

APLIKASI CREDENTIAL LOGIN DENGAN METODE STEGANOGRAFI “LSB” (LEAST SIGNIFICANT BIT) DAN ALGORITMA KRIPTOGRAFI “VIGENERE”

Novia Busiarli¹⁾, Yuli Kurniawati²⁾, Akrilvalerat Deainert Wierfi³⁾

^{1), 2), 3)} Teknik Informatika STMIK AMIKOM Yogyakarta

Jl Ring road Utara, Condongcatur, Sleman, Yogyakarta 55281

Email : liviaqueen11@gmail.com¹⁾, lilikurniiaa@yahoo.com²⁾, akrilvha8@gmail.com³⁾

Abstrak

Pentingnya sebuah aplikasi untuk mengidentifikasi akses pengguna adalah suatu upaya mencegah penyusup untuk melakukan penyerangan terhadap sistem aplikasi yang digunakan. Sebuah sistem aplikasi dikatakan layak pakai jika sudah mengandung aspek-aspek keamanan komunikasi komputer. Credential login merupakan salah satu cara mengidentifikasi pengguna dalam penggunaan sistem, banyak metode yang dapat dilakukan dalam hal pemfilteran terkait Credential login ini, diantaranya identifikasi dengan penggunaan sertifikat login, otentikasi menggunakan token-token dsb.

Dalam hal ini, penulis mencoba untuk membuat aplikasi Credential login sederhana dengan metode super enkripsi yaitu penggunaan Steganografi (LSB) dan Kriptografi Vigenere. Saat User mengentrikan Password (plaintext) maka sistem dengan otomatis mengenkripsi plaintext tersebut menjadi sebuah chipertext yang nantinya akan disisipkan pada sebuah gambar yang kita sebut Steganografi (image). Jika suatu saat User lupa dengan Password maka sistem akan mendeksripsikan image tsb dengan kunci yang telah ditentukan dengan metoda Kriptografi Vigenere.

Dari penelitian yang dilakukan, penulis dapat menarik kesimpulan bahwa, penggunaan Steganografi LSB tidak mempengaruhi kualitas sebuah gambar dan dapat menampung pesan yang tersimpan di dalamnya. Hanya saja terjadi perubahan size gambar / image saat enkripsi dari ukuran gambar sebelumnya. Pada penelitian ini juga memiliki kelemahan dalam penggunaan Steganografi sebagai Credential login dibandingkan dengan penggunaan sertifikat atau pun token – token.

Kata kunci: Credential, Steganografi LSB, Kriptografi Vigenere, Password, User.

1. Pendahuluan

Menurut penelitian yang dilakukan oleh Basuki Rahmat NF dalam jurnalnya yang berjudul “ Steganografi Menggunakan Metode Least Significant Bit Dengan Kombinasi Algoritma Kriptografi Vigenere dan RC4” menyimpulkan bahwa Algoritma kriptografi klasik dan modern, yaitu Vigenere dan RC4 dapat dikombinasi-kan

dalam sebuah sistem untuk memberikan dua lapis proteksi dalam menyembunyi-kan pesan rahasia. Teknik steganografi dengan metode Least Significant Bit (LSB) untuk menyembunyi-kan pesan teks pada gambar bitmap dapat diaplikasikan menggunakan Delphi 2010. Kriptografi dan steganografi dapat diintegrasikan menjadi satu dalam sebuah sistem aplikasi. Pesan teks terlindungi dengan algoritma kriptografi dan tersembunyi dalam sebuah gambar[1].

Menurut penelitian yang dilakukan oleh Krisnawati yang berjudul “Metode least significant bit (lsb) dan end of file (eof) Untuk Menyisipkan Teks kedalam Citra Grayscale” menyimpulkan bahwa Penyisipan pesan/data ke dalam citra dapat dilakukan dengan metode LSB dan EOF. Metode LSB akan mengganti bit terakhir kode biner masing-masing piksel. Kelebihan dari metode ini adalah ukuran citra tidak berubah/tetap, sehingga tidak mengakibatkan kecurigaan akan adanya pesan rahasia dalam citra. Kekurangan metode ini adalah jumlah karakter pesan yang disisipkan terbatas, sehingga besarnya citra harus menyesuaikan besarnya pesan yang dikirim. Metode EOF akan meletakkan pesan di akhir citra sehingga ukuran file akan bertambah besar, oleh karena itu pesan teks yang disisipkan tidak terbatas jumlahnya[2].

Teknologi informasi yang berkembang pesat membantu pekerjaan manusia menjadi lebih mudah. Diharapkan dengan kemudahan yang diberikan selaras dengan keamanan yang di inginkan. Sebuah sistem dikatakan aman jika sudah memenuhi aspek-aspek keamanan dalam komunikasi komputer. Salah satu keamanan tersebut dapat dilihat pada *authority User*. Ini dapat dilihat pada management hak *access User*, sebuah sistem terdapat fasilitas untuk mengidentifikasi hak *access* pengguna dalam sebuah *credential login*. Banyak metode yang dipakai untuk mengimplementasikan *credential login* ini yang terintegrasi dengan sistem lainnya seperti keterkaitan antara *authority access* dengan konfirmasi menggunakan *email*.

Dalam penelitian ini, penulis mencoba membuat sebuah inovasi dengan pemanfaatan *image / gambar* sebagai otentikasi dari *authority access user* tersebut. Dalam hal ini penulis membahas bagaimana penyandian *password (plaintext)* menggunakan metode *Steganografi* dan *Kriptografi Vigenere*. Tujuannya agar sebuah aplikasi dapat diakses oleh *User* yang tepat, artinya hanya *User*

yang terregistrasi dan dapat melakukan *login* dengan pemilihan *password* dan *image* yang terrecord di sistem. Karena sistem akan melakukan pencocokan *image* dan *password* saat melakukan *login* dengan *image* dan *password* yang terrecord di *Database*.

Kriptografi berasal dari bahasa Yunani, *kripto* berarti *secret* (rahasia) dan *grafi* berarti *writing* (tulisan). Menurut terminologinya *Kriptografi* adalah ilmu dan seni untuk menjaga keamanan pesan ketika dikirim dari suatu tempat ke tempat lainnya [3]. *Kriptografi* disebut juga seni dan ilmu untuk menjaga keamanan sebuah pesan [4] dengan cara melakukan enkripsi dan dekripsi. Enkripsi merupakan teknik untuk membuat pesan menjadi tidak dapat dibaca (*chipertext*) sedangkan dekripsi merupakan kebalikan dari enkripsi yaitu teknik merubah *chipertext* menjadi *plaintext* dengan menggunakan kunci [4].

Terjadinya pertukaran informasi akan mengakibatkan terjadinya ancaman keamanan / pencurian informasi oleh pihak-pihak yang tidak bertanggung jawab, berikut ancaman keamanan yang terjadi dalam perukaran informasi [4]:

- a. *Interruption*
Merupakan ancaman terhadap *availability*, informasi, data yang ada dalam *system computer* dirusak, dihapus, sehingga tidak ada data lagi jika suatu saat dibutuhkan [4].
- b. *Interception*
Merupakan ancaman terhadap kerahasiaan informasi yang ada disadap atau orang yang tidak berhak mendapat akses ke komputer dimana informasi tersebut disimpan [4].
- c. *Modification*
Merupakan ancaman terhadap integritas orang yang tidak berhak berhasil menyadap lalu lintas informasi yang sedang dikirim dan dirubah sesuai dengan keinginan orang tersebut [4].
- d. *Fabrication*
Merupakan ancaman terhadap integritas orang yang tidak berhak meniru (memalsukan) suatu informasi yang ada sehingga orang yang menerima informasi tersebut menyangka informasi tersebut berasal dari orang yang dikehendaki oleh sipenerima informasi tersebut [4].

Agar aman dalam berkomunikasi lewat jaringan internet maka diharapkan adanya aspek-aspek keamanan agar terhindar dari berbagai ancaman tersebut, adapun aspek-aspek tersebut adalah:

- a. *Authentication*
Layanan keamanan jaringan yang memberikan kepastian terhadap identitas sebuah entitas yang terlibat dalam komunikasi data [3].
- b. *Integrity*
Layanan keamanan jaringan yang memastikan bahwa data yang diterima oleh penerima adalah benar-benar sama dengan data yang dikirim oleh pengirim [3].

- c. *Nonrepudiation*
Layanan keamanan jaringan yang menghindari penolakan atas penerimaan / pengiriman data yang telah terkirim [3].
- d. *Authority*
Informasi yang berada pada system jaringan tidak dapat dimodifikasi oleh pihak yang tidak berhak atas akses tersebut [5].
- e. *Confidentiality*
Layanan keamanan jaringan yang memproteksi data tertransmisi terhadap pengungkapan oleh pihak yang tidak berwenang [3].
- f. *Privacy*
Lebih kearah data-data yang sifatnya *privat* (pribadi) [5].
- g. *Availability*
Layanan sistem yang membuat sumber daya sistem tetap dapat diakses dan digunakan ketika ada permintaan dari pihak yang berwenang [3].
- h. *Access Control*
Layanan keamanan jaringan yang menghalangi penggunaan tidak terotorisasi terhadap sumber daya [3].

Kriptografi Vigenere merupakan *Kriptografi* substitusi *poli-alfabetik* klasik yang terkenal [4]. *Kriptografi Vigenere* merupakan system sandi *poli-alfabetik* yang mengenkripsi sekaligus sebuah teks yang terdiri dari beberapa huruf dan menggunakan substitusi dengan fungsi *shift* [3].

Contoh:

P ₁	B	U	L	A	N	P	U	R	N	A	M	A
K	7	10	21	7	10	21	7	10	21	7	10	21

$$\begin{aligned}
 C[0] &= 1 + 7 \text{ mod } 26 = 8 & C[1] &= 20 + 10 \text{ mod } 26 = 4 \\
 C[2] &= 11 + 21 \text{ mod } 26 = 6 & C[3] &= 0 + 7 \text{ mod } 26 = 7 \\
 C[4] &= 13 + 10 \text{ mod } 26 = 23 & C[5] &= 15 + 21 \text{ mod } 26 = 10 \\
 C[6] &= 20 + 7 \text{ mod } 26 = 1 & C[7] &= 17 + 10 \text{ mod } 26 = 1 \\
 C[8] &= 13 + 21 \text{ mod } 26 = 8 & C[9] &= 0 + 7 \text{ mod } 26 = 7 \\
 C[10] &= 12 + 10 \text{ mod } 26 = 22 & C[11] &= 0 + 21 \text{ mod } 26 = 21
 \end{aligned}$$

Sehingga *chipertext*: "IEGHXKBBIHVW"

Teknik substitusi *Vigenere* bisa dilakukan dengan 2 cara [5]:

- a. 1. *Angka*
Teknik substitusi *Vigenere* dengan menggunakan angka dengan menukarkan huruf dengan angka. Hal ini hampir sama dengan *shift cipher*.

Tabel 1. Tabel Substitusi angka *Vigenere*

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12

N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25

Contoh:

T	H	I	S	C	R	Y	P	T	O	S	Y	S
19	7	8	18	2	17	24	15	19	14	18	24	18
2	8	15	7	4	17	2	8	15	7	4	17	2
21	15	23	25	6	8	0	23	8	21	22	15	20

T	E	M	I	S	N	O	T	S	E	C	U	R	E
19	4	12	8	18	13	14	19	18	4	2	20	17	4
8	15	7	4	17	2	8	15	7	4	17	2	8	15
1	19	19	12	9	15	22	8	25	8	19	22	25	19

Plaintext : this cryptosystem is not secure
 Kunci : chipur
 Ciphertext : vpxzgixivwpubttmjpwizitwz

a. 2. Huruf
 Teknik substitusi *Vigenere* dengan menggunakan huruf, bisa digunakan gambar 1 dibawah ini:

Plainteks																									
A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A
C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B
D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C
E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D
F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E
G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F
H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G
I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H
J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I
K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K
M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L
N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P
R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q
S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R
T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S
U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T
V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U
W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V
X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X
Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y

Gambar 1. Table substitusi huruf *Vigenere*

Plaintext : this cryptosystem is not secure
 Kunci : chipur
 Ciphertext : vpxzgixivwpubttmjpwizitwz

Steganografi adalah ilmu menyembunyikan teks pada media lain yang telah ada sedemikian sehingga teks yang tersembunyi menyatu dengan media itu [3]. Media tempat penyimpanan pesan tersembunyi dapat berupa media teks, gambar, audio, video. *Steganografi* yang kuat memiliki sifat media yang telah tertanam teks tersembunyi sulit dibedakan dengan media asli namun teks tersembunyi tetap data diekstraksi.

Contoh sederhana teknik *Steganografi* pada media gambar misalnya dengan mengubah nilai LSB (*least significant bit*). Sebagai contoh huruf A akan disisipkan ke dalam citra berukuran 3 x 3 *pixel*, misalkan data *pixel*-nya adalah sebagai berikut:

(01100101 10101100 10011010)
 (01000101 11001010 11001101)
 (11110000 01110101 10100011)

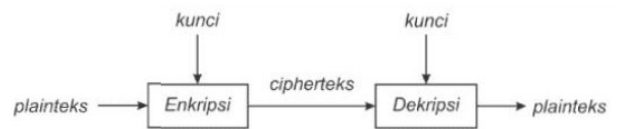
Sedangkan representasi *biner* huruf A adalah 01000001. Dengan menyisipkan bit-bit huruf A tersebut pada data

pixel diatas, maka setiap bit dari huruf A tersebut akan menggantikan posisi *LSB* dari data *pixel* citra menjadi:

(01100100 10101101 10011010)
 (01000100 11001010 11001100)
 (11110000 01110100 10100011)

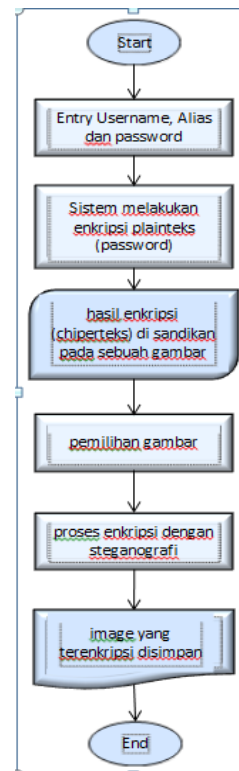
2. Pembahasan

Seperti yang kita ketahui, kriptografi memiliki dua konsep utama, yaitu enkripsi (*encryption*) dan dekripsi (*decryption*). Enkripsi adalah proses penyandian *plaintexts* menjadi *ciphertexts*, sedangkan dekripsi adalah proses mengembalikan *ciphertexts* menjadi *plaintexts* semula. Enkripsi dan dekripsi membutuhkan kunci sebagai parameter yang digunakan untuk transformasi. Gambar 2 memperlihatkan skema enkripsi dan dekripsi dengan menggunakan kunci.



Gambar 2. Diagram flow proses enkripsi & dekripsi

Didalam melakukan penelitian, penulis terlebih dahulu membuat konsep untuk *enkripsi* menggunakan *Kriptografi Vigenere* dan *Steganografi*. Penulis merancang beberapa *form (User Interface)* sebagai media *input / outputnya*. Sedangkan untuk algoritma proses *enkripsi* dan *steganografi* tersebut akan dijelaskan seperti gambar 3 Bagan / alur kerja berikut:

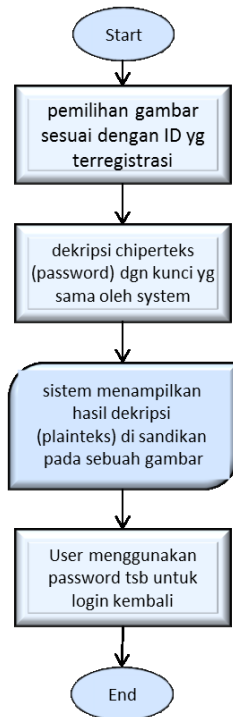


Gambar 3. Diagram flow proses enkripsi

Gambar diatas menerangkan proses enkripsi sebuah *plaintext* (*Password*). Ketika *User* mengentrikan sebuah *plaintext* pada kolom *Password* maka sistem akan mengesnkripsikan *plaintext* tersebut menjadi sebuah *chiphertext* dengan sebuah kunci. Dimana kunci masing-masing id berbeda-beda artinya setiap ID *User* yang teregistrasi meregistrasikan kunci untuk enkripsi *Password* dan dekripsi *Passwordnya*.

Hasil enkripsi (*chiphertext*) disisipkan pada sebuah gambar yang dipilih oleh *User* dan *User* akan diminta memilih gambar untuk penyisipan *chipterks* tadi. Kemudian gambar yang sudah terenkrpsi disimpan dengan ID *User* yang sama. Akan ada 2 buah gambar yang tersimpan dengan bentuk yang serupa tetapi memiliki perbedaan ukuran dan nama file gambar untuk membedakan mana gambar orisinil dengan gambar yang sudah terenkrpsi.

Sedangkan untuk proses dekripsi akan dijelaskan seperti pada gambar 4 bagan / alur dekripsi berikut ini:

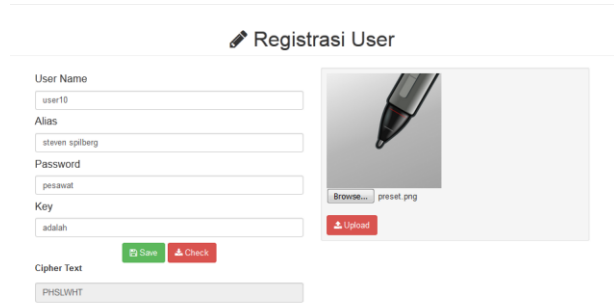


Gambar 4. Diagram flow proses dekripsi

Gambar diatas menjelaskan proses dekripsi dari *cipherteks* yang tersisipkan pada gambar. Untuk dekripsi *plaintext* ini, *User* akan memilih gambar yang terenkrpsi sebelumnya dengan ID masing-masing user. Kemudian *User* mengentrikan kunci yang sama saat me-enkrpsikan *plaintext* sebelumnya. Sehingga sistem memproses dan menampilkan kembali *Password* tersebut dan *User* dapat menggunakan *Password* itu kembali saat melakukan *login*.

2. 1 Enkripsi Kriptografi Vigenere

Penulis merancang sebuah *form* untuk melakukan registrasi seperti gambar 5 berikut:



Gambar 5. User Interface Form Registrasi User

Gambar diatas merupakan rancangan sistem dimana *End User* diminta untuk mengisikan *User Name* (kombinasi huruf dan angka). *User Name* ini sebagai identitas yang digunakan saat proses login kemudian *Alias* yang menjadi identitas umum *User* agar mudah diingat. Selanjutnya *End User* diminta untuk mengentrikan *Password* dan kunci kemudian sistem akan merecord data dalam satu ID.

Setelah itu *End User* akan diminta bantuan untuk mengklik *button check* untuk menampilkan *chiphertext* hasil dari enkripsi. Berikut penjelasan enkripsi *plaintext*

Plaintext : PESAWAT

Kunci : ADALAH

dengan menggunakan table substitusi angka

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12

N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25

Maka enkripsi untuk *plaintext* "PESAWAT" dengan kunci "ADALAH" adalah:

	P	E	S	A	W	A	T
Pi	15	4	18	0	22	0	19
	A	D	A	L	A	H	A
K	0	3	0	11	0	7	0
C _i	15	7	18	11	22	7	19
	P	H	S	L	W	H	A

Dengan operasi *shift* didapat seperti berikut:

- $C[0] = 15 + 0 \text{ mod } 26 = 15 \rightarrow \mathbf{P}$
- $C[1] = 4 + 3 \text{ mod } 26 = 7 \rightarrow \mathbf{H}$
- $C[2] = 18 + 0 \text{ mod } 26 = 18 \rightarrow \mathbf{S}$
- $C[3] = 0 + 11 \text{ mod } 26 = 11 \rightarrow \mathbf{L}$
- $C[4] = 22 + 0 \text{ mod } 26 = 22 \rightarrow \mathbf{W}$
- $C[5] = 0 + 7 \text{ mod } 26 = 7 \rightarrow \mathbf{H}$
- $C[6] = 19 + 0 \text{ mod } 26 = 19 \rightarrow \mathbf{A}$

2. 2 Enkripsi Steganografi LSB

Hasil *chipertext* ini akan disisipkan kedalam sebuah gambar. Disini kita menggunakan gambar dengan ukuran 200 x 200 *pixel*. Masing-masing *pixel* akan diuraikan berdasarkan bineri *grey level (RGB)*. Dari ukuran gambar didapat matrix dari masing-masing *grey level* seperti berikut:

permisalan, sampling 1 x 8 pixel dimana matriks RGB dari 1 x 8 pixel tsb adalah:

$$[239 \ 239 \ 239 \ 239 \ 239 \ 239 \ 239 \ 238]$$

$$\text{RGB}[0][0] = [239 \ 239 \ 239]$$

$$\text{avg}[0][0] = (R+G+B)/3$$

$$= (239+239+239)/3 = 239$$

$$\text{biner } [0][0] = 11101111$$

$$\text{RGB}[0][1] = [239 \ 239 \ 239]$$

$$\text{avg}[0][1] = (R+G+B)/3$$

$$= (239+239+239)/3 = 239$$

$$\text{biner } [0][1] = 11101111$$

$$\text{RGB}[0][2] = [239 \ 239 \ 239]$$

$$\text{avg}[0][2] = (R+G+B)/3$$

$$= (239+239+239)/3 = 239$$

$$\text{biner } [0][2] = 11101111$$

$$\text{RGB}[0][3] = [239 \ 239 \ 239]$$

$$\text{avg}[0][3] = (R+G+B)/3$$

$$= (239+239+239)/3 = 239$$

$$\text{biner } [0][3] = 11101111$$

$$\text{RGB}[0][4] = [239 \ 239 \ 239]$$

$$\text{avg}[0][4] = (R+G+B)/3$$

$$= (239+239+239)/3 = 239$$

$$\text{biner } [0][4] = 11101111$$

$$\text{RGB}[0][5] = [239 \ 239 \ 239]$$

$$\text{avg}[0][5] = (R+G+B)/3$$

$$= (239+239+239)/3 = 239$$

$$\text{biner } [0][5] = 11101111$$

$$\text{RGB}[0][6] = [239 \ 239 \ 239]$$

$$\text{avg}[0][6] = (R+G+B)/3$$

$$= (239+239+239)/3 = 239$$

$$\text{biner } [0][6] = 11101111$$

$$\text{RGB}[0][7] = [238 \ 238 \ 238]$$

$$\text{avg}[0][7] = (R+G+B)/3$$

$$= (238+238+238)/3 = 238$$

$$\text{biner } [0][7] = 11101110$$

Sebelumnya kita sudah mendapatkan *chipertext* dari hasil enkripsi. *Chipertext* tersebut akan kita uraikan juga binery nya sehingga didapat lah seperti berikut ini:

01010000 01001000 01010011 01001100 01010111
 01001000 01010100, dimana P = **01010000**

Setiap binery dari *chipertext* ini akan disisipkan pada binery masing-masing *pixel* gambar sehingga terjadi perubahan binery gambar seperti berikut:

P = 1110111**0** 1110111**1** 1110111**0** 1110111**1**
 1110111**0** 1110111**0** 1110111**0** 1110111**0**

Dan begitu untuk *pixel-pixel* dan *chipertext* seterusnya.

2. 3 Dekripsi Kriptografi Vigenere

Jika *User* lupa akan *Password*, sistem akan membantu *User* untuk mendapatkan *Password* nya kembali dengan cara mendekripsikan gambar yang sudah terenkripsi sebelumnya. Proses dekripsi dilakukan dengan menggunakan kunci yang sama seperti penjelasan berikut:

Chipertext :
P H S L W H A

Kunci : ADALAH

Plaintext :

$$C[0] = 15 - 0 \text{ mod } 26 = 15 \rightarrow \text{P}$$

$$C[1] = 7 - 3 \text{ mod } 26 = 4 \rightarrow \text{E}$$

$$C[2] = 18 - 0 \text{ mod } 26 = 18 \rightarrow \text{S}$$

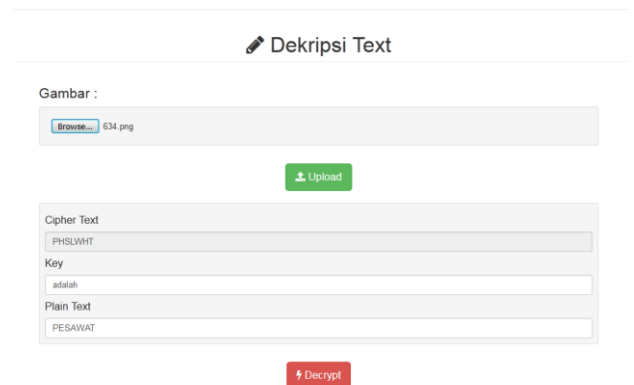
$$C[3] = 11 - 11 \text{ mod } 26 = 0 \rightarrow \text{A}$$

$$C[4] = 22 - 0 \text{ mod } 26 = 22 \rightarrow \text{W}$$

$$C[5] = 7 - 7 \text{ mod } 26 = 0 \rightarrow \text{A}$$

$$C[6] = 19 - 0 \text{ mod } 26 = 19 \rightarrow \text{T}$$

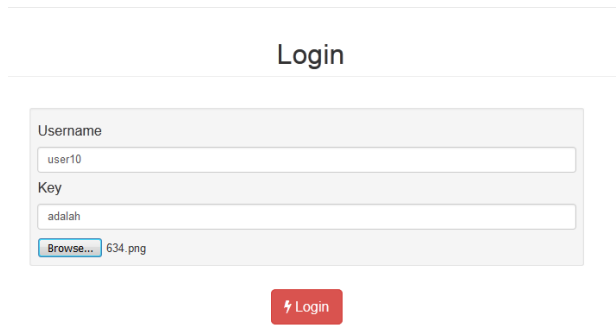
Sehingga terlihat *plaintext* pada *user interface* dengan perhitungan manual seperti gambar 6 berikut ini:



Gambar 6. *User Interface Form Dekripsi Password*

Gambar diatas menerangkan bahwa *End User* memilih gambar sesuai dengan ID-nya yang terregistrasi kemudian upload gambar tersebut. Ketika itu juga secara otomatis sistem menampilkan *chipertext* yang terenkripsi sebelumnya.

Kemudian *End User* mengentrikan kunci yang sama saat pertama kali mengenkripsikan *plaintext* sehingga sistem memproses dan menampilkan kembali *plaintext* atau *Password* yang diinginkan *User*. Kemudian *User* diminta lagi untuk *login* seperti gambar 7 berikut ini:



Gambar 7. User Interface Form Login

Gambar diatas menerangkan perbedaan form login konvensional ke inovasi dari form login yang penulis rancang. Disini penulis menggunakan Username dan key serta image yang sudah terregistrasi. Field-field yang tertera di form login ini akan dicocokkan dengan data yang sudah ada di Database. Login akan berhasil dilakukan jika data yang dentrikan User sama dengan data yang sudah ada di Database.

2. 4 Hasil Steganografi pada gambar

Setelah dilakukan enkripsi pada gambar dengan format PNG dan JPG, dimana enkripsi gambar dengan format PNG tidak terdapat perbedaan ukuran file yang significant seperti pada gambar berikut:

Name	Type	Size	Tags
After.png	PNG image	80 KB	
Before.png	PNG image	80 KB	

Gambar 8. Hasil Perbandingan Ukuran file gambar dengan format PNG

sedangkan enkripsi gambar dengan format JPG terdapat perbedaan ukuran gambar hampir 2 X ukuran gambar semula seperti pada gambar berikut ini:

Name	Type	Size	Tags
After.jpg	JPEG image	28 KB	
Before.jpg	JPEG image	13 KB	

Gambar 9. Hasil Perbandingan Ukuran file gambar dengan format JPG

3. Kesimpulan

Dari penelitian yang penulis lakukan di dapat kesimpulan:

1. Penggunaan Steganografi (image) menggunakan metode Least Significant Bit (LSB) tidak mempengaruhi kualitas image. Hanya saja terdapat perubahan ukuran file yang tidak terlalu significant untuk format file PNG / BMP. Pengecualian format file JPG akan terjadi perubahan size gambar hingga mencapai 2 x dari ukuran sebelumnya.

2. User akan dengan mudah mendapatkan Passwordnya kembali setelah melakukan proses dekripsi dari gambar yang terenkripsi sebelumnya. Karena disini tidak ada pemanfaatan email untuk mendapatkan Password kembali.
3. Password hanya akan didapat kembali jika User memilih gambar dan key nya dengan tepat dan benar. Ini merupakan salah satu trik mengelabui penyusup untuk tidak melakukan hacking terhadap sistem. Karena di batasi oleh Username, key dan image yang ada pada form login.

Daftar Pustaka

- [1] Basuki Rahmat, N. F. (2010). Steganografi Menggunakan Metode Least Significant Bit Dengan Kombinasi Algoritma Kriptografi Vigenère Dan Rc4. Jurnal Dinamika Informatika, 1-17.
- [2] Krisnawati. (2008). Metode least significant bit (lsb) dan end of file (eof) Untuk Menyisipkan Teks kedalam Citra Grayscale. Seminar Nasional Informatika 2008 (semnasIF 2008), 1-6
- [3] Sadikin. Rifki, Kriptografi Untuk Keamanan Jaringan, Yogyakarta: Andi Offset Yogyakarta, 2012.
- [4] Kurniawan. Yusuf, Kriptografi Keamanan Internet dan Jaringan Komunikasi, Bandung: Informatika, 2004.
- [5] Ariyus. Dony, Kriptografi Keamanan Data dan Komunikasi, Yogyakarta: Graha Ilmu, 2006.

Penulis

Novia Busiarli, memperoleh gelar Ahli Madya Komputer (AMd), Jurusan Teknik Informatika Politeknik Negeri Padang, lulus tahun 2011. Saat ini sedang melanjutkan pendidikan ke jenjang Strata-1 di STMIK AMIKOM Yogyakarta.

Yuli Kurniawati, memperoleh gelar Ahli Madya Komputer (AMd), Jurusan Teknik Informatika Universitas Muhammadiyah Magelang, lulus tahun 2013. Saat ini sedang melanjutkan pendidikan ke jenjang Strata-1 di STMIK AMIKOM Yogyakarta.

Akrilvalerat Deainert Wierfi, memperoleh gelar Ahli Madya Komputer (AMd), Jurusan Teknik Informatika Politeknik Negeri Pontianak, lulus tahun 2015. Saat ini sedang melanjutkan pendidikan ke jenjang Strata-1 di STMIK AMIKOM Yogyakarta.