам. Задается рандомное слово. Вычисляется хеш "моей"функцией и функцией, которая уже встроена в питоне в модуле hashlib. Если хеши равны, то к значению прибавляется 1. Как можно видеть дальше, значения всегда совпадали.

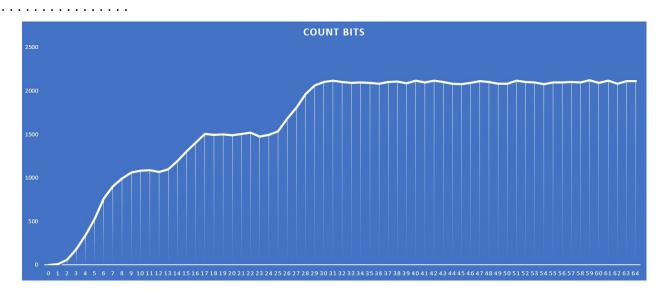
```
>>> checkingOK(5)
'OK tests: 5/5'
>>> checkingOK(10)
'OK tests: 10/10'
>>> checkingOK(50)
```

'OK tests: 50/50'
>>> checkingOK(100)
'OK tests: 100/100'
>>> checkingOK(500)
'OK tests: 500/500'

Далее были применены подходы дифференциального криптоанализа к полученной хеш-функции. Я генерирую рандомную строку заданной длины. Затем рандомно меняю последнюю букву и сравниваю хеши. Считаю несовпадения. Есть два вида подсчета, в зависимости от длины слова и вне зависимости. Дело в том, что я заметил, что чем длиннее слово, тем слабее различаются хеши при их одинаковом изменении. Вот начало листинга, а далее, я приведу диаграммы. На первой диаграмме - без учета длины слов, на второй - с ее учетом.

>>> cryptoAnalysis(0, 100, 0)

Rounds: 0 = 0
Rounds: 1 = 10
Rounds: 2 = 61
Rounds: 3 = 180
Rounds: 4 = 343
Rounds: 5 = 527
Rounds: 6 = 760
Rounds: 7 = 901
Rounds: 8 = 993
Rounds: 9 = 1062
Rounds: 10 = 1084
Rounds: 11 = 1087
Rounds: 12 = 1069
Rounds: 13 = 1101





Мы видим резкие скачки примерно с 13 по 17 количество раундов. Затем примерно с 25 до 30. Затем, функция идет плавно, иногда даже отклоняется вниз от среднего значения. Это можно объяснить тем, что тесты я выбрал разные. Сначала 3 теста с длиной слова = 2, потом 4 теста с длиной слова = 5, затем 5 тестов с длиной слова = 10, 6 тестов с длиной слова = 20, 7 тестов с длиной 50, 10 с длиной 100 и 15 с длиной 500. И только при достаточном количестве раундов хеши строк такой длины с одним разным символом будут больше и больше различаться. Как я заметил позже, то хеши слов длиной 500 при изменении 1 символа вообще не отличаются, даже если брать максимальные, для SHA-256, 64 раунда. Поэтому, более эффективно использовать около 30 раундов, если работать со строками не длиннее 100 символов. Чем меньше раундов, тем быстрее будет работать программа, а при таких данных между 30 и 60 раундами разницы эффективности почти нет, только работает дольше...

Результат работы программы

```
>>> sha_256("Nosik")
'222ce3fee70f7ca09e387804ff3595fa864e92263f3ccb5915633561df5fdf91'
>>> sha_256("Noski")
'ea7b9957679f6a4e643caa3f8dc5a204d2df1692eacf1bc01e4f7c144408eddb'
>>> sha_256("Nosik", 3)
'df70be72811de8b386e6ef280f59dba17eb1c6bda201330a06bb2fb6acef1f98'
>>> sha_256("Noski", 3)
'2b844db0f74dbfac86e6ef2a0f59dba18403ad909841320806bb2fb8acef1f98'
>>> stringDiff(sha_256("Nosik"), sha_256("Noski"))
58
>>> stringDiff(sha_256("Nosik", 3), sha_256("Noski", 3))
30
>>> stringDiff(sha_256("Nosik", 2), sha_256("Noski", 2))
```

```
15
>>> stringDiff(sha_256("Nosik", 1), sha_256("Noski", 1))
2
>>> sha_256("Nosik", 1)
'b481e21d257194ecf7d6a1f7e1bee8ac3845a88aec13bb0bba8942377b64a6c4'
>>> sha_256("Noski", 1)
'b481e21f257194ecf7d6a1f7e1bee8ac3845a88cec13bb0bba8942377b64a6c4'
```

Выводы

Во время выполнения данной лабораторной работы, я больше изучил питон, чем чтолибо другое) Ну а если серьезно, то я познакомился с хеш-функциями, а именно с функциями, подобными SHA-2. С помощью таких функций можно зашифровать любое сообщение. Однако, есть очень большой минус, а именно, что непосредственно из хеш функций нельзя вывести ту строку, из которой она получилась. Если бы такое было бы возможно, то подобные хеш функции были бы просто невероятно эффективным инструментом сокращения текста. Потому что из любой строки получается хеш, который в виде строки для SHA-256 занимает ровно 64 символа. Однако, у хеш-функций есть хорошее применение. Есть специальные базы данных, где хранятся такие хеши и уже по ним можно получить и сообщение. Очень хорошее применение таких функций можно использовать в сохранениях в игре. Игрок может сохранить все данные, получив небольшой хеш. А уже он поступает на сервер вместе с данными. И при этом игрок никак не сможет обхитрить и взломать сохранение, потому что данные по этому хешу на сервере. Также можно сохранять какие-то важные данные и хранить лишь хеши. Есть очень много применений для таких функций, я считаю, так что, данная лабораторная оказалась вполне важной. С хеш функциями я еще познакомился на 1 курсе во время олимпиадного программирования. Там использовались простые хеш функции, которые были равны произведению чисел с определенным остатком.

Листинг программного кода

```
sha256.py
initial_hash_values=[
'6a09e667','bb67ae85','3c6ef372','a54ff53a',
'510e527f','9b05688c','1f83d9ab','5be0cd19'
]
sha_256_constants=[
'428a2f98','71374491','b5c0fbcf','e9b5dba5',
'3956c25b','59f111f1','923f82a4','ab1c5ed5',
'd807aa98','12835b01','243185be','550c7dc3',
'72be5d74','80deb1fe','9bdc06a7','c19bf174',
'e49b69c1','efbe4786','0fc19dc6','240ca1cc',
```

```
'2de92c6f', '4a7484aa', '5cb0a9dc', '76f988da',
'983\,e5152\ '\ ,\ 'a831c66d\ '\ ,\ 'b00327c8\ '\ ,\ 'bf597fc7\ '
'c6e00bf3', 'd5a79147', '06ca6351', '14292967'
'27b70a85', '2e1b2138', '4d2c6dfc', '53380d13'
\hbox{'}650\, \hbox{a}7354 \hbox{'} , \hbox{''}766\, \hbox{a}0 \hbox{a}bb \hbox{'} , \hbox{''}81\, \hbox{c}2 \hbox{c}92 \hbox{e'} , \hbox{''}92722\, \hbox{c}85 \hbox{'} \\
'a2bfe8a1', 'a81a664b', 'c24b8b70', 'c76c51a3'
'd192e819', 'd6990624', 'f40e3585', '106aa070'
'19a4c116', '1e376c08', '2748774c', '34b0bcb5',
'391c0cb3', '4ed8aa4a', '5b9cca4f', '682e6ff3',
'748f82ee', '78a5636f', '84c87814', '8cc70208'
'90 befffa', 'a4506ceb', 'bef9a3f7', 'c67178f2'
def bin return (dec):
     return(str(format(dec, 'b')))
def bin 8bit (dec):
     return(str(format(dec, '08b')))
def bin 32bit (dec):
     return(str(format(dec, '032b')))
def bin 64bit (dec):
     return(str(format(dec, '064b')))
def hex return (dec):
     return(str(format(dec, 'x')))
def dec return bin(bin string):
     return(int(bin string,2))
def dec return hex(hex string):
     return(int(hex string, 16))
\mathbf{def} \ \mathbf{L} \ \mathbf{P}(\mathbf{SET}, \mathbf{n}):
     to_return=[]
     j=0
     k=n
     while k < len(SET) + 1:
          to return.append(SET[j:k])
          j=k
          k+=n
```

```
return (to return)
def s l(bit string):
    bit list = []
    for i in range(len(bit string)):
        bit_list.append(bit_string[i])
    return(bit list)
def l s(bit list):
    bit string=','
    for i in range(len(bit_list)):
        bit_string+=bit_list[i]
    return(bit string)
def rotate right (bit string, n):
    bit list = s l(bit string)
    count=0
    while count \leq n-1:
        list main=list (bit list)
        var 0=list main.pop(-1)
        list_main=list([var_0]+list_main)
        bit list=list (list main)
        count+=1
    return(l s(list main))
def shift right (bit string, n):
    bit_list=s_l(bit_string)
    count=0
    while count \leq n-1:
        bit list.pop(-1)
        count+=1
    front append = ['0'] * n
    return(l s(front append+bit list))
def mod_32_addition(input_set):
    value=0
    for i in range(len(input set)):
        value+=input_set | i |
    \mod 32 = 4294967296
    return (value%mod 32)
def xor 2str(bit string 1, bit string 2):
```

```
xor list = []
    for i in range(len(bit string 1)):
        if bit string 1[i]=0 and bit string 2[i]=0:
            xor list.append('0')
        if bit string 1[i]='1' and bit string 2[i]='1':
            xor_list.append('0')
        if bit string 1[i]=0 and bit string 2[i]=0:
            xor list.append('1')
        if bit_string_1[i]=='1' and bit_string 2[i]=='0':
            xor list.append('1')
    return(l s(xor list))
def and 2str(bit string 1, bit string 2):
    and list = []
    for i in range(len(bit string 1)):
        if bit string 1[i]=='1' and bit string 2[i]=='1':
            and list.append('1')
        else:
            and list.append('0')
    return(l s(and list))
def or 2str(bit string 1, bit string 2):
    or_list = []
    for i in range(len(bit_string_1)):
        if bit string 1[i]=0 and bit string 2[i]=0:
            or list.append('0')
        else:
            or list.append('1')
    return(l s(or list))
def not str(bit string):
    not list = []
    for i in range(len(bit string)):
        if bit string [i] = 0:
            not list.append('1')
        else:
            not list.append('0')
    return(l s(not list))
, , ,
SHA-256 Specific Functions:
```

```
, , ,
\mathbf{def} \, \mathrm{Ch}(\mathrm{x},\mathrm{y},\mathrm{z}):
     return(xor_2str(and_2str(x,y),and_2str(not_str(x),z)))
\mathbf{def} \ \mathrm{Maj}(\mathrm{x},\mathrm{y},\mathrm{z}):
     \mathbf{return} (\mathbf{xor} \ 2\mathbf{str} (\mathbf{xor} \ 2\mathbf{str} (\mathbf{x}, \mathbf{y}), \mathbf{and} \ 2\mathbf{str} (\mathbf{x}, \mathbf{z})), \mathbf{and} \ 2\mathbf{str} (\mathbf{y}, \mathbf{z})))
\mathbf{def} \ e_{0}(x):
     return(xor_2str(xor_2str(rotate_right(x,2),rotate_right(x,13)),rotate_right(x,13))
def e_{1}(x):
     return (xor_2str(xor_2str(rotate_right(x,6),rotate_right(x,11)),rotate_rig
\mathbf{def} \ \mathbf{s} \ 0(\mathbf{x}):
     return (xor 2str (xor 2str (rotate right (x,7), rotate right (x,18)), shift righ
\mathbf{def} \ \mathbf{s} \ 1(\mathbf{x}):
     return(xor_2str(xor_2str(rotate_right(x,17),rotate_right(x,19)),shift_right(x,17))
def message_pad(bit_list):
     pad one = bit list + '1'
     pad len = len(pad one)
     k=0
     while ((pad_len+k)-448)\%512 != 0:
          k+=1
     back\_append\_0 = `0'*k
     back_append_1 = bin_64bit(len(bit_list))
     return (pad one+back append 0+back append 1)
def message_bit_return(string_input):
     bit list = []
     for i in range(len(string_input)):
           bit_list.append(bin_8bit(ord(string_input[i])))
     return(l_s(bit_list))
def message_pre_pro(input_string):
     bit_main = message_bit_return(input_string)
     return (message_pad(bit_main))
def message_parsing(input_string):
```

return (L P(message pre pro(input string), 32))

```
def message_schedule(index,w_t):
           new word = bin 32bit (mod 32 addition ([int(s 1(w t[index - 2]), 2), int(w t[index - 2]), 2))
           return (new_word)
 , , ,
This example of SHA 256 works for an input string <56 characters.
def sha_256(input_string, rounds = 64):
           w_t=message_parsing(input_string)
           a=bin_32bit (dec_return_hex(initial_hash_values[0]))
          b=bin_32bit(dec_return_hex(initial_hash_values[1]))
           c=bin_32bit (dec_return_hex(initial_hash_values[2]))
           d=bin_32bit (dec_return_hex(initial_hash_values[3]))
           e=bin_32bit(dec_return_hex(initial_hash_values[4]))
           f=bin_32bit(dec_return_hex(initial_hash_values[5]))
           g=bin 32bit (dec return hex (initial hash values [6]))
           h=bin_32bit (dec_return_hex(initial_hash_values[7]))
           for i in range (0, rounds):
                      if i <= 15:
                                 t_1=mod_32_addition([int(h,2),int(e_1(e),2),int(Ch(e,f,g),2),int(
                                 t_2=mod_32_addition([int(e_0(a),2),int(Maj(a,b,c),2)])
                                 h=g
                                 g=f
                                 e=mod_32_addition([int(d,2),t_1])
                                 d=c
                                 c=b
                                 b=a
                                 a = mod_32 \_addition([t_1, t_2])
                                 a=bin 32bit(a)
                                 e=bin 32bit(e)
                      if i > 15:
                                 w_t.append(message_schedule(i,w_t))
                                 t_1=mod_32_addition([int(h,2),int(e_1(e),2),int(Ch(e,f,g),2),int(Ch(e,f,g),2),int(e_1(e),e_1(e),e_2(e),e_2(e),e_1(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_2(e),e_
                                 t 2=\mod 32 addition ([int(e 0(a),2), int(Maj(a,b,c),2)])
                                 h=g
                                 g=f
                                 f=e
                                 e=mod_32_addition([int(d,2),t_1])
                                 d=c
```

```
c=b
              b=a
              a=mod_32_addition([t_1,t_2])
              a=bin 32bit(a)
              e=bin 32bit(e)
    hash_0 = mod_32 \_addition([dec_return_hex(initial_hash_values[0]), int(a, 2))
    hash 1 = \text{mod } 32 \text{ addition}([\text{dec return hex}(\text{initial hash values}[1]), \text{int}(b, 2))
    hash 2 = \text{mod } 32 \text{ addition}([\text{dec return hex}(\text{initial hash values}[2]), \text{int}(c, 2))
    hash 3 = \text{mod } 32 \text{ addition}([\text{dec\_return\_hex}(\text{initial\_hash\_values}[3]), \text{int}(d, 2))
    hash 4 = \text{mod } 32 \text{ addition}([\text{dec return hex}(\text{initial hash values}[4]), \text{int}(e, 2))
    hash 5 = \text{mod } 32 \text{ addition}([\text{dec return hex}(\text{initial hash values}[5]), \text{int}(f, 2))
    hash 6 = mod 32 addition([dec_return_hex(initial_hash_values[6]), int(g,2)
    hash 7 = \text{mod } 32 \text{ addition}([\text{dec return hex}(\text{initial hash values}[7]), \text{int}(h, 2))
    string_hash_0 = "00000000"[0:(8 - len(hex_return(hash_0)))] + hex_return(hash_0))
    string_hash_1 = "00000000" [0:(8 - len(hex_return(hash_1)))] + hex_return(
    string hash 2 = "00000000"[0:(8 - len(hex return(hash 2)))] + hex return(
    string_hash_3 = "00000000" [0:(8 - len(hex_return(hash_3)))] + hex_return(
    string hash 4 = "00000000"[0:(8 - len(hex return(hash 4)))] + hex return(hash 4)))]
    string_hash_5 = "00000000"[0:(8 - len(hex_return(hash_5)))] + hex_return(hash_5))
    string hash 6 = "00000000"[0:(8 - len(hex return(hash 6)))] + hex return(hash 6)))
    string_hash_7 = "00000000" [0:(8 - len(hex_return(hash_7)))] + hex_return(
     final hash = (string hash 0 +
                     string hash 1 +
                     string hash 2 +
                     string_hash_3 +
                     string hash 4 +
                     string hash 5 +
                     string hash 6 +
                     string hash 7)
    return (final hash)
  testing.py
import random
import string
import logging
import hashlib
import bitstring
import sha256
from sha256 import *
from hashlib import sha256
def genRandStr(size):
    k = ""
```

```
for i in range (size):
          k += random.choice('abcdefghijklmnopgrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVW)
     return k
def changeLast(string):
    lastS = string[-1]
     prevPart = string[:-1]
     randomList = 'abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ'
     ind = randomList.index(lastS)
     newList = randomList[:ind] + randomList[(ind+1):]
     return prevPart + random.choice(newList)
def origSha256 (string):
     return sha256 (string.encode('utf-8')).hexdigest()
def checkingOK(tests):
     okTests = 0
     for i in range(tests):
          the String = genRandStr(random.randrange(3, 50))
          ans1 = sha_256 (theString)
          ans2 = origSha256 (theString)
          \mathbf{if} \ \mathrm{ans1} \ = \ \mathrm{ans2} \ : \ \mathrm{okTests} \ + = \ 1
     return "OK_tests: " + str(okTests) + "/" + str(tests)
def stringDiff(str1, str2):
     diff = 0
     \min L = \min(\operatorname{len}(\operatorname{str}1), \operatorname{len}(\operatorname{str}2))
    \max L = \max(\operatorname{len}(\operatorname{str}1), \operatorname{len}(\operatorname{str}2))
     diff += maxL - minL
     for i in range (minL):
          if str1[i] != str2[i]:
               diff += 1
     return diff
def cryptoAnalysis(start, end, mults = 0):
```

```
for k in range (start, end +1):
    score = 0
    #3
                          2
    for i in range (3):
        newS = genRandStr(2)
        newS2 = changeLast(newS)
        sha1 = sha 256 (newS, k)
        sha2 = sha 256 (newS2, k)
        score += stringDiff(sha1, sha2) * (1 + (mults*1))
    #4
                          5
    for i in range (4):
        newS = genRandStr(5)
        newS2 = changeLast(newS)
        sha1 = sha 256 (newS, k)
        sha2 = sha 256 (newS2, k)
        score += stringDiff(sha1, sha2) * (1 + (mults*4))
    \#5
                        10
    for i in range (5):
        newS = genRandStr(10)
        newS2 = changeLast(newS)
        sha1 = sha 256 (newS, k)
        sha2 = sha 256 (newS2, k)
        score += stringDiff(sha1, sha2) * (1 + (mults*9))
    \#6
                        20
    for i in range (6):
        newS = genRandStr(20)
        newS2 = changeLast(newS)
        sha1 = sha 256 (newS, k)
        sha2 = sha 256 (newS2, k)
        score += stringDiff(sha1, sha2) * (1 + (mults*19))
    \#7
                        50
    for i in range (7):
        newS = genRandStr(50)
        newS2 = changeLast(newS)
        sha1 = sha 256 (newS, k)
        sha2 = sha 256 (newS2, k)
        score += stringDiff(sha1, sha2) * (1 + (mults*49))
```

```
#10
                     100
for i in range (10):
    newS = genRandStr(100)
    newS2 = changeLast(newS)
    sha1 = sha 256 (newS, k)
    sha2 = sha_256 (newS2, k)
    score += stringDiff(sha1, sha2) * (1 + (mults*99))
\#15
                     500
for i in range (15):
    newS = genRandStr(500)
    newS2 = changeLast(newS)
    sha1 = sha_256 (newS, k)
    sha2 = sha 256 (newS2, k)
    score += stringDiff(sha1, sha2) * (1 + (mults*499))
print("Rounds: " + str(k) + " = " + str(score))
```