

Analisis Perbandingan Antara Algoritma Rijndael Dan Algoritma Twofish Dalam Penyandian Teks

Izzat Shulhan

STMIK Budi Darma Medan, Medan - Indonesia

E-Mail : zathunt@gmail.com

ABSTRAK

Kemudahan pengaksesan media komunikasi dengan memanfaatkan kemajuan teknologi informasi tentunya akan memberikan dampak bagi keamanan informasi atau pesan yang menggunakan media komunikasi tersebut. Penyandian terhadap file diperlukan untuk meminimalisasi file yang akan dikirim atau yang disimpan agar tidak diketahui, dimanipulasi atau diambil oleh pihak yang tidak bertanggungjawab, maka dibutuhkan metode yang dapat menjaga kerahasiaan suatu informasi yang salah satunya adalah kriptografi. Algoritma rijndael dan twofish sama-sama memiliki panjang kunci yang dapat digunakan, yaitu 128, 192 dan 256 bit. Algoritma rijndael memiliki putaran sebanyak 10 kali dengan panjang kunci 128 bit dan melakukan beberapa transformasi dalam proses enkripsi dan dekripsinya. Algoritma twofish menggunakan sejenis jaringan feistel, fungsi f , MDS matriks dan pseudo hadamard transform dengan putaran sebanyak 16 kali dengan panjang kunci 128 bit dalam proses enkripsi dan dekripsinya.

Kata Kunci: Kriptografi, algoritma, rijndael, twofish.

ABSTRACT

The ease of accessing communication media by utilizing advances in information technology will certainly have an impact on the security of information or messages that use these communication media. Encryption of files is needed to minimize files that will be sent or stored so that they are not known, manipulated or taken by irresponsible parties, a method is needed to maintain the confidentiality of information, one of which is cryptography. The rijndael and twofish algorithms both have key lengths that can be used, namely 128, 192 and 256 bits. The rijndael algorithm has a rotation of 10 times with a 128-bit key length and performs several transformations in the encryption and decryption process. The Twofish algorithm uses a type of feistel network, function f , MDS matrix and pseudo hadamard transform with a rotation of 16 times with a key length of 128 bits in the process of encryption and decryption.

Keywords: Cryptography, algorithm, rijndael, twofish.

1. PENDAHULUAN

Kemudahan pengaksesan media komunikasi dengan memanfaatkan kemajuan teknologi informasi tentunya akan memberikan dampak bagi keamanan informasi atau pesan yang menggunakan media komunikasi tersebut. Penyandian terhadap file diperlukan untuk meminimalisasi file yang akan dikirim atau yang disimpan agar tidak diketahui, dimanipulasi atau diambil oleh pihak yang tidak bertanggungjawab, maka dibutuhkan metode yang dapat menjaga kerahasiaan suatu informasi yang salah satunya adalah kriptografi.

Algoritma *rijndael* dan algoritma *twofish* adalah salah satu algoritma kriptografi modern dengan kunci simetri *cipher* blok. Algoritma *rijndael* menggunakan substitusi, permutasi dan sejumlah putaran yang dikenakan pada tiap blok yang akan dienkripsi atau dekripsi. Setiap putarannya, *rijndael* menggunakan kunci yang berbeda. Algoritma *rijndael* dapat mendukung panjang kunci 128, 192 dan 256 bit. Algoritma *twofish* beroperasi pada satu blok *plaintext*. *Block plaintext* pada *twofish* terdiri dari 128 bit. Algoritma *twofish* menggunakan struktur sejenis *feistel* dalam 16 putaran dengan tambahan teknik *whitening* terhadap *input* dan *output* serta fungsi-fungsi yang digunakan untuk membangkitkan kunci. Algoritma *twofish* mendukung kunci 128, 192, dan 256 bit.

Berdasarkan latar belakang di atas, maka rumusan masalah yang dibahas dalam penelitian ini diuraikan sebagai berikut :

1. Bagaimana proses enkripsi dan dekripsi *file* dengan algoritma *rijndael* dan algoritma *twofish*?
2. Bagaimana *performance* algoritma *rijndael* dan algoritma *twofish* dalam proses komputasi, kecepatan enkripsi, ukuran *file* setelah enkripsi atau dekripsi dan ketahanan algoritma dari serangan?

Adapun yang menjadi batasan masalah dalam penulisan penelitian ini adalah sebagai Data yang dienkripsi adalah data yang berbentuk *file* dengan bentuk ekstensi *.txt* dan bukan berbentuk karakter yang diinputkan secara manual, Algoritma kriptografi yang digunakan adalah algoritma *rijndael* dan algoritma *twofish*, khususnya dalam proses enkripsi dan dekripsi *file*, Tidak membahas tentang proses enkripsi dan dekripsi dalam komunikasi *client server* atau *transmitter* (pengirim) dan *receiver* (penerima) dan Panjang kunci yang digunakan adalah 128 *bit*.

2. LANDASAN TEORI

2.1 Analisis

Analisis adalah kata yang berasal dari bahasa latin *ana* yang artinya menjadi, kembali, kepada (*ana* mempunyai banyak arti), dan *lysis* yang artinya pecah. Jadi, analisa artinya memecah kembali, atau menguraikan ke dalam bagian-bagian kecil (Gunawan Wiradi, 2009). Berdasarkan pendapat ahli tersebut, maka dapat disimpulkan bahwa analisa adalah suatu aktivitas awal dari suatu kegiatan yang diuraikan dan dikelompokkan menjadi beberapa bagian untuk mendapatkan pengertian yang tepat secara keseluruhan.

2.2 Perbandingan

Perbandingan adalah pernyataan matematika secara sederhana yang membandingkan dua besaran atau lebih dan besaran-besaran tersebut harus memiliki satuan yang sama (Muflihah, 2006). Perbandingan adalah dua buah bilangan yang dibandingkan satu sama lainnya atau membandingkan dua nilai atau lebih dari suatu besaran yang sejenis dan dinyatakan dengan cara yang sederhana (Siti Nuraisyah, 2014).

2.3 Kriptografi

Kriptografi berasal dari bahasa Yunani, *crypto* dan *graphia*. *Crypto* berarti *secret* (rahasia) dan *graphia* berarti *writing* (tulisan). Menurut terminologinya, kriptografi adalah ilmu dan seni untuk menjaga keamanan pesan ketika pesan dikirim dari suatu tempat ke tempat lain (Dony Ariyus, 2008). Kriptografi Modern dipicu oleh perkembangan peralatan komputer digital. Dengan computer digital, *cipher* yang lebih kompleks menjadi sangat mungkin untuk dapat dihasilkan. Tidak seperti kriptografi klasik yang mengenkripsi karakter per karakter, kriptografi modern beroperasi pada *string biner*.

2.4 Algoritma Rijndael

Algoritma *rijndael* disebut juga dengan *Advanced encryption standard* (AES). Algoritma *rijndael* menggunakan substitusi dan permutasi, dan sejumlah putaran (*cipher* berulang), setiap putaran menggunakan kunci internal yang berbeda (kunci setiap putaran disebut *round key*). Panjang kunci yang digunakan adalah 128 *bit* sampai 256 *bit* dengan langkah 32 *bit*, *rijndael* beroperasi dalam orientasi *byte* (untuk memangkuskan implementasi algoritma ke dalam *software* dan *hardware*) (Rinaldi Munir, 2006).

Algoritma *rijndael* mempunyai 3 parameter (Rinaldi Munir, 2006) :

1. *Plaintext* : *array* yang berukuran 16-*byte*, yang berisi data masukan.
 2. *Ciphertext* : *array* yang berukuran 16-*byte*, yang berisi hasil enkripsi.
- Key* : *array* yang berukuran 16-*byte*, yang berisi kunci *ciphering* (disebut juga *cipher key*).

Langkah-langkah enkripsi untuk algoritma *rijndael* (Rinaldi Munir, 2006), adalah sebagai berikut :

1. *Addroundkey*, melakukan *XOR* antara *state* awal (*plainteks*) dengan *cipher key*, tahap ini disebut juga *initial round*.

2. Putaran sebanyak $Nr-1$, proses yang dilakukan pada tiap putaran adalah *subbytes*, *shiftrows*, *mixcolumns*, dan *addroundkey*.
3. *Final round*, proses untuk putaran terakhir melakukan *subbytes*, *shiftrows*, *addroundkey*.

2.5 Algoritma Twofish

Algoritma *twofish* memiliki beberapa blok pembangun (Dony Ariyus, 2008) yaitu :

1. Jaringan *Feistel*
Jaringan *Feistel* merupakan model komputasi berulang yang digunakan oleh banyak *cipher block*. Fungsi dari model jaringan *Feistel* adalah untuk memetakan suatu fungsi enkripsi yang sederhana menjadi fungsi enkripsi yang rumit dan kuat. Jaringan *Feistel* memiliki sifat *reversible*, dalam konteks ini berarti dapat menggunakan fungsi enkripsi dan dekripsi yang sama tanpa perlu mengubah algoritma yang digunakan. Cukup dengan mengganti urutan kunci yang digunakan pada tiap iterasi yang dilakukan.
2. *S-box*
S-box merupakan matriks substitusi yang digunakan untuk memetakan *bit-bit*. *S-box* dapat bervariasi bentuk dan ukuran *input outputnya*. *Twofish* menggunakan empat *S-box* yang berbeda, dengan ukuran 8×8 *bit* permutasi.
3. Matriks *Maximum Distance Separable*
Matriks *Maximum Distance Separable (MDS)* adalah matriks transformasi dari sebuah kode linear. Perubahan *pseudo-hadamard* merupakan transformasi dua arah yang menghasilkan difusi.
4. *Whitening*, merupakan teknik untuk meningkatkan keamanan dari *cipher* blok yang menggunakan iterasi, tujuannya adalah agar *input* dan *output* dari fungsi *F* tidak diketahui. *Whitening* dilakukan dengan cara mengubah data dengan meng-XOR data dengan sebagian dari kunci sebelum iterasi pertama dan setelah iterasi terakhir dari enkripsi

3. PEMBAHASAN

3.1 Analisis Sistem

File yang ada pada komputer bisa jadi merupakan data yang sangat penting dan rahasia yang tidak dimungkinkan orang lain mengaksesnya. Dengan mengimplementasikan kriptografi, sebuah *file* menjadi tidak dimengerti oleh pihak yang tidak berwenang karena suatu proses perubahan terhadap *file* itu sendiri dengan sandi atau kode tertentu. Sebuah kunci digunakan dalam algoritma untuk menyandikan semua data menjadi *cryptogram*. Sehingga, sebuah data hanya akan diakses oleh orang yang mengetahui kunci saja dan kemungkinan dicuri atau dirusak telah diminimalisasi.

3.1.1. Proses Enkripsi Algoritma Rijndael

File yang dienkripsi dengan algoritma *rijndael* ditransformasi secara berulang kali selama beberapa putaran. Kunci yang digunakan adalah 128 *bit*, maka jumlah putaran adalah 10 kali, jika *file* teks tidak berjumlah 128 *bit*, maka harus ditambahkan 00 hingga berjumlah 128 *bit* agar *file* bisa dienkripsi.

Tahapan-tahapan enkripsi *file* algoritma *rijndael* adalah sebagai berikut:

1. *File* diinputkan
2. Isi *file* diblok sepanjang 128 *bit* untuk proses pengenkripsian dengan kunci sepanjang 128 *bit*.
3. Kunci diekspansi dengan membagi kunci menjadi 4 *word*, menjadi W_0, W_1, W_2, W_3 , kemudian mencari kunci untuk setiap putaran dengan rumus:

$$W_4 = W_0 \oplus \text{Subword}(\text{Rootword}(W_3)) \oplus R_{\text{con}}$$
4. Plainteks dibagi menjadi 4 *word* menjadi P_0, P_1, P_2, P_3 .
5. Melakukan transformasi *addroundkey*, yaitu melakukan operasi Xor antara plainteks dengan kunci.
6. Melakukan transformasi *subbytes*, yaitu melakukan pergantian plainteks yang sudah di-Xor dengan kunci menjadi isi yang berada di dalam tabel *s-box rijndael* berdasarkan nilai plainteks, nilai 4 *bit* yang pertama menjadi nilai baris dan 4 *bit* yang kedua menjadi nilai kolom.

7. Melakukan transformasi *shiftrows*, yaitu melakukan pergeseran terhadap baris plainteks, dengan ketentuan.
8. Melakukan transformasi *mixcolumns*, yaitu melakukan percampuran antara baris dan kolom dengan melakukan perkalian dengan matriks yang sudah ditentukan.
9. Proses transformasi dilakukan sebanyak 9 putaran, kemudian untuk putaran terakhir atau *final round* proses transformasi *mixcolumns* tidak digunakan, maka cipherteks didapatkan.

3.1.2 Proses Dekripsi Algoritma Rijndael

Proses dekripsi pada algoritma *rijndael* merupakan kebalikan dari proses enkripsi. Proses dekripsi *rijndael* kunci yang digunakan sama dengan kunci untuk mengenkripsi plainteks. Tahapan dalam proses dekripsi adalah kebalikan dari proses enkripsi yang dimulai dari proses *final round*, kemudian melakukan 10 putaran transformasi.

Langkah-langkah dalam mendekripsi cipherteks adalah sebagai berikut:

1. *File* diinputkan
2. Isi *file* diblok sepanjang 128 *bit* untuk proses pengdekripsian dengan kunci sepanjang 128 *bit*.
3. Mengekspansi kunci

Kunci dibagi menjadi beberapa blok, jika panjang kunci 128 *bit*, maka panjang kunci (N_k) dibagi 32.

$128/32 = 4$, urutan pengisian baris dan kolom adalah berdasarkan kolom, maka

W_0, W_2, W_1, W_3

R_{con} yang digunakan adalah:

```
01 02 04 08 10 20 40 80 1b 36
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
```

Sebelum mencari *RoundKey* yang pertama, dicari terlebih dahulu nilai W_3 dengan rumus:

$$W_3 = \text{SubWord}(\text{RootWord}(W_3))$$

Kemudian mencari *RoundKey* yang pertama dengan rumus:

$$W_4 = W_0 \oplus W_3 \oplus R_{con1}$$

$$W_3 = \text{RootWord } 524d414d = 4d414d52 \\ = \text{SubWord } 4d414d52 = e383e300$$

$$W_4 = 53544d49 \oplus e383e300 \oplus 01000000 \\ = b1d7ae49$$

Untuk mendapatkan *RoundKey* kolom II sampai kolom IV tidak perlu di XOR kan dengan R_{con} , R_{con} hanya digunakan untuk mendapatkan *byte* kolom I tiap putaran yang di XOR kan hanya hasil dari kolom sebelumnya, maka:

$$W_5 = W_4 \oplus W_1 \\ = b1d7ae49 \oplus 4b5f4255 \\ = fa88ec1c$$

4. Melakukan putaran pertama transformasi *inverse of addroundkey*, meng-Xor-kan cipherteks dengan kunci putaran kesepuluh.

| Cipherteks | <i>roundkey</i> X | Hasil |
|-------------|----------------------|---------------|
| 69 6a d8 2f | 13 e3 f3 4d | 7a 89 2b 62 |
| c4 65 cd b4 | \oplus 11 94 07 2b | = d5 f1 ca 9f |

5. Melakukan putaran pertama transformasi inverse *shiftrow*

| | |
|-------------|---------------|
| 7a 89 2b 3d | 7a 89 2b 3d |
| d5 ef ca 9f | = ef ca 9f d5 |

6. Melakukan putaran pertama transformasi inverse *subbyte*

| Hasil <i>Shiftrow</i> | <i>S-Box</i> |
|-----------------------|---------------|
| 7a 89 2b 3d | bd f2 0b ab |
| ef ca 9f d5 | = 6e b5 a1 10 |

7. Untuk putaran kedua sampai sepuluh dilakukan transformasi *inverse of addroundkey*, *inverse mixcolumn*, *inverse shiftrow* dan *inverse subbyte*. Hasil seluruh putaran dapat dilihat pada tabel berikut:

Tabel 1 Hasil putaran dua sampai sepuluh dekripsi rijndael

| Putaran kedua | | | | Putaran ketiga | | | | Putaran keempat | | | |
|-------------------|----|----|----|--------------------|----|----|----|-------------------|----|----|----|
| fd | 05 | 35 | f1 | d1 | 79 | b4 | d6 | c6 | f7 | cc | 84 |
| 83 | e5 | 47 | fe | 87 | c4 | 55 | 6f | 2f | 5e | 79 | f9 |
| ba | d0 | 96 | 37 | 6c | 30 | 94 | f4 | e1 | ed | 39 | cf |
| d2 | d7 | 4e | f1 | 0f | 0a | ad | 1f | 09 | c3 | 5d | 5d |
| Putaran kelima | | | | Putaran keenam | | | | Putaran ketujuh | | | |
| c8 | 9b | 25 | b0 | 24 | 69 | 6e | 88 | fa | 25 | 40 | 57 |
| 16 | 7a | 02 | 26 | 72 | 66 | d2 | 42 | 63 | b3 | 66 | 24 |
| 77 | c9 | 79 | 19 | 40 | b3 | 75 | 5b | 6a | 39 | 8a | 4d |
| bc | 3b | 92 | 96 | 23 | fa | 32 | 63 | 28 | 09 | 31 | 17 |
| Putaran kedelapan | | | | Putaran kesembilan | | | | Putaran kesepuluh | | | |
| 49 | 55 | da | 1f | 1a | 1f | 11 | 1c | 00 | 40 | 80 | c0 |
| 15 | e5 | ca | 0a | 0e | 00 | 05 | 12 | 10 | 50 | 90 | d0 |
| 59 | d7 | 94 | 63 | 17 | 11 | 0c | 0d | 20 | 60 | a0 | e0 |
| 8f | a0 | fa | ff | 08 | 1d | 00 | 09 | 30 | 70 | b0 | f0 |

8. Langkah yang terakhir adalah *keyaddition*:

| | | |
|------------------|----------------------|---------------|
| Hasil putaran 10 | Kunci | Plainteks |
| 1a 1f 11 1c | 53 4b 44 52 | 49 54 55 4e |
| 0e 00 05 12 | \oplus 54 5f 49 4d | = 5a 5f 4c 5f |

3.1.3 Proses Enkripsi Algoritma Twofish

twofish menggunakan sebuah struktur jaringan *feistel* 16 putaran dengan tambahan *whitening* pada masukan dan keluaran. Satu-satunya unsur *non-feistel* adalah 1 *bit* rotasi. Perputaran dapat diperoleh ke dalam fungsi *f* untuk membuat suatu struktur *feistel* murni, tapi memerlukan suatu tambahan perputaran kata-kata yang tepat sebelum langkah keluaran *whitening*.

Tahapan dalam proses enkripsi *file* dengan algoritma *twofish* adalah sebagai berikut:

1. *File* diinputkan, isi *file* diblok sepanjang 128 *bit*.
2. blok plainteks 128 *bit* dibagi menjadi 4 *word*, 2 *word* pertama dijadikan bagian kiri dan 2 *word* kedua dijadikan bagian kanan.
3. Melakukan ekspansi kunci dengan menggunakan fungsi *h*.
4. Melakukan putaran sebanyak 16 kali, dengan tiap putaran melewati fungsi *f*.
5. Proses didalam fungsi *f* adalah fungsi *g*, kemudian MDS matriks dan *pseudo hadamard transform* (PHT).

3.1.4 Proses Dekripsi Algoritma Twofish

Proses dekripsi algoritma *twofish* adalah sama dengan proses enkripsi, tetapi hanya arahnya saja berlawanan. Proses yang dilalui secara berurutan yaitu : *output whitening*, *swap* blok terakhir, 16 iterasi dekripsi dan *input whitening*. Inputnya adalah cipherteks dan kunci untuk memperoleh plainteks sama saja dengan kunci enkripsi.

3.1.5 Perbandingan Algoritma Rijndael dan Algoritma Twofish

Perbandingan antara algoritma *rijndael* dan *twofish* dapat dilihat dari tabel berikut:

Tabel 2 Perbandingan algoritma rijndael dan twofish

| Objek | Algoritma kriptografi yang lebih unggul | |
|-----------------------------|---|----------------|
| | <i>Rijndael</i> | <i>Twofish</i> |
| Kecepatan | ✓ | - |
| Ukuran Memori | ✓ | - |
| Ketahanan terhadap serangan | - | ✓ |

1. Kecepatan proses enkripsi dan dekripsi

Perbandingan yang dilakukan adalah seberapa banyak waktu yang dibutuhkan dalam melakukan proses enkripsi dan dekripsi, perbandingan kecepatan dapat dihitung melalui operasi yang dilakukan pada tiap algoritma yang mengenkripsi data sebesar 128 bit.

Waktu proses enkripsi dan dekripsi pada algoritma *rijndael* lebih rendah dibandingkan dengan waktu proses pada algoritma *twofish* dikarenakan struktur *cipher* dan penjadwalan kunci pada algoritma *rijndael* lebih sederhana dibandingkan *twofish*. Semakin sederhana struktur *cipher* dan penjadwalan pada algoritma kriptografi maka waktu proses enkripsi dan dekripsi yang dibutuhkan akan semakin kecil. Pada struktur *cipher rijndael* ditekankan kesederhanaan transformasi dengan menggunakan matrik dengan panjang 16 byte array dimana pada matrik tersebut terjadi beberapa proses transformasi pergeseran nilai kolom dan baris. Pada algoritma *twofish* digunakan jaringan *Feistel* sebagai pembentukan struktur dan proses penjadwalan kunci. Pada jaringan *Feistel* tersebut diperlukan waktu untuk proses *round*, semakin banyak proses *round* pada jaringan *Feistel* maka semakin besar waktu yang dibutuhkan untuk melakukan proses enkripsi dan dekripsi. Algoritma *twofish* memiliki *round* dalam jaringan *Feistel* sebanyak 16 putaran dengan di dalamnya melalui proses fungsi *g*, fungsi *h*, fungsi *f* yang merupakan suatu perhitungan yang rumit.

Rijndael :

Jumlah putaran = 10

Transformasi = 4

Diasumsikan kecepatan computer 0,6 proses/detik.

Pada putaran 10 transformasi *mixcolumns* ditiadakan.

Kecepatan: $10 * 4 - 1 / 0,6 = 65 \text{ detik} = 0,065 \text{ milidetik}$

Twofish:

Putaran = 16

Operasi yang dilakukan : 7

Kecepatan : $16 * 7 / 0,6 = 186,7 \text{ detik} = 0,187 \text{ milidetik}$

Tabel 3 Perbandingan kecepatan algoritma *rijndael* dan *twofish*

| Algoritma | Kecepatan (ms) |
|-----------|----------------|
| Rijndael | 0,065 |
| Twofish | 0,187 |

2. Ukuran data setelah enkripsi

Ukuran data dapat dilihat dari besar data yang dihasilkan, *rijndael* memiliki hasil enkripsi yang lebih kecil dari *twofish*, hal ini dipengaruhi dari kesederhanaan algoritma dalam mengenkripsi data.

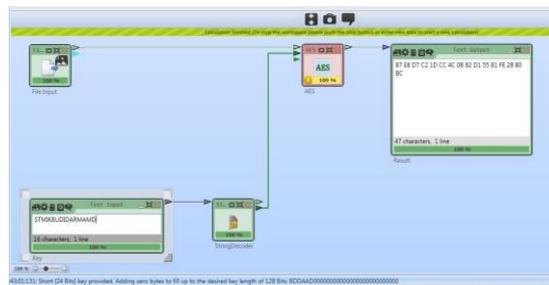
Perbandingan ukuran data setelah dienkripsi dengan aplikasi *Netbeans* menggunakan *file a.txt* dapat dilihat pada tabel berikut:

Tabel 4 Perbandingan ukuran data setelah dienkripsi

| Algoritma | Ukuran sebelum enkripsi | Ukuran setelah enkripsi |
|-----------------|-------------------------|-------------------------|
| <i>Rijndael</i> | 1 kb | 1 kb |
| <i>Twofish</i> | 1 kb | 1,089 kb |

3. Analisa *Brute Force Attack* pada sistem ini adalah dengan melakukan perhitungan matematis dari masing-masing kunci untuk mendapatkan nilai durasi proses memecahkan kemungkinan kunci. Pada Algoritma *rijndael*, kemungkinan kunci yang dapat dihasilkan dengan menggunakan panjang 128 bit adalah sejumlah $3,4 \times 10^{38}$ kunci. Asumsi kecepatan komputasi adalah 10^6 key/sec maka:

Berdasarkan gambar 2, merupakan tampilan awal aplikasi Netbeans 8.2.0 yang digunakan untuk melihat waktu enkripsi.



Gambar 3 Tampilan proses enkripsi rijndael

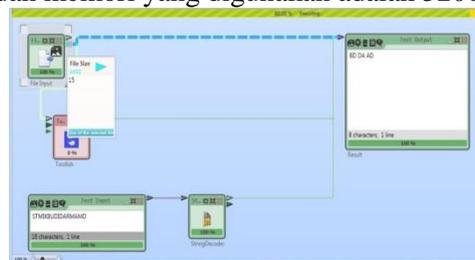
Berdasarkan gambar 3 terlihat bagaimana proses enkripsi dengan menggunakan algoritma rijndael. Untuk mengetahui berapa waktu dan memori yang diperlukan oleh algoritma rijndael dalam melakukan enkripsi dapat dilihat pada gambar 4 berikut ini:

```

run:
Waktu untuk melakukan eksekusi:15milidetik
Masukan : IZZATSHULHAN_LDA
Kunci : STMIKSUDIDARMAWMemberikan hasil:
DD; D;kD Dq063
Memori yang digunakan :520658byte
BUILD SUCCESSFUL (total time: 0 seconds)
    
```

Gambar 4 Waktu dan memori proses enkripsi rijndael

Berdasarkan gambar 4, terlihat waktu yang diperlukan algoritma rijndael dalam proses enkripsi adalah 15 milidetik dan memori yang digunakan adalah 520658 byte.



Gambar 5 Tampilan proses enkripsi twofish

Berdasarkan gambar 5 terlihat bagaimana proses enkripsi dengan menggunakan algoritma twofish. Memerlukan waktu 0,031 detik dan memori yang digunakan adalah 530152 byte seperti terlihat pada gambar 6 berikut ini:

```

run:
Waktu untuk melakukan eksekusi:01milidetik
Masukan : IZZATSHULHAN_LDA
Kunci : STMIKSUDIDARMAWMemberikan hasil:
8D*24*4C 8D
Memori yang digunakan : 530152byte
BUILD SUCCESSFUL (total time: 0 seconds)
    
```

Gambar 6 Waktu dan memori proses enkripsi twofish

5. KESIMPULAN

Berdasarkan pembahasan dan evaluasi sebelumnya, maka dapat diambil kesimpulan-kesimpulan. Adapun kesimpulan-kesimpulan tersebut adalah sebagai berikut:

1. Algoritma *rijndael* dan *twofish* merupakan algoritma modern yang memiliki proses enkripsi dan dekripsi berbasis *block cipher*, Algoritma *rijndael* memiliki 10 putaran dalam melakukan proses enkripsi dan dekripsi serta beberapa transformasi. Sedangkan algoritma *twofish* berupa struktur sejenis feistel yang memiliki beberapa fungsi dalam proses enkripsi dan dekripsinya.
2. Ditinjau dari kecepatan dalam proses enkripsi dan dekripsi dan ukuran *file* yang dihasilkan setelah enkripsi algoritma *rijndael* lebih unggul, sedangkan jika ditinjau dari segi ketahanan algoritma terhadap serangan, algoritma *twofish* memiliki keunggulan dikarenakan butuh proses yang lebih lama untuk memecahkannya. Dilihat dari keunggulan algoritma pada tiap kriteria, algoritma *rijndael* lebih unggul dari algoritma *twofish* karena dapat digunakan dalam komputer yang memiliki kapasitas memori yang rendah.

DAFTAR PUSTAKA

- [1]. Anwar. (2008). Konsep Jitu Matematika SMP Untuk Kelas 1,2 Dan 3. Jakarta: PT Wahyu Media.
- [2]. Arifin, Johar. (2007). Cara Cerdas Menilai Kinerja Perusahaan (Aspek Finansial & Non Finansial) Berbasis Komputer. Jakarta: PT.Elex Media Komputindo.
- [3]. Ariyus, Dony. (2008). Pengantar Ilmu Kriptografi Teori Analisis dan Implementasi. Yogyakarta: Penerbit Andi.
- [4]. Chan, S. A. (2014). Penerapan Kriptografi Rijndael dalam Mengamankan File Menggunakan Interface USB Flashdisk (Memory Eksternal). Medan: Pelita Informatika Budi Darma, 6, 2301-9425.
- [5]. Enterprise, Jubilee. (2010) Rahasia Manajemen File. Jakarta: PT.Elex Media Komputindo.
- [6]. Hidayat, Syarif. (2010). Parallel Programming. Yogyakarta: Penerbit Andi.
- [7]. Muflihah. (2006). Kumpulan Lengkap Rumus Matematika SMP. Jakarta: Puspa Swara.
- [8]. Munir, Rinaldi. (2011). Algoritma dan Pemrograman. Bandung: Informatika Bandung.
- [9]. Munir, Rinaldi. (2006). Kriptografi. Bandung: Informatika Bandung.
- [10]. Nuraisyah, Siti. (2014). Sekali Baca Langsung Inget Rumus Detail Matematika Untuk SMP/MTS. Jakarta: Kunci Aksara.
- [11]. Rachmat C, Antonius. (2010). Algoritma dan Pemrograman dengan Bahasa C-Konsep, Teori & Implementasi. Yogyakarta: Penerbit Andi.
- [12]. Sadikin, Rifki. (2010). Kriptografi untuk Keamanan Jaringan dan Implementasinya dalam Bahasa Java. Yogyakarta: Penerbit Andi.
- [13]. Suarga. (2006). Algoritma dan Pemrograman. Yogyakarta: Penerbit Andi.
- [14]. Wiradi, Gunawan. (2009). Metodologi Studi Agraria. Bogor: Sajogyo Institute.