# Penyembunyian Peta Pulau Raftel dalam Peta Pulau Skypea dalam Anime One Piece dengan Steganografi dan Algoritma Kunci Publik RSA 1024-bit

Fadhil Muhammad Rafi' – 13518079 (*Author*)

Program Studi Teknik Informatika Sekolah Teknik Elektro dan Informatika Institut Teknologi Bandung, Jalan Ganesha 10 Bandung E-mail (gmail): fadhilrafi90@gmail.com

Abstract—Makalah ini mengajukan ide tentang penyembunyian peta Pulau Raftel yang mengandung harta karun Raja Bajak Laut di dalam Peta Pulau Skypea pada Anime One Piece. Penyembunyian ini dilakukan dengan menggunakan Steganografi Least Significant Bit. Untuk meningkatkan keamanan peta Pulau Raftel terlebih dahulu dienkripsi dengan menggunakan RSA. Hal ini bertujuan agar peta Pulau Raftel tetap digambar untuk kepentingan pihak-pihak tertentu yang dapat dipercayai oleh Raja Bajak Laut dengan konsekuensi orang-orang tersebut tidak bisa menjadi Raja Bajak Laut jika mengetahui kunci RSA serta metode ekstraksi dari peta tersebut.

Keywords—Raftel One Piece, Steganografi, Least Significant Bit, RSA

#### I. PENDAHULUAN

Pulau Raftel pada anime One Piece adalah pulau yang dicari-cari oleh semua orang terutama bajak laut karena di dalamnya tersimpan harta karun yang ditemukan oleh Raja Bajak Laut pada dua puluh tahun lalu. Namun, Raja Bajak Laut tidak membuat peta untuk menuju Pulau Raftel karena harta tersebut tidak boleh ditemukan oleh sembarang orang. Hal ini membuat kru-kru Raja Bajak Laut itu tidak dapat kembali ke pulau tersebut untuk mengambil barang mereka yang tertinggal.

Masalah tersebut memunculkan ide bahwa peta Pulau Raftel tetap dapat digambar mengingat sudah ada banyak algoritma kriptografi dan steganografi yang sudah diketahui. Jika peta menuju Pulau Raftel tetap digambar kemudian peta tersebut disembunyikan pada suatu peta pulau yang lain, jalan menuju Pulau Raftel akan tetap menjadi rahasia bagi publik, namun pihak-pihak yang memiliki kepentingan untuk menuju pulau tersebut.

Raja Bajak Laut dapat melakukan penyembunyian peta Pulau Raftel pada peta Pulau Skypea—pulau lain pada anime One Piece. Raja Bajak Laut dapat menggunakan metode Steganografi Least Significant Bit untuk menyembunyikan peta tersebut sehingga publik tidak akan mengetahui bahwa peta Pulau Skypea yang ada selama ini mengandung peta untuk menuju ke Pulau Raftel dimana harta karun Raja Bajak Laut berada.

Untuk menambahkan lapisan keamanan, sebelum peta Pulau Raftel disembunyikan di dalam peta Pulau Skypea menggunakan Steganografi, gambar peta Pulau Raftel dalam bentuk biner dapat dienkripsi terlebih dahulu dengan menggunakan algoritma RSA dengan kunci rahasia yang dibangkitkan oleh Raja Bajak Laut itu sendiri. Hasil biner dari enkripsi ini selanjutnya akan diselipkan pada pada berkas biner peta Pulau Skypea.

Rumusan dari enkripsi dan penyembunyian peta Pulau Raftel ini dapat diberikan oleh Raja Bajak Laut kepada orangorang yang dipilihnya terutama kru-kru bajak lautnya dengan konsekuensi orang-orang tersebut tidak dapat menjadi Raja Bajak Laut selanjutnya. Orang-orang ini nantinya tidak dibolehkan menyebarkan rumusan enkripsi dan penyembunyian ini ke orang lain hingga Raja Bajak Laut selanjutnya ditemukan.

#### II. LANDASAN TEORI

# A. Steganografi

Steganografi berasal dari bahasa Yunani, terdiri dari steganos yang berarti tersembunyi dan graphien yang berarti tulisan sehingga secara bahasa steganografi berarti 'tulisan tersembunyi. Secara harfiah, steganografi adalah suatu teknik penyembunyian data rahasia ke dalam media data lain sehingga keberadaan data rahasia tidak diketahui atau disadari oleh orang lain. Dalam merancang suatu sistem steganografi, ada beberapa faktor yang harus diperhatikan seperti faktor imperceptibility, fidelity, capacity, robustness, recovery, dan undetecability. Suatu sistem steganografi akan dianggap memiliki kinerja yang sangat baik jika dapat memenuhi semua faktor tersebut dengan tingkat atau level yang tinggi. Akan tetapi dalam implementasinya hal tersebut akan sulit diwujudkan karena beberapa faktor tersebut memiliki sifat berkompetisi (trade-off factor) satu sama lain. Saat salah satu faktor ditingkatkan maka faktor yang lain akan mengalami penurunan, sehingga suatu sistem steganografi akan memiliki kelebihan dan kekurangannya masing-masing.

Terdapat beberapa istilah dalam dunia steganografi, antara lain, embedded message atau secret message—pesan yang

disembunyikan dalam steganografi, bisa berupa teks, gambar, audio, atau video, cover object—media digital yang digunakan untuk menyembunyikan embedded message, bisa berupa teks, gambar, audio, atau video, stego object atau stego data—cover object yang didalamnya sudah diselipkan embedded message, stego key—kunci yang digunakan untuk menyisipan embedded message ke dalam cover object dan mengekstraksi embedded message dari stego object.

steganografi sudah Beberapa metode banvak dipublikasikan dalam beberapa tahun terakhir ini mulai dari yang paling sederhana sampai yang sangat rumit dengan menggunakan gabungan berbagai persamaan matematika. Metode yang paling sederhana adalah teknik penyisipan Least Significant Bit (LSB) yang bekerja pada ranah spasial (Johnson and Jajodia,1998). Teknik dalam ranah frekuensi memanfaatkan DCT vang diusulkan oleh Barni et al (1998) yang menggunakan teknik seperti dalam algoritma JPEG (Wallace, 1991). Kemudian teknik yang diusulkan oleh Zhao et al (2004) yang menggunakan ranah wavelet dan memanfaatkan sistem chaos yang disebut "logistic map". Dengan menggabungkan dan memodifikasi beberapa teknik yang telah dikembangkan saat ini, diharapkan didapatkan suatu sistem steganografi yang memiliki kapasitas penyimpanan yang besar dan ketahanan yang tinggi.

#### B. Least Significant Bit

Least Significant Bit merupakan suatu metode dalam steganografi yang paling populer. Metode ini memanfaatkan kelemahan indra visual manusia dalam mengamati sedikit perubahan warna yang terjadi dalam byte-byte yang terdapat pada gambar. Setiap gambar grayscale, terdiri atas pikselpiksel yang mana 1x1 piksel dapat direpresentasikan sebagai 1 byte atau 8 bit pesan. Least Significant Bit mengubah nilai n bytes awal pada suatu gambar—n adalah jumlah pesan yang ingin disisipkan—satu lebih tinggi atau satu lebih rendah dari nilai sebelumnya. Dengan kata lain, metode ini mengubah bit terakhir dalam byte menjadi satu bit pesan yang ingin disisipkan. Perubahan yang kecil ini tidak berpengaruh terhadap persepsi indra penglihatan manusia. Sedangkan untuk gambar RGB, 1x1 piksel direpresentasikan sebagai 3 bytes (R, G, dan B) sehingga setiap pikselnya dapat menyimpan 3 bits pesan. Misalkan terdapat 1x1 piksel gambar RGB yang akan menjadi cover object dengan representasi bit sebagai berikut.

## 10000010 01111011 01110101

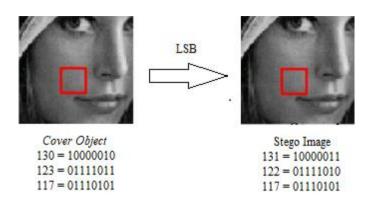
Akan disisipkan suatu pesan dengan representasi bit sebagai berikut.

# 101

Dengan menggunakan metode Least Significant Bit akan dihasilkan suatu *stego image* sebagai berikut.

Dapat dilihat bahwa pergeseran warna yang hanya sebesar satu atau bahkan tidak terjadi perubahan warna ini jika

digabungkan dengan piksel-piksel yang lain tidak akan dapat diperhatikan dengan jelas oleh mata manusia. Dengan pemilihan *cover object* yang baik, mata manusia bahkan tidak dapat memperhatikan sedikitpun perbedaan yang terdapat antara *cover object* dan *stego image*.



Gambar 1. Penyembunyian pesan dengan LSB

Untuk ekstraksi *embedded message* pada *stego image* sebenarnya dapat dilakukan dengan mudah. Misalkan terdapat suatu *stego image* sebagai berikut.

# 0011001**1** 1010001**0** 1110001**0** 1010101**1** 0010011**0** 1001011**0** 1100101**1** 11111100**1** 1000100**0** 1010001**1**

Ekstraksi pesan dapat dilakukan dengan mengambil bit terakhir pada setiap *byte stego image*. Dengan demikian, *embedded message* yang terdapat pada *stego image* tersebut adalah sebagai berikut.

# 1001001101

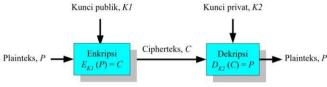
Apabila seseorang paham dengan Least Significant Bit curiga dengan *stego image* yang dilihatnya, dia dapat mencoba melakukan ekstraksi pesan dari setiap *bytes* dalam *stego image* dan mendapatkan *embedded message* yang disembunyikan di dalamnya dengan mudah. Oleh karena itu, penyembunyi pesan harus teliti dalam memilih gambar yang akan digunakan sebagai *cover object* untuk menghindari kecurigaan orang lain yang akan melihat *stego image* yang dibuatnya.

Embedded message yang dapat disisipkan kedalam cover object paling besar memiliki jumlah bytes sebanyak 1/8 kali jumlah bytes dari cover object. Hal ini disebabkan oleh setiap 1 bit embedded message yang disisipkan ke setiap 1 bytes cover object.

#### C. Kriptografi Kunci Nirsimetri

Kriptografi kunci nirsimetri adalah suatu algoritma kriptografi dimana kunci yang digunakan untuk melakukan enkripsi suatu pesan berbeda dengan kunci yang digunakan untuk melakukan dekripsi dari sandi hasil enkripsi pesan tersebut. Ide dari kriptografi kunci nirsimetri ini muncul pada tahun 1976 oleh Whitfield Diffie dan Martin E. Hellman, keduanya merupakan ilmuwan asal Stanford University. Kriptografi ini pada implementasinya membutuhkan kunci

publik dan kunci privat dimana kunci publik umumnya digunakan untuk mengenkripsi pesan sedangkan kunci privat digunakan untuk mendekripsi pesan. Kriptografi kunci nirsimetri ini disebut juga dengan kriptografi kunci publik. Hal ini disebabkan kunci untuk enkripsi diumumkan kepada publik (tidak rahasia), hanya kunci private yang bersifat rahasia dan hanya diketahui oleh pihak yang melakukan enkripsi terhadap



pesan tersebut.

Gambar 2. Alur kriptografi kunci nirsimetri

Ide kriptografi kunci nirsimetri ini dapat dianalogikan seperti mengirim surat menggunakan kotak yang dapat dikunci dengan suatu gembok. Misalkan A dan B akan saling mengirim surat dengan kriptografi kunci nirsimetri sebagai pengaman. A akan mengirim kotak surat dengan gembok dalam keadaan gembok terbuka kepada. Bob memasukkan surat ke dalam kotak surat, lalu mengunci kotak tersebut dengan gembok milik A. Dalam hal ini, surat terdapat di dalam kotak surat dan kotak digembok dengan gembok A. Kemudian, B mengirim kembali surat tersebut kepada A. Selanjutnya, A menerima kotak surat tersebut dan membukanya dengan kunci gembok milik A.

Keuntungan yang diperoleh dari kriptografi kunci nirsimetri, yaitu:

- 1. Tidak diperlukan pengiriman kunci privat.
- Jumlah kunci dapat ditekan karena setiap orang yang perlu memiliki sepasang kunci publik dan privat saja.

# D. Algoritma RSA

RSA merupakan algoritma kunci-publik yang paling terkenal dan paling banyak aplikasinya dalam enkripsi data sehari-hari. Kata RSA ini diambil dari nama dari tiga peneliti dari MIT yang mengembangkannya, yaitu Ronald Rivest, Adi Shamir, dan Len Adleman pada tahun 1976. Keamanan algoritma RSA terletak pada sulitnya memfaktorkan bilangan bulat yang besar menjadi faktor-faktor prima.

Komponen-komponen penting dalam algoritma RSA, antara lain:

1.  $p \operatorname{dan} q \operatorname{berupa} \operatorname{bilangan} \operatorname{prima}$  (rahasia)

2. n = p.q (bits dari RSA) (tidak rahasia)

3.  $\Phi(n) = (p-1)(q-1)$  (rahasia)

4. e, dimana  $PBB(e, \Phi(n)) = 1$  (tidak rahasia)

5. d, dimana  $d \equiv e^{-1} \pmod{\Phi(n)}$  (rahasia)

6. *m* (plainteks) (rahasia)

7. *c* (cipherteks) (tidak rahasia)

Dari tujuh komponen di atas, kunci publik (*pub*) dan kunci privat (*pri*) dari algoritma RSA adalah pasangan dari:

$$pub = (e, n)_{i} \tag{1}$$

$$pri = (d, n) \tag{2}$$

Langkah-langkah untuk melakukan enkripsi pesan dengan menggunakan algoritma RSA, yaitu:

- 1. Nyatakan pesan menjadi blok-blok plainteks:  $m_1$ ,  $m_2$ ,  $m_3$ ,  $m_4$ , ... (dimana:  $0 \le m_i < n 1$ ).
- 2. Untuk setiap blok plainteks, hitunglah blok cipherteks ci untuk blok plainteks mi menggunakan kunci publik *e* dengan persamaan berikut.

$$c_i = m_i^e \mod n \tag{3}$$

3. Gabungkan blok-blok cipherteks tersebut secara terurutsehingga menjadi satu cipherteks utuh.

Langkah-langkah untuk melakukan dekripsi pesan dengan menggunakan algoritma RSA, yaitu:

- 1. Nyatakan cipherteks menjadi blok-blok cipherteks:  $c_1, c_2, c_3, c_4, \dots$  (dimana:  $0 \le c_i < n-1$ ).
- 2. Untuk setiap blok cipherteks, hitunglah blok plainteks m<sub>i</sub> untuk blok cipherteks c<sub>i</sub> menggunakan kunci privat *d* dengan persamaan berikut ini.

$$m_i = c_i^{\ d} \bmod n \tag{4}$$

3. Gabungkan blok-blok plainteks tersebut secara terurut sehingga menjadi satu kesatuan plainteks yang utuh.

#### III. IMPLEMENTASI

# A. Implementasi Pembangkitan Kunci RSA

Pembangkitkan kunci publik pada algoritma RSA dapat langsung dilakukan dengan mengambil pasangan e dan n sehingga diperoleh kunci publik seperti pada II.D nomor (1)

Sedangkan untuk pembangkitan kunci privat, terlebih dahulu harus dicari nilai d yang merupakan modulo invers e terhadap nilai  $\Phi$ . Implementasi modulo invers pada bahasa pemrograman python adalah sebagai berikut.

```
def mod_inv(a,m):
    m0 = m
    x, y = 0, 1

if (m == 1):
    return 0

while (a > 1):
```

```
q = a // m
t = m
m = a % m
a = t

t = y

y = x - q * y
x = t

if (x < 0):
    x = x + m0

return x</pre>
```

Dengan algoritma di atas, dapat diperoleh pasangan kunci privat untuk algoritma RSA adalah sebagai berikut.

$$pri = (mod\_inv(e, \Phi), n)$$
 (5)

## B. Encoding Peta dalam Bits

Penyisipan peta Pulau Raftel ke dalam peta Pulau Skypea, tidak dapat dilakukan secara langsung, melainkan harus dilakukan encoding untuk merubah bentuk berkas agar dapat dapat disisipkan antara peta yang satu dengan peta yang lainnya. Perlu dicatat pula, peta yang menjadi cover object yang mana merupakan peta Pulau Skypea harus memiliki jumlah bytes delapan kali lebih besar dibandingkan embedded image yang mana adalah peta Pulau Raftel.

Dalam melakukan encoding gambar peta, terlebih dahulu peta diubah ke dalam format base64 kemudian kemudian string base64 tersebut dilakukan encoding kembali untuk diubah menjadi bentuk biner. Berikut merupakan implementasi python untuk encoding suatu berkas gambar ke dalam bentuk string base64 dan encoding suatu string base64 menjadi biner yang secara berturut-turut ditunjukkan oleh fungsi img\_to\_base64 dan base64\_to\_bin secara berturut-turut.

```
import base64

def img_to_base64(img):
    enc_base64 = base64.b64encode(img.read())

    return enc_base64
```

```
def base64_to_bin(base64):
    codes = [None for i in range(len(base64))]
    i, j = 0, 0

while (i < len(base64)):
    code = ord(base64[i])
    i += 1

if (
        code >= int('0xD800', 16) and
        code <= int('0xDBFF', 16) and
        i < len(base64)</pre>
```

```
):
    next code = ord(base64[i])
    i += 1
    if (
          (next code & int('0xFC00', 16)) ==
         int('0xDC00', 16)
       ):
      codes[j] = (
           (code & int('0x3FF', 16)) << 10) +
           (next code & int('0x3FF', 16)) +
           int('0x10000', 16)
      j += 1
    else:
      codes[j] = code
      j += 1
      i -= 1
  else:
    codes[j] = code
    j += 1
codes = codes[:j]
bytes = [None for i in range(len(codes) * 4)]
k = 0
for code in codes:
  if (code <= int('0x7F', 16)):</pre>
    bytes[k] = code
    k += 1
  elif (code <= int('0x7FF', 16)):
bytes[k] = b'11000000' | (code >> 6)
    bytes[k] = b'10000000'
      (code & int('0x3F', 16))
    k += 2
  elif (code <= int('0xFFFF', 16)):</pre>
    bytes[k] = b'11100000' | (code >> 12)
    bytes[k] = b'10000000' |
      ((code & int('0xFFF', 16)) >> 6)
    bytes[k] = b'10000000' |
      (code & int('0x3F', 16))
    k += 3
  eLse:
    bytes[k] = b'11110000' |
      (code >> 18)
    bytes[k] = b'10000000' |
      ((code & int('0x3FFFF', 16)) >> 12)
    bytes[k] = b'10000000' |
    ((code & int('0xFFF', 16)) >> 6)
bytes[k] = b'10000000' |
      (code & int('0x3F', 16))
    k += 4
return bytes[:k]
```

#### C. Implementasi Enkripsi dan Dekripsi Peta

Untuk peta Pulau Raftel yang menjadi *embedded image*, sebelum dilakukan pengubahan ke dalam bentuk biner, peta Pulau Raftel dalam bentuk base64 dienkripsi terlebih dahulu menggunakan algoritma RSA. Enkripsi base64 peta akan dilakukan untuk setiap 100 bytes, hal ini dilakukan untuk

mempersulit didekripsinya berkas peta jika terdapat pihak yang berhasil mengambil *embedded image* yang disisipkan dalam *cover object*. Untuk implementasi ini, hanya dibatasi untuk RSA 1024-bit sehingga nilai p dan q yang akan digunakan haruslah sebesar 512 bit. Pada penggunaan RSA 1024-bit, untuk setiap 100 karakter pasti akan dipetakan menjadi 104 *bytes*. Implementasi algoritma enkripsi dan dekripsi RSA adalah sebagai berikut.

```
# power_mod(a,b,c) = (a^b) mod c
def encrypt_RSA(plaintext, pub_key):
    enc = []
    for char in plaintext:
        enc.append(power_mod(ord(char), pub_key[0],
pub_key[1]))
    return ``.join(enc)

def encrypt_base64(base64):
    length = len(base64) // 100
    enc = ``
    for i in range(length):
        bytes = base64[100*i : 100*(i+1)]
        enc += encrypt_RSA(bytes)

    return enc
```

```
def decrypt_RSA(ciphertext, pri_key):
    dec = ''
    for code in ciphertext:
        dec += chr(power_mod(code, pri_key[0],
    pri_key[1]))
    return dec

def encrypt_base64(cipher):
    length = len(cipher) // 104
    dec = ``
    for i in range(length):
        bytes = base64[104*i : 104*(i+1)]
        dec += decrypt_RSA(bytes)

    return dec
```

# D. Implementasi Least Significant Bit

Sebagaimana dibahas pada bagian II.B, implementasi Least Significant mengubah bit terakhir dari setiap bytes dari cover object bersesuaian dengan bit embedded message. Implementasi dari Least Significant Bit menggunakan python adalah sebagai berikut.

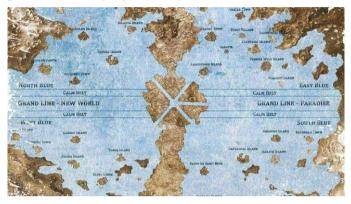
```
def LSB(cover_obj, emb_img):
   i = 0
   stego_img = []
```

```
for bytes in cover_obj:
    new_bytes=set_last_bit(bytes, emb_img[i])
    stego_image.append(new_bytes)
return stego_image
```

#### IV. PENGUJIAN

## A. Enkripsi Peta Pulau Raftel

Enkripsi peta Pulau Raftel dilakukan sebagai lapisan kedua Pengaman agar ketika nilai biner dari peta Pulau Raftel dapat diambil, pihak yang berupaya melakukan steganalisis tidak mampu langsung mendapatkan gambar peta Pulau Skypea. Berikut merupakan pengandaian gambar peta Pulau Raftel—peta Pulau Raftel yang sebenarnya tidak ada.



Gambar 3. Pengandaian peta Pulau Raftel



Gambar 4. Peta Pulau Skypea

Terlebih dahulu akan dibangkitkan pasangan kunci publik dan kunci privat dengan menggunakan algoritma RSA. Dengan memilih nilai *p* dan *q* sebesar 512 bit—agar *n* yang dihasilkan sebesar 1024 bit—secara berturut-turut bernilai sebagai berikut.

```
// nilai p
104490638732566338325375836077997326668308334614
619683235822684691889114777018590629011853749403
```

// nilai q
955840999003608048752058539559665234004148317436
500935344076871608303040545496634169874722640662
621420940394604960838808790279757226932720277464
7022237039

Dengan pemilihan nilai e sebesar 65537 serta dengan diikuti nilai p dan q di atas, dihasilkan kunci publik dan kunci privat secara berturut-turut sebagai berikut.

// kunci publik (65537,99876436512661309977380061881985832175641 402730636896980818127066127) // kunci privat (19867999798824564721838104685222840442404061008 084042994425359163969, 36896980818127066127)

Dengan menggunakan fungsi img\_to\_base64 diikuti dengan fungsi decrypt\_base64, diperoleh potongan base64 peta Pulau Raftel yang telah dienkripsi adalah sebagai berikut.

57dbf457d6cb69f3dd901cd47b09cb6ae3db69e3cb79e3cc6
9e3ce57d4c36ae6cb69f7ce6ae3db6de3c37de7cc69f3d06a
f3df6c04c39c0bcc9c25d26b198474e5c390004f79dadd6e0
acf78e7dc6df6d09119e26e1adb89e8dc6df4d16807e36c2a
ba8ceac46108cfa105f372e5d38deccc9c27d2a0d9b95b19c
c6ce3db7de8bf

.
sSvdiV7sSL1WLEqcUXVYKGwKStSjThEr3YlaiJi7FaTCNMGjE
r3Yle7FQlKFWrT/ANAP/9k=

# B. Encoding Peta Pulau Skypea dan Encrypted Peta Pulau Raftel

Terlebih dahulu, sudah dipastikan bahwa, gambar peta Pulau Skypea memiliki jumlah bytes lebih dari delapan kali jumlah bytes pada gambar peta Pulau Raftel. Selanjutnya, dengan menggunakan fungsi img\_to\_base64 dan base64\_to\_bin kepada peta Pulau Skypea dan dengan menggunakan fungsi base64\_to\_bin kepada berkas base64 peta Pulau Raftel yang telah dienkripsi diperoleh berkas biner peta Pulau Skypea dan peta Pulau Raftel yang telah dienkripsi sebagai berikut.

```
// Berkas biner peta Pulau Skypea
01001100
          01111010
                     01101100
                               01110001
                                          01001100
01111010
          01010010
                     01000010
                               01010001
                                          01010110
01000110
          01010100
                     01100001
                               00110001
                                          01110000
                               01100100
                                          01000010
01001011
          01010101
                     01101101
01010001
          01101011
                     01000110
                               01010010
                                          01010001
01010101
          01000110
                     01000010
                               01010101
                                          01010101
          01000011
                     01010001
                               01010101
                                          01000110
01000110
01000101
          01001100
                     01111010
                               01001010
                                          00110011
01010001
                               01000010
          01101011
                     01010010
                                          01010001
                     01000101
                               01010001
                                          01101011
01010110
          01010110
01000110
          01010010
                     01010010
                               01010101
                                          01000110
00110011
          01010110
                     01010101
                               01010110
                                          01000011
01010001
          01010110
                     01000110
                               01000111
                                          01010001
01101100
          01000110
                     01010110
                               01010010
                                          00110000
01001010
          00110011
                     01100100
                               00110000
                                          01101100
01000011
          01100100
                     99119919
                               01001110
                                          01001001
01010001
                     01100011
                               00110100
                                          01010100
          01101110
                    00110011
01000101
          01001110
                               01100001
                                         00110000
                     01000010
                               01010101
                                          01000011
91919191
          99119191
00111000
          00110101
                    01100001
                               01111010
                                         00110000
```

```
// Berkas biner peta Pulau Raftel yang telah
// dienkripsi
00110101
          00110111 01100100
                               01100010
                                         01100110
00110100
          00110101
                    00110111
                               01100100
                                          00110110
01100011
                    00110110
                               00111001
                                          01100110
          01100010
00110011
          01100100
                     01100100
                               00111001
                                          00110000
00110001
                    01100100
                               00110100
                                          00110111
          01100011
01100010
          00110000
                    00111001
                               01100011
                                          01100010
00110110
          01100001
                    01100101
                               00110011
                                          01100100
                     00111001
                               01100101
                                          00110011
91199919
          00110110
01100011
          01100010
                    00110111
                               00111001
                                          01100101
00110011
          01100011
                    01100011
                               00110110
                                         00001010
00111001
          01100101
                    00110011
                               01100011
                                         01100101
00110101
         00110111 01100100
                               00110100
                                         01100011
          01000110
                    01010001
                                          01001011
00110111
                               01101100
01000110
          01010111
                     01110010
                               01010100
                                          00101111
01000001
          01001110
                    01000001
                               01010000
                                         00101111
```

# C. Penyisipan Berkas Biner Peta Pulau Raftel Terenkripsi ke dalam Peta Pulau Skypea

Dengan menggunakan fungsi LSB, diperoleh berkas biner *stego image* beserta *stego image* dalam bentuk gambar sebagai berikut.

01001100	01111010	01101101	01110001	01001100
01111011	01010010	01000011	01010000	01010110
01000111	01010101	01100000	00110001	01110001
01001011	01010100	01101101	01100101	01000010
•				
•				
١.				
01010100	00110100	01000010	01010100	01000011
00111000	00110101	01100001	01111011	00110001



Gambar 5. Stego image peta Pulau Raftel yang disembunyikan di dalam peta Pulau Skypea

#### V. KESIMPULAN

Penyembunyian peta Pulau Raftel pada peta Pulau Skypea sangat baik diimplementasikan dengan menggunakan steganografi dengan tambahan enkripsi RSA 1024-bit untuk berkas peta Pulau Raftel. Dengan adanya tambahan enkripsi RSA 1024-bit akan sangat sulit menemukan gambar peta Pulau Raftel yang asli walaupun *embedded image* sudah diekstrak dari *stego image* berupa peta Pulau Skypea. Oleh karena itu, peta Pulau Raftel dapat digambar oleh Raja Bajak Laut tanpa mengkhawatirkan kerahasiaan dari peta tersebut terhadap publik.

#### UCAPAN TERIMA KASIH

Penulis mengucapkan puji dan syukur kepada rahmat Tuhan Yang Maha Esa atas berkat dan rahmat-Nya sehingga makalah berjudul "Penyembunyian Peta Pulau Raftel dalam Peta Pulau Skypea dalam Anime One Piece dengan Steganografi dan Algoritma Kunci Publik RSA 1024-bit" dapat diselesaikan dengan baik. Penulis mengucapkan terima kasih kepada selaku dosen pengajar IF4020 Kriptografi, Dr. Rinaldi Munir, S.T, M.T. yang telah memberikan bimbingan dan ilmu terkait materi Kriptografi ini, khususnya pada algoritma kriptografi steganografi kunci publik dan beserta dengan pengaplikasiannya. Penulis juga mengucapkan terima kasih kepada teman-teman yang telah memberikan dukungan kepada penulis untuk menuliskan makalah ini. Tak lupa penulis juga mengucapkan terima kasih kepada para penulis sumber referensi yang telah memberikan pengetahuan yang dibutuhkan penulis untuk menyelesaikan makalah ini.

#### REFERENSI

- Munir, Rinaldi. 2021. Slide Kuliah Kriptografi (Bandung: Institut Teknologi Bandung)
- [2] Abid, Yahya. 2019. Steganography Techniques for Digital Images (Palaplye: Springer)
- R.L. Rivest, A. Shamir, and L. Adleman. 1976. A Method for Obtaining Digital Signatures and Public-Key Cryptosystems (Massasuchet: Massasuchet Institute of Technology)

#### PERNYATAAN

Dengan ini saya menyatakan bahwa makalah yang saya tulis ini adalah tulisan saya sendiri, bukan saduran, atau terjemahan dari makalah orang lain, dan bukan plagiasi.

Bandung, 20 Desember 2021

Fadhil Muhammad Rafi' 13518079