## Финальный доклад НТО 2023

Команда: Evgen3301 (№26)

## 1. Crypto-1

В данном задании флаг хэшируется с помощью DihedralGroup. Обратить такой алгоритм достаточно сложно, однако можно использовать тот факт, что каждый байт хэшируется отдельно, независимо от других, что позволяет подобрать каждый байт по отдельности. Для этого необходимо воссоздать сам алгоритм хэширования и просто перебирать все 256 возможных значений каждого байта до тех пор, пока результат на выходе хэш-функции не будет равен тому, что указан в hashed.txt.

Код, решающий задание, приведён ниже:

```
from sage.all import *
dihedral = DihedralGroup(1337)
dihedral_gen = dihedral.gens()[0]
dihedral_list = dihedral.list()
padder = 31337
enc = [277, 92, 775, 480, 160, 92, 31, 586, 277, 801, 355, 489, 801, 31, 62,
926, 725, 489, 160, 92,
                             31, 586, 277, 801, 355, 489, 1281, 62, 801, 489,
1175, 277, 453, 489, 453, 348, 725, 31, 348,
                                                 864, 864, 348, 453, 489, 737,
288, 453, 489, 889, 804, 96, 489, 801, 721, 775, 926, 1281, 631]
def unmap(index):
    return dihedral_list[index]
unmapped = [unmap(i) for i in enc]
def decrypt_byte(byte):
    for t in range(256):
       bits = bin(t * padder)[2:][::-1]
       answer = dihedral(())
       aggregator = dihedral(dihedral_gen)
       for bit in bits:
           if bit == "1":
               answer *= aggregator
           aggregator *= aggregator
       if answer == byte:
           return t
for b in unmapped:
   print(chr(decrypt_byte(b)), end="")
```

Данный код просто итерирует массив с результатами, полученными на выходе из функции при хэшировании флага, затем пробует хэшировать все возможные значения одного байта до тех пор, пока результат не будет соответствовать результату, полученному при пропускании через алгоритм конкретного байта флага. Затем выводит ответ в stdout: nto {5tr4ng3\_gr0up\_5tr4ng3\_l0g\_and\_depressed\_kid\_zxc\_ghoul}

## 2. Crypto-2

В этом задании дан веб-сервер, у которого можно запросить бит под конкретным индексом во флаге, и в зависимости от того, является этот бит нулём или единицей, веб-сервер вернёт число, сгенерированное по определённому (Разному в каждом случае) алгоритму.

Для генерации чисел сервер использует определённое число  $\mathbf{n}$ , которое является произведением двух простых чисел. Это число он не скрывает, его можно узнать, зайдя в корень сайта.

Если бит под запрашиваемым индексом единица, то он генерирует возвращаемое число по следующему алгоритму: число 7 возводится в рандомную (И очень большую) степень по модулю  ${\bf n}$ . Если бит является нулём, то возвращается рандомное число в диапозоне от  ${\bf n}$  /  ${\bf 2}$  до  ${\bf n}$ .

В обоих случаях получаются огромные числа, которые достаточно сложно анализировать, однако можно использовать тот факт, что если бит является нулём, то эти числа могут быть только в диапазоне от  $\mathbf{n}$  /  $\mathbf{2}$  до  $\mathbf{n}$ . Следовательно, если полученное число меньше  $\mathbf{n}$  /  $\mathbf{2}$ , то бит под запрашиваемым индексом однозначно является единицей.

Программа, решающая Crypto-2, представлена ниже:

```
from Crypto.Util.number import *
import requests
addr = "http://10.10.26.10:1177"
session = requests.session()
page = session.request("GET", addr).text
n = int(page.splitlines()[0].split('=')[1].strip().replace("", ""))
def get_bit(index):
    for _ in range(100):
        quess = int(session.request("GET", addr+f'/quess_bit?bit={index}').json()["guess"])
        if guess < n // 2:
            return 1
    return 0
bits = ""
byte_idx = 0
try:
    while 1:
        for bit in range(8):
           bits += str(get_bit(bit + byte_idx*8))
        byte_idx += 1
except:
    pass
print(long_to_bytes(int(bits, 2)))
```

Эта программа сначала запрашивает  $\mathbf{n}$ , а потом запрашивает каждый бит по 100 раз. Если во время хотя бы одной итерации возвращенное значение менее  $\mathbf{n}$  /  $\mathbf{2}$ , то значение вычисляемого на данный момент бита ставится на единицу и программа переходит к вычислению следующего. В ином случае значение ставится на ноль.  $\mathbf{try}$ /ехсер $\mathbf{t}$  нужен для того, чтобы остановиться тогда, когда все нужные значения будут вычислены, т.к. при этом индекс вычисляемого бита станет больше длины флага и сервер вернёт ошибку (В возвращемом JSON не будет поля «guess», поэтому строчка, пытающеяся получить его, вызовет исключение). На сервере флаг перевоздится в число с помощью  $\mathbf{bytes\_to\_long}$ , в конце программы перед принтингом эта операция реверсится. При запуске рограмма выдаёт нам флаг:  $\mathbf{nto}$ {0h\_n0\_t1m1ng}

## 3. Reverse-1

В этом таске представлен ехе файл, собранный для DOS. Если запустить его при помощи Dosbox, то он начнёт выводить флаг, но после каждого выведенного символа программа будет засыпать, причём с каждым разом на всё большее и большее время, поэтому просто так получить флаг не представляется возможным. Проанализировав ассемблерный код программы, декомпилированный с помощью radare2, находим две такие инструкции:

0000:006c b486 mov ah, 0x86 ; 134 0000:006e cd15 int 0x15

Посмотрев индекс системных вызовов DOS, понимаем, что это вызов, помещающий программу в сон на определённое время. Избавившись от этих инструкций, можно избавиться от задержки между выводом символов флага. Для этого достаточно переписать их на инструкции NOP с помощью HEX редактора или Питона. Эти две инструкции занимают четыре байта, так что мы заменяем их на четыре байта 0х90 (Соответствующих инструкции NOP), чтобы программа не засыпала. Результат сохраняем в файл и запускаем при помощи Dosbox, после чего мгновенно получаем флаг: nto{h3ll0\_n3w\_5ch000l\_fr0m\_old!!}