



Plagiarism Checker X Originality Report

Similarity Found: 20%

Date: Friday, December 07, 2018

Statistics: 984 words Plagiarized / 3358 Total words

Remarks: Low Plagiarism Detected - Your Document needs Selective Improvement.

PERANCANGAN APLIKASI PENYEMBUNYIAN DATA RAHASIA KE CITRA DIGITAL DENGAN MENGGUNAKAN METODE RIVEST SHAMIR ADLEMAN DAN LEAST SIGNIFICANT BIT Feliso Zalukhu ABSTRAK Steganografi merupakan ilmu seni dan sains untuk membuat pesan tersembunyi dengan cara tertentu sehingga orang lain selain pengirim dan penerima akan menyadari ada sebuah pesan tersembunyi. Kriptografi adalah ilmu dan seni untuk mempelajari pengolahan dan pengamanan pesan secara aman.

Penelitian ini akan membahas mengenai gabungan dari metode Rivest Shamir Adleman (RSA) dan Least Significant Bit (LSB) tentang cara menyembunyikan sebuah pesan rahasia pada citra digital. Sebuah pesan teks sebelum disisipkan ke sebuah citra digital terlebih dahulu dienkripsi dengan Algoritma RSA, hasil enkripsi tersebut disisipkan ke citra digital dengan Algoritma LSB. Panjang pesan teks tergantung besarnya media penampung.

Aplikasi dirancang dengan menggunakan Microsoft Visual Basic 2008 juga menyediakan interface untuk menghasilkan kunci yang diperlukan secara acak. Aplikasi dapat digunakan untuk menyembunyikan pesan rahasia pada citra digital dimana perubahan warna citra input dengan hasil tidak kelihatan jelas. Kata kunci : Steganografi, Kriptografi, Citra digital

PENDAHULUAN Latar Belakang Masalah Kemudahan dalam penggunaan dan semua fasilitas yang lengkap dan merupakan keunggulan yang dimiliki oleh internet dan bukan menjadi satu rahasia umum lagi dikalangan masyarakat pengguna internet pada saat sekarang ini.

Seiring dengan berkembangnya media online/internet dan aplikasi menggunakan teknologi internet semakin pasti bertambah pula kejahatan dalam sistem informasi. Dengan berbagai metode teknik pecurian informasi yang berkembang, banyak mencoba untuk mengakses informasi yang bukan haknya. Berbeda dengan teknik kriptografi, steganografi menyembunyikan pesan rahasia sehingga pihak lain selain penerima pesan tidak menyadari keberadaan pesan yang disembunyikan dalam menghindari kecurigaan orang dan menghindari keinginan orang untuk mengetahui isi pesan rahasia tersebut.

Informasi rahasia tersebut akan disimpan di dalam suatu file penampung informasi yang dapat berbentuk berbagai jenis file multimedia digital seperti teks, citra, audio, video. Salah satu metode steganografi yang paling populer adalah metode Least Significant Bit (LSB). Pada metode LSB, ukuran data yang akan disembunyikan bergantung pada ukuran wadah penampung.

Perubahan pada LSB ini akan terlalu kecil untuk terdeteksi oleh mata manusia sehingga pesan dapat disembunyikan secara efektif. Proses ekstraksi pesan dapat dengan mudah dilakukan dengan mengekstrak LSB dari masing-masing pixel dan menuliskannya ke output file yang akan berisi pesan tersebut. Keuntungan metode LSB adalah mudah dalam pengimplementasian dan proses encoding yang cepat.

Sementara itu, untuk meningkatkan sekuritas dari informasi yang disembunyikan, maka sebelum disisipkan, informasi tersebut dapat dienkripsi terlebih dahulu. Metode enkripsi yang populer dan banyak digunakan adalah metode Rivest Shamir Adleman (RSA). Algoritma RSA dibuat oleh 3 orang peneliti dari MIT (Massachusetts Institute of Technology) pada tahun 1976, yaitu Ron (R)ivest, Adi (S)hamir dan Leonard (A)dleman.

Keamanan algoritma RSA terletak pada sulitnya memfaktorkan bilangan yang besar menjadi faktor-faktor prima. Pemaktoran dilakukan untuk memperoleh kunci privat. Selama pemfaktoran bilangan besar menjadi faktor-faktor prima belum ditemukan algoritma yang bagus, maka selama itu pula keamanan algoritma RSA tetap terjamin. Agar pembahasan dapat terfokus, maka dilakukan pembatasan masalah sebagai berikut : Data yang diinput berupa citra sampul dalam format JPG,BMP dan PNG.

Input dokumen teks sebagai pesan rahasia yang akan disisipkan memiliki format TXT, RTF, DOC dan DOCX dimana data yang terbaca hanya data plaintext saja, tanpa adanya

format dan tidak mencakup gambar ataupun tabel. Ukuran citra yang dapat diproses memiliki batasan minimal 100 x 100 dan maksimal 1000 x 1000. Panjangnya pesan yang dapat disisipkan tergantung pada ukuran citra digital yang digunakan.

LANDASAN TEORI Steganografi adalah seni dan ilmu membuat pesa secara tersembunyi atau menyembunyikan sebuah pesan dengan suatu cara sehingga selain pengirim dan penerima, sehingga tidak semua orang mengetahui atau menyadari bahwa ada suatu pesan rahasia. Sebaliknya, kriptografi menyamarkan arti dari suatu pesan, tapi tidak menyembunyikan bahwa ada suatu pesan.

Kata "steganografi" berasal dari bahasa Yunani steganos, yang artinya "tersembunyi atau terselubung", dan graphein, "menulis"(Sutoyo dkk,2009,244) 2.1. Metode Least Significant Bit (LSB) Least Significant Bit (LSB) adalah Metode yang digunakan untuk menyembunyikan pesan pada media digital Contohnya, pada berkas image pesan dapat disembunyikan dengan menggunakan cara menyisipkannya pada bit rendah atau bit yang paling kanan (LSB) pada data piksel yang menyusun file tersebut.

Pada berkas bitmap 24 bit, setiap piksel (titik) pada gambar tersebut terdiri dari susunan tiga warna merah, hijau dan biru (RGB) yang masing-masing disusun oleh bilangan 8 bit (byte) dari 0 sampai 255 atau dengan format biner 00000000 sampai 11111111. Dengan demikian, pada setiap piksel berkas bitmap 24 bit kita dapat menyisipkan 3 bit data(Rinaldi Munir,2006,308).

Kekurangan dari LSB Insertion adalah dapat secara drastis mengubah unsur pokok warna dari piksel. Ini dapat menunjukkan perbedaan yang nyata dari cover image menjadi stego image, sehingga tanda tersebut menunjukkan keadaan dari Steganografi. Variasi warna kurang jelas dengan 24 bit image, bagaimanapun file tersebut sangatlah besar.

Antara 8 bit dan 24 bit image mudah diserang dalam pemrosesan image, seperti cropping (kegagalan) dan compression (pemampatan). Keuntungan yang paling besar dari algoritma LSB ini adalah cepat dan mudah. Dan juga algoritma tersebut memiliki software Steganografi yang mendukung dengan bekerja di antara unsur pokok warna LSB melalui manipulasi pallete (lukisan).

Cara paling umum untuk menyembunyikan pesan adalah dengan memanfaatkan Least Significant Bit (LSB). Walaupun terdapat kekurangan pada metode ini, tetapi kemudahan implementasinya membuat metode ini tetap digunakan sampai sekarang. Contoh ilustrasinya sebagai berikut : jika digunakan image 24 bit warna sebagai media, sebuah bit dari masing-masing komponen Red, Green, dan Blue, dapat digunakan sehingga 3

bit dapat disimpan pada setiap pixel. Sebuah image 800x 600 pixel dapat digunakan untuk menyembunyikan 1.440.000 bit (180.000 bytes) data rahasia.

Misalnya, di bawah ini terdapat 3 pixel dari image 24 bit warna : (00100111 11101001 11001000) (00100111 11001000 11101001) (11001000 00100111 11101001) jika diinginkan untuk menyembunyikan karakter A (100000011) dihasilkan : (00100111 11101000 11001000) (00100110 11001000 11101000) (11001000 00100111 11101001) dapat dilihat bahwa hanya 3 bit saja yang perlu diubah untuk menyembunyikan karakter A ini. Jika pesan = 10 bit, maka jumlah byte yang digunakan = 10 byte.

Contoh susunan byte yang lebih panjang : 00110011 10100010 11100010 10101011 00100110 10010110 11001001 11111001 10001000 10100011 Pesan : 1110010111 Hasil penyisipan pada bit LSB : 00110011 10100011 11100011 10101010 00100110 10010111 11001000 11111001 10001001 10100011

2.2. Kriptografi Kata

kriptografi (cryptography) berasal dari bahasa Yunani, yaitu *kriptos* (kripto), yang artinya tersembunyi, dan *grafos* (grafia), yang artinya sesuatu yang tertulis. Jika digabungkan dapat diartikan sebagai sesuatu yang tertulis secara rahasia.

Jadi kriptografi adalah ilmu dan seni penyimpanan pesan, data, atau informasi secara aman. Kriptografi mempelajari tentang bagaimana merahasiakan suatu informasi penting kedalam suatu bentuk yang tidak dapat dibaca oleh siapapun serta mengembalikannya menjadi informasi semula dengan menggunakan berbagai macam teknik yang telah ada sehingga informasi tersebut tidak dapat diketahui oleh pihak manapun yang bukan pemilik atau yang tidak berkepentingan. Dengan perkembangan bidang kriptografi, pembagian antara apa yang termasuk kriptografi dan apa yang tidak telah menjadi kabur.

Dewasa ini kriptografi dapat dianggap sebagai perpaduan antara studi teknik dan aplikasi yang tergantung kepada keberadaan masalah-masalah sulit.

2.3. Metode RSA

(Rivest Shamir Adleman) Dari sekian banyak algoritma kriptografi kunci-publik yang pernah dibuat, algoritma kriptografi kunci publik yang paling populer adalah algoritma RSA.

Algoritma RSA dibuat oleh 3 orang peneliti dari MIT (Massachusetts Institute of Technology) pada tahun 1976, yaitu Ron (R)ivest, Adi (S)hamir dan Leonard (A)dleman. Keamanan algoritma RSA terletak pada sulitnya memfaktorkan bilangan yang besar menjadi faktor-faktor prima. Pemfaktoran dilakukan untuk memperoleh kunci privat. Selama pemfaktoran bilangan besar menjadi faktor-faktor prima belum ditemukan algoritma yang bagus, maka selama itu pula keamanan algoritma RSA tetap terjamin (Rinaldi Munir, 2006, 179). Algoritma RSA (Rivest, Shamir dan Adleman) memiliki

besaran-besaran sebagai berikut: p dan q bilangan prima (rahasia) $n = p \cdot q$.

$\phi(n) = (p - 1)(q - 1)$ (rahasia) e (kunci enkripsi) (tidak rahasia) d (kunci dekripsi) (rahasia) m (plainteks) (rahasia) c (cipherteks) (tidak rahasia)

2.3.1 Proses Pembentukan Kunci Pada Algoritma RSA

Algoritma untuk membangkitkan pasangan kunci pada algoritma RSA adalah sebagai berikut: Pilih dua buah bilangan prima sembarang, p dan q . Hitung $n = p \cdot q$ (sebaiknya $p \neq q$, sebab jika $p = q$ maka $n = p^2$ sehingga p dapat diperoleh dengan menarik akar pangkat dua dari n).

Hitung $\phi(n) = (p - 1)(q - 1)$ Pilih kunci publik, e , yang relatif prima terhadap $\phi(n)$. Bangkitkan kunci privat dengan menggunakan persamaan $e \cdot d = 1 \pmod{\phi(n)}$. Hasil dari algoritma di atas: Kunci publik adalah pasangan (e, n) dan Kunci privat adalah pasangan (d, n) . Contoh proses pembentukan kunci pada metode RSA adalah sebagai berikut : Misalkan : $p = 31$; $q = 47$, maka $n = 31 \cdot 47 = 1457$. $\phi(n) = 30 \cdot 46 = 1380$.

Pilih d secara random dalam range $(1, n)$; misalkan : $d = 107$. Hitung nilai e ($d \cdot e = 1 \pmod{\phi(n)}$) dengan menggunakan tabel Extended Euclidean. Sesuai dengan contoh di atas, maka diperoleh $e = 503$.

2.3.2 Proses Enkripsi Pada Algoritma RSA

Algoritma enkripsi dari RSA (Rivest, Shamir dan Adleman) dapat dirincikan sebagai berikut: Ambil kunci publik penerima pesan, e dan modulus n . Nyatakan plainteks m menjadi blok-blok m_1, m_2, \dots , sedemikian sehingga setiap blok merepresentasikan nilai di dalam selang $[0, n - 1]$.

Setiap blok m , dienkripsi menjadi blok c , dengan rumus $c = m^e \pmod{n}$.

2.3.3 Proses Dekripsi Pada Algoritma RSA

Proses dekripsi pada algoritma RSA ini cukup sederhana, yaitu setiap blok cipherteks c didekripsi kembali menjadi blok m dengan rumus $m = c^d \pmod{n}$.

PEMBAHASAN 3.1

Analisa Masalah

Analisa sistem adalah pembelajaran sebuah sistem dan komponen-komponennya sebagai prasyarat system design / desain sistem dan spesifikasi sebuah sistem yang baru. Berpindah dari definisi klasik analisa sistem ini ke suatu yang lebih kontemporer, analisa sistem adalah sebuah istilah yang secara kolektif mendepanelitikan fase-fase awal pengembangan sistem.

Dalam proses analisa ini, seorang penganalisa akan melakukan beberapa tahapan kerja berikut: Menganalisa proses kerja dari sistem yang akan dibuat. Menjabarkan menganalisa input, proses, dan output secara sistematis Menggambarkan model dari sistem yang akan dibuat.

3.2 Analisa Proses Metode Rivest Shamir Adleman (RSA)

Didalam metode RSA ada dua proses yang perlu dilakukan yaitu proses pembentukan kunci dengan tujuan untuk mendapatkan nilai public key dan private key dan proses

enkripsi dengan tujuan untuk mendapatkan nilai cipherteks nya. Agar dapat lebih memahami mengenai prosedur kerja dari sistem, maka diberikan sebuah contoh sederhana berikut ini: Proses pembentukan kunci **Pilih dua buah bilangan prima** acak, misalkan dipilih $p = 17$, $q = 19$.

Hitung: $N = p * q$, $N = 17 * 19$ $N = 323$ Hitung: $T(n) = (p - 1) * (q - 1)$ $T(n) = (17 - 1) * (19 - 1)$ $T(n) = 16 * 18$ $T(n) = 288$ Pilih kunci privat, d , secara acak, misalkan dipilih $d = 23$. Hitung: $e = d^{-1} \text{ mod } T(n)$ $e = 23^{-1} \text{ mod } 288$ $e = 263$ Output: Private key: $(d, n) = (23, 323)$, Public key: $(e, n) = (263, 323)$ Proses enkripsi Pesan = 'ABC' 'A' = 65 = 0100 0001 'B' = 66 = 0100 0010 'C' = 67 = 0100 0011 Berdasarkan proses pembentukan kunci, diperoleh $n = 323$, sehingga: $2b \leq n < 2b + 1$ ($323 \leq 2b < 323 + 1$ ($b = 8$ (karena $2^8 = 256 < 323$ yang merupakan nilai terdekat ke 323) **Hal ini berarti bahwa** panjang bit dari subblok adalah 8.

$M(1) = 0100 0001 = 65$ $M(2) = 0100 0010 = 66$ $M(3) = 0100 0011 = 67$ Hitung: $C(1) = M(1)e \text{ mod } N$ $C(1) = 65 * 263 \text{ mod } 323$ Proses: $263 = 256 + 4 + 2 + 1$ Pangkat 1 : $65 \text{ mod } 323 = 65$ [dipilih] Pangkat 2 : $65^2 \text{ mod } 323 = 26$ [dipilih] Pangkat 4 : $26^2 \text{ mod } 323 = 30$ [dipilih] Pangkat 8 : $30^2 \text{ mod } 323 = 254$ Pangkat 16 : $254^2 \text{ mod } 323 = 239$ Pangkat 32 : $239^2 \text{ mod } 323 = 273$ Pangkat 64 : $273^2 \text{ mod } 323 = 239$ Pangkat 128 : $239^2 \text{ mod } 323 = 273$ Pangkat 256 : $273^2 \text{ mod } 323 = 239$ [dipilih] $65^{263} \text{ mod } 323 = (65 * 26 * 30 * 239) \text{ mod } 323$ $65^{263} \text{ mod } 323 = 278$ $C(1) = 278$ $C(2) = M(2)e \text{ mod } N$ $C(2) = 66 * 263 \text{ mod } 323$ Proses: $263 = 256 + 4 + 2 + 1$ Pangkat 1 : $66 \text{ mod } 323 = 66$ [dipilih] Pangkat 2 : $66^2 \text{ mod } 323 = 157$ [dipilih] Pangkat 4 : $157^2 \text{ mod } 323 = 101$ [dipilih] Pangkat 8 : $101^2 \text{ mod } 323 = 188$ Pangkat 16 : $188^2 \text{ mod } 323 = 137$ Pangkat 32 : $137^2 \text{ mod } 323 = 35$ Pangkat 64 : $35^2 \text{ mod } 323 = 256$ Pangkat 128 : $256^2 \text{ mod } 323 = 290$ Pangkat 256 : $290^2 \text{ mod } 323 = 120$ [dipilih] $66^{263} \text{ mod } 323 = (66 * 157 * 101 * 120) \text{ mod } 323$ $66^{263} \text{ mod } 323 = 195$ $C(2) = 195$ $C(3) = M(3)e \text{ mod } N$ $C(3) = 67 * 263 \text{ mod } 323$ Proses: $263 = 256 + 4 + 2 + 1$ Pangkat 1 : $67 \text{ mod } 323 = 67$ [dipilih] Pangkat 2 : $67^2 \text{ mod } 323 = 290$ [dipilih] Pangkat 4 : $290^2 \text{ mod } 323 = 120$ [dipilih] Pangkat 8 : $120^2 \text{ mod } 323 = 188$ Pangkat 16 : $188^2 \text{ mod } 323 = 137$ Pangkat 32 : $137^2 \text{ mod } 323 = 35$ Pangkat 64 : $35^2 \text{ mod } 323 = 256$ Pangkat 128 : $256^2 \text{ mod } 323 = 290$ Pangkat 256 : $290^2 \text{ mod } 323 = 120$ [dipilih] $67^{263} \text{ mod } 323 = (67 * 290 * 120 * 120) \text{ mod } 323$ $67^{263} \text{ mod } 323 = 33$ $C(3) = 33$ Agar proses dekripsi dapat dilakukan dengan mudah, maka panjang dari nilai cipher harus sama semua.

Sehingga diperoleh: $C(1) = 278$ $C(2) = 195$ $C(3) = 033$ Nilai cipher yang diperoleh = 278195033 2.3. Analisa Proses **Metode Least Significant Bit (LSB)** Penyembunyian pesan rahasia dapat dilakukan **dengan metode Least Significant Bit (LSB)** Untuk proses penempelan deretan bit dari cipher ke citra digital, maka kita akan menempelkan 4 bit ke sebuah nilai warna piksel. Nilai cipher = 278195033.

Konversikan nilai setiap digit ke bentuk biner, maka diperoleh: 2 = 0010 , 7 = 0111 , 8 = 1000 , 1 = 0001 , 9 = 1001 , 5 = 0101 0 = 0000 , 3 = 0011 , 3 = 0011 Untuk lebih memahami proses penyisipan pesan rahasia yang telah dienkripsikan dengan metode RSA maka 4 bit nilai cipher dari contoh proses metode RSA diatas disisipkan ke sebuah citra terlihat pada gambar 3.2

berikut, tetapi hanya 3x3 pixel saja yang dijadikan sampel sebagai tempat penyisipan pesan: Sebagai contoh, digunakan sebuah citra berukuran 3 x 3 dengan warna piksel berikut: 243 _186 _157 _ _112 _119 _223 _ _215 _123 _142 _ _ Proses penyisipan Proses penyisipannya adalah sebagai berikut: Nilai piksel pertama adalah 243 = 1111 0011, maka akan ditempelkan nilai 2 = 0010 ke dalam citra digital, maka nilai piksel pertama berubah menjadi 1111 0010 = 242.

Proses yang sama akan dilakukan terhadap nilai piksel sebelumnya. Nilai piksel kedua adalah 186 = 1011 1010, maka akan ditempelkan nilai 7 = 0111 ke dalam citra digital, maka nilai piksel pertama berubah menjadi 1011 0111 = 183. Nilai piksel ketiga adalah 157 = 1001 1101, maka akan ditempelkan nilai 8 = 1000 ke dalam citra digital, maka nilai piksel pertama berubah menjadi 1001 1000 = 152 Nilai piksel keempat adalah 112 = 0111 0000, maka akan ditempelkan nilai 1 = 0 001 ke dalam citra digital, maka nilai piksel pertama berubah menjadi 0111 0001 = 113.

Nilai piksel kelima adalah 119 = 0111 0111, maka akan ditempelkan nilai 9 = 1001 ke dalam citra digital, maka nilai piksel pertama berubah menjadi 0111 1001 = 121. Nilai piksel keenam adalah 223 = 1101 1111, maka akan ditempelkan nilai 5 = 0101 ke dalam citra digital, maka nilai piksel pertama berubah menjadi 1101 0101 = 213. Nilai piksel ketujuh adalah 215 = 1101 0111, maka akan ditempelkan nilai 0 = 0000 ke dalam citra digital, maka nilai piksel pertama berubah menjadi 1101 0000 = 208.

Nilai piksel kedelapan adalah 123 = 0111 1011, maka akan ditempelkan nilai 3 = 0011 ke dalam citra digital, maka nilai piksel pertama berubah menjadi 0111 0011 = 115. Nilai piksel kesembilan adalah 142 = 1000 1110, maka akan ditempelkan nilai 3 = 0011 ke dalam citra digital, maka nilai piksel pertama berubah menjadi 1000 0011 = 131.

Citra stego yang diperoleh adalah sebagai berikut: 242 _183 _152 _ _113 _121 _213 _ _208 _115 _131 _ _ Proses ekstraksi Citra stego yang diperoleh dari proses penempelan cipher di atas akan digunakan untuk mengekstrak keluar bit cipher yang tersimpan di dalamnya. 242 _183 _152 _ _113 _121 _213 _ _208 _115 _131 _ _ Konversikan setiap nilai piksel ke bentuk representasi biner, seperti terlihat pada perincian berikut: 242 = 1111 0010 183 = 1011 0111 152 = 1001 1000 113 = 0111 0001 121 = 0111 1001 213 = 1101

0101 208 = 1101 0000 115 = 0111 0011 131 = 1000 0011 Ambil 4 bit akhir dari nilai piksel (nilai LSB), ubah ke bentuk nilai desimal dan digabungkan menjadi nilai cipher.

0010 = 2 0111 = 7 1000 = 8 0001 = 1 1001 = 9 0101 = 5 0000 = 0 0011 = 3 0011 = 3
Nilai cipher yang diperoleh = 278195033 Proses dekripsi Nilai cipher yang diperoleh diatas akan didekripsi dengan menggunakan kunci privat dari proses pembentukan kunci. Proses dekripsi dapat dirincikan sebagai berikut: Nilai cipher yang diperoleh = 278195033 Nilai $n = 323$, memiliki panjang digit = 3, maka nilai cipher dikelompokkan menjadi subblok dengan panjang 3, sehingga diperoleh: $C(1) = 278$ $C(2) = 195$ $C(3) = 33$
Hitung: $M(1) = C(1)d \text{ mod } N$ $M(1) = 27823 \text{ mod } 323$ Proses: $23 = 16 + 4 + 2 + 1$
Pangkat 1 : $278 \text{ mod } 323 = 278$ [dipilih] Pangkat 2 : $278^2 \text{ mod } 323 = 87$ [dipilih]
Pangkat 4 : $87^2 \text{ mod } 323 = 140$ [dipilih] Pangkat 8 : $140^2 \text{ mod } 323 = 220$ Pangkat 16 : $220^2 \text{ mod } 323 = 273$ [dipilih] $278^{23} \text{ mod } 323 = (278 \times 87 \times 140 \times 273) \text{ mod } 323$
 $278^{23} \text{ mod } 323 = 65$ $M(1) = 65$ $M(2) = C(2)d \text{ mod } N$ $M(2) = 19523 \text{ mod } 323$ Proses: $23 = 16 + 4 + 2 + 1$ Pangkat 1 : $195 \text{ mod } 323 = 195$ [dipilih] Pangkat 2 : $195^2 \text{ mod } 323 = 234$ [dipilih] Pangkat 4 : $234^2 \text{ mod } 323 = 169$ [dipilih] Pangkat 8 : $169^2 \text{ mod } 323 = 137$ Pangkat 16 : $137^2 \text{ mod } 323 = 35$ [dipilih] $195^{23} \text{ mod } 323 = (195 \times 234 \times 169 \times 35) \text{ mod } 323$ $195^{23} \text{ mod } 323 = 66$ $M(2) = 66$ $M(3) = C(3)d \text{ mod } N$ $M(3) = 3323 \text{ mod } 323$ Proses: $23 = 16 + 4 + 2 + 1$ Pangkat 1 : $33 \text{ mod } 323 = 33$ [dipilih] Pangkat 2 : $33^2 \text{ mod } 323 = 120$ [dipilih] Pangkat 4 : $120^2 \text{ mod } 323 = 188$ [dipilih] Pangkat 8 : $188^2 \text{ mod } 323 = 137$ Pangkat 16 : $137^2 \text{ mod } 323 = 35$ [dipilih] $33^{23} \text{ mod } 323 = (33 \times 120 \times 188 \times 35) \text{ mod } 323$ $33^{23} \text{ mod } 323 = 67$ Karena $n = 323$, maka diperoleh nilai $b = 8$ ($2b < n$, lihat penjelasan pada proses pembentukan kunci diatas), sehingga subblok pesan diperoleh: $M(1) = 65 = 0100 0001$ $M(2) = 66 = 0100 0010$ $M(3) = 67 = 0100 0011$
Gabungkan semua bit pesan, sehingga diperoleh: 0100 0001 0100 0010 0100 0011
Kelompokkan bit pesan menjadi subblok dengan panjang 8 bit dan konversikan ke bentuk karakter, sehingga diperoleh pesan semula.

$M(1) = 0100 0001 = 65 = 'A'$ $M(2) = 0100 0010 = 66 = 'B'$ $M(3) = 0100 0011 = 67 = 'C'$
Pesan rahasia yang diperoleh = 'ABC' IMPLEMENTASI Untuk menggunakan perangkat lunak ini, jalankan file "Text to Image Encryption.EXE", maka akan ditampilkan tampilan utama dari program seperti terlihat pada gambar berikut: / Gambar 1 Tampilan Utama / Gambar 2 Tampilan Form Generate Key / Gambar 3 Tampilan Encrypt / Gambar 4 Tampilan Layar Setelah Proses Enkripsi Berhasil \ / Gambar 5 Tampilan Main Setelah Pemilihan Gambar / Gambar 6 Tampilan Decrypt / Gambar 7 Tampilan Layar Setelah Proses Dekripsi Berhasil KESIMPULAN Setelah menyelesaikan penelitian ini, penulis dapat menarik beberapa kesimpulan sebagai berikut: Teknik steganografi dengan metode Least Significant Bit (LSB) untuk menyembunyikan pesan teks pada citra JPG,BMP, PNG dapat diaplikasikan dengan menggunakan Microsoft Visual Basic 2008 Sebuah pesan yang akan disisipkan pada sebuah citra terlebih dahulu di enkripsikan

dengan Algoritma RSA Aplikasi dapat digunakan untuk menyembunyikan pesan rahasia pada citra digital dimana perubahan warna citra input dengan hasil tidak kelihatan jelas.

INTERNET SOURCES:

<1% - <http://ecampus.ipem.ac.id/ipem/PengumumanPenelitian?id=23>
<1% - <https://www.slideshare.net/DonyRiyanto/6-security-system>
<1% -
<https://docplayer.info/358867-Sistem-pakar-untuk-mendiagnosa-penyakit-angina-pektoris-angin-duduk-dengan-menggunakan-metode-bayes.html>
<1% -
<https://docplayer.info/256595-Teknik-penyembunyian-pesan-teks-pada-media-citra-gif-dengan-metode-least-significant-bit-lsb.html>
<1% - <https://docplayer.info/49636942-Bab-1-pendahuluan-1-1-latarbelakang.html>
2% -
https://skripsi-skripsiun.blogspot.com/2015/01/contoh-skripsi-computer-scienceanalisis_55.html
<1% - <https://d34info.wordpress.com/64/>
<1% -
http://elektro.um.ac.id/ceie/2009/files/B1.%20IT/20_Penyembunyian%20Pesan%20Melalui%20Suara%20dengan%20Metoda%20Least%20Significant%20Bit%20Significant%20Bit.pdf
<1% -
http://www.academia.edu/6404518/Analisis_Pengaruh_Ukuran_Pesan_Terhadap_Kualitas_Citra_Hasil_Steganografi_Metode_LSB
<1% -
http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Buku/Pengolahan%20Citra%20Digital/Bab-13_Steganografi%20dan%20Watermarking.pdf
1% - <https://pt.scribd.com/document/330141548/Jurnal-Stegano-Pak-Nazori-docx>
<1% -
<http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Kriptografi/2008-2009/Makalah1/MakalahIF30581-2009-a053.pdf>
<1% - <http://www.komputasi.lipi.go.id/utama.cgi?cetakartikel&1181218416>
2% -
<http://kriptografi-adiarray.blogspot.com/2012/10/algoritma-rsa-dan-implementasi.html>
3% -
<https://maramarr.wordpress.com/2017/10/17/implementasi-algoritma-des-rsa-pgp-dalam-keamanan-data/>

<1% - <https://docplayer.info/30560077-Seminar-hasil-hasil-penelitian-balitek-ksda.html>
<1% - http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/TA/Makalah_TA%20Winda.pdf
<1% - <http://teknik.usni.ac.id/jurnal/JSI-T.Adi.pdf>
<1% - <https://tscumum2011.blogspot.com/2015/10/apa-itu-steganografi.html>
3% - <https://id.wikipedia.org/wiki/Steganografi>
<1% -
<https://www.scribd.com/document/209566771/IMPLEMENTASI-PENGENKRIPSAN-DAN-PENYEMBUNYIAN-DATA-MENGGUNAKAN-TINY-ENCRYPTION-ALGORITHM-DAN-END-OF-FILE>
<1% -
http://repository.uksw.edu/bitstream/123456789/3922/2/T1_672008187_Full%20text.pdf
1% - <http://library.binus.ac.id/eColls/eThesisdok/Bab2/2012-1-00548-mtif%202.pdf>
<1% - <https://www.scribd.com/document/141857465/Stegonography-Agust>
1% -
<https://mesbach.wordpress.com/2015/11/28/preshow-steganografi-dengan-persebaran-medium-menggunakan-sebaran-interest-point-dari-algoritma-surf/>
1% - <http://heruprabowo23.blogspot.com/>
1% - <http://curvelivesmart.blogspot.com/>
<1% -
http://repository.uksw.edu/bitstream/123456789/3915/2/T1_672008107_Full%20text.pdf
1% - <http://publication.gunadarma.ac.id/bitstream/123456789/1100/1/50406795.pdf>
1% -
<http://repository.gunadarma.ac.id/769/1/APLIKASI%20STEGANOGRAFI%20PADA%20MP3%20MENGGUNAKAN%20.pdf>
1% - <https://www.scribd.com/document/61282117/Keamanan-multimedia>
<1% -
<https://www.scribd.com/document/247071775/Aplikasi-Steganografi-Pada-Mp3-Menggunakan>
1% - <https://informatikauad.files.wordpress.com/2011/04/sec-13-1-steganografi.pdf>
1% - <https://www.scribd.com/presentation/368537602/9-Steganografi-ppt>
<1% - <https://www.scribd.com/doc/207257567/Eko-Hari-Rachmawanto-Lengkap-sekali>
2% - <http://napilgusny.blogspot.com/>
1% - <https://specialpengetahuan.blogspot.com/2014/01/pengertian-kriptografi.html>
1% - <https://hacknowledge.wordpress.com/2012/05/25/kriptografi/>
1% - http://www.academia.edu/9037049/IMPLEMENTASI_ALGORITMA_TEA_DAN
1% - <https://lekkomputer.wordpress.com/2014/05/27/kriptografi-kunci-publik/>
<1% -
<http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Kriptografi/2010-2011/Makalah2/Makalah2-IF3058-Sem2-2010-2011-077.pdf>
1% -

<http://www.unaki.ac.id/ejournal/index.php/majalah-ilmiah-informatika/article/download/36/67>

1% -

https://www.researchgate.net/publication/303376233_IMPLEMENTASI_KRIPTOGRAFI_DAN_STEGANOGRAFI_DENGAN_MENGGUNAKAN_ALGORITMA_RSA_DAN_MEMAKAI_METODE_LSB

<1% -

http://file.upi.edu/Direktori/FPTK/JUR._PEND._TEKNIK_ELEKTRO/197004182005011-AIP_SARIPUDIN/Matematika_Teknik_I/BAB_1_Deret_Takingga.pdf

<1% - <http://herwingoernia19.blogspot.com/2013/12/kriptografi-rsa.html>

1% -

http://www.academia.edu/12099232/PEMBUATAN_APLIKASI_SMS_KRIPTOGRAFI_RSA_DENGAN_ANDROID

<1% - <http://www.academia.edu/11690333/dasar>

<1% -

<https://prpm.trigunadharma.ac.id/public/fileJurnal/F51F3-OK-Jurnal14-SDW-MF-APSI-1.pdf>

<1% - <http://bangnudi.blogspot.com/2012/11/sistem-informasi-pengolahan-data.html>

<1% -

<https://www.scribd.com/doc/305901081/Aplikasi-Enkripsi-Dan-Dekripsi-Video-Men>

<1% - <http://www.academia.edu/3660395/Kriptografi>

<1% - <http://zonaskripsi.blogspot.com/2012/03/skripsi-komputer-1.html>

<1% -

http://www.academia.edu/8021510/STUDI_LIMPASAN_PERMUKAAN_SPASIAL_AKIBAT_PERUBAHAN_PENGGUNAAN_LAHAN_MENGGUNAKAN_MODEL_KINEROS

<1% - https://issuu.com/izzuddinmahai/docs/uny_525_2017_tkj_v5.1_full

<1% -

<https://docobook.com/implementasi-metode-rc4-repository-uin932871d953ef674200ee706ff0b2e4c836569.html>

<1% - <https://atisatya.files.wordpress.com/2007/11/prakip2.pdf>

<1% -

<https://kelasjarkom.wordpress.com/category/hacking-pc-security-by-anas-enggar/>

<1% - <https://yuliaaargh.blogspot.com/2013/11/materi-pembelajaran-algoritma.html>

<1% -

<http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Kriptografi/2013-2014/Makalah2-2014/MakalahKripto2-2014-007.pdf>

<1% -

http://www.academia.edu/33051405/Penerapan_Metode_LSB-2_Untuk_Menyembunyikan_Ciphertext_Pada_Citra_Digital

<1% - <http://dosen.publikasistmikibbi.lppm.org/permalink/000127.pdf>

<1% -

<https://www.scribd.com/document/215299109/ANALISIS-PENGGUNAAN-STEGRANOGRFI-DENGAN-ALGORITMA-DES-DAN-FUNGSI-HASH-UNTUK-MENGATASI-MODIFIKASI-CITRA>