

# Penerapan Algoritma Kriptografi Word Auto Key Encryption Dalam Untuk Pengamanan Soal Ujian Berbasis Komputer

Salma Dola Silalahi, Guidio Leonarde Ginting

Program Studi Teknik Informatika, Universitas Budi Darma, Medan, Indonesia

Email: [salmasilalahi33@gmail.com](mailto:salmasilalahi33@gmail.com)

Submitted: 24/09/2020; Accepted: 08/11/2020; Published: 27/11/2020

**Abstrak**—Ujian Akhir Semester (UAS) berbasis komputer yang dilaksanakan di SMK Swasta Dwiwarna Medan dilakukan dengan bantuan aplikasi berbasis web. Tampilan aplikasi dibagi menjadi dua bagian yaitu web client yang diakses oleh siswa dan web admin yang diakses oleh admin yang memiliki otoritas. Soal ujian adalah salah satu aspek penting untuk menilai kemampuan siswa. Masalah yang terjadi adalah record soal ujian yang disimpan kedalam database ujian oleh admin sangat rentan terhadap pengaksesan dan dapat dibaca oleh siswa di menu admin ketika penginputan soal. Hal ini terjadi karena tidak adanya pengamanan record database soal didalam aplikasi web ujian tersebut. Oleh sebab dibutuhkan sebuah teknik pengamanan kriptografi. Teknik kriptografi dapat mengamankan record soal dengan mengacak nilai dari karakter soal yang masuk menjadi nilai yang tidak dimengerti. Penelitian ini akan mengenkripsi record soal database ujian komputerisasi dengan algoritma Word Auto Key Encryption (WAKE) pada saat admin menginputkan soal di web admin. Sedangkan proses dekripsi menggunakan algoritma WAKE dilakukan sistem aplikasi ketika web client diakses oleh siswa-siswi dengan login dan menekan tombol mulai ujian.

**Kata Kunci:** Kriptografi, Pengamanan, Soal, Ujian, WAKE

**Abstract**—The computer-based Final Semester Examination (UAS) held at the Dwiwarna Private Vocational School in Medan was carried out with the help of a web-based application. The application display is divided into two parts, namely the web client accessed by students and the web admin accessed by administrators who have authority. Exam questions are an important aspect of assessing student ability. The problem that occurs is that the record of exam questions stored in the exam database by the admin is very vulnerable to access and can be read by students in the admin menu when inputting questions. This happens because there is no safety record database of questions in the exam web application. Therefore we need a cryptographic security technique. Cryptographic techniques can secure the record of questions by randomizing the value of the incoming question character into a value that is not understood. This research will encrypt the computerized exam database question records with the Word Auto Key Encryption (WAKE) algorithm when the admin enters the questions in the admin web. While the decryption process using the WAKE algorithm is carried out by the application system when the web client is accessed by students by logging in and pressing the start test button.

**Keywords:** Cryptography, Security, Questions, Exam, WAKE

## 1. PENDAHULUAN

SMK adalah singkatan dari Sekolah Menengah Kejuruan. SMK memiliki beberapa jurusan terutama dalam bidang IT yaitu Teknik Komputer dan Jaringan serta Rekayasa Perangkat Lunak. SMK Swasta Dwiwarna Medan adalah salah satu sekolah yang memiliki kedua jurusan tersebut. SMK Swasta Dwiwarna Medan saat ini telah memasuki pada era teknologi, dimana hampir segala sesuatunya dilakukan dengan komputerisasi. Buktinya ujian nasional yang telah diselenggarakan menggunakan komputer atau lebih dikenal dengan Ujian Nasional Berbasis Komputer (UNBK) yang dimulai tahun 2015. Tidak hanya Ujian Nasional (UN), ujian akhir semester pada jurusan produktif Teknik Komputer dan Jaringan serta Rekayasa Perangkat Lunak juga dilaksanakan menggunakan komputer sebagai media ujiannya yang dimulai pada tahun 2017.

Ujian Akhir Semester (UAS) berbasis komputer yang dilaksanakan di SMK Swasta Dwiwarna Medan untuk saat ini hanya soal ujian jurusan Teknik Komputer dan Jaringan dan Rekayasa Perangkat Lunak dengan mode ujian pilihan berganda. Aplikasi yang digunakan untuk menampilkan soal ujian berbasis *web* dan soal ujian disimpan ke dalam *database*. Ujian online berbasis web dimulai dengan peserta masuk/*login* ke aplikasi ujian *online* kemudian mengerjakan semua soal yang diujikan dan pengumpulan jawaban ujian dilakukan dengan peserta mensubmit semua jawaban yang telah dipilih ke dalam *server*. Kemudian *server* akan memeriksa hasil ujian siswa dan mendapatkan *score* berupa hasil jawaban yang benar atau jumlah jawaban yang salah.

Masalah yang pernah terjadi dengan ujian berbasis *web* adalah ketika proses penyimpanan soal ke dalam *database* yang dilakukan oleh *admin*. Soal yang sudah disimpan dapat dibaca dengan mudah oleh siswa di *interface web admin*, hal tersebut terjadi karena sistem *web* belum mempunyai keamanan enkripsi *database* soal yang mengakibatkan soal dapat dibaca dengan jelas. Masalah lain yang terjadi adalah sistem ujian berbasis *web* pada SMK Swasta Dwiwarna hanya mengandalkan *server* tanpa pengamanan lain, dimana pada dasarnya komputer *server* tidak memiliki konfigurasi keamanan *database*. *Database* soal ujian yang terletak di dalam komputer dapat dengan mudah diakses oleh pihak yang tidak bertanggung jawab jika hanya mengandalkan keamanan dasar dari komputer itu sendiri. Sehingga dibutuhkan sebuah teknik keamanan kriptografi yang dapat meminimalisir penyadapan *database* yang dapat dibaca oleh manusia.

Metode kriptografi melakukan pengacakan terhadap data yang diamankan sehingga data tersebut sulit dibaca dan tidak menutup kemungkinan tidak bisa dibaca sama sekali. Salah satu teknik kriptografi yang dapat

digunakan untuk mengamankan *database* yaitu algoritma kriptografi *Word Auto Key Encryption* (WAKE). Metode WAKE menggunakan kunci 128 bit, dan sebuah tabel 256 x 32 bit. Proses algoritma metode ini menggunakan operasi XOR, AND, OR, dan *shiftRight*.

Beberapa peneliti sudah melakukan penelitian menggunakan algoritma WAKE dan menghasilkan kesimpulan bahwa algoritma WAKE cocok dalam mengenkripsi semua teks karakter. Penelitian yang dilakukan Halasson Gultom (2013), berjudul "Penyandian Email Menggunakan Algoritma Kriptografi WAKE (Word Auto Key Encryption)", bisa didapatkan kesimpulan bahwa algoritma kriptografi WAKE berhasil mengenkripsi sebuah *email* yang berisi karakter teks huruf dan angka. Sedangkan penelitian Eddy (2014) yang berjudul "Pembelajaran Enkripsi Metode Word Auto Key Encryption", memberikan kesimpulan bahwa proses penyelesaian metode WAKE memiliki tingkat keamanan data yang terjamin karena proses metode yang cukup rumit dan sulit dalam hitungan manualnya.

Berdasarkan paparan masalah yang sudah dijelaskan, penelitian ini akan mengamankan *record database* soal ujian berbasis *web* menggunakan algoritma WAKE 128 bit, karena memiliki tingkat keamanan yang kompleks dan mode operasi yang cukup banyak. Enkripsi dan dekripsi dilakukan menggunakan bahasa HTML dan PHP. Hasil enkripsi adalah berupa data *ciphertext database* soal yang sudah tidak dapat dibaca oleh penyadapan jika terjadi penyadapan *database*.

## 2. METODOLOGI PENELITIAN

### 2.1 Kriptografi

Kriptografi berasal dari bahasa Yunani, *crypto* dan *graphia*. *Crypto* berarti *secret* (rahasia) dan *graphia* berarti *writing* (tulisan). Kriptografi adalah sebuah teknik penyandian pesan yang dilakukan agar pesan dapat dikirim dan diterima dengan aman. Kriptografi bertujuan untuk menjaga kerahasiaan data dan informasi agar tidak disalahgunakan oleh pihak yang tidak sah [1].

### 2.2 Algoritma Word Auto Key Encryption (WAKE)

WAKE merupakan singkatan dari *Word Auto Key Encryption* ditemukan pertama kali oleh David J. Wheeler pada tahun 1993. Tujuannya adalah untuk mendesain sebuah system enkripsi yang berkeamanan tinggi. Inti dari algoritma WAKE adalah di dalam proses pembentukan S-box dan pembentukan kunci. Metode WAKE menggunakan kunci 128 bit dan sebuah tabel 256 x 32 bit. Dalam algoritmanya, metode WAKE menggunakan operasi XOR, AND, OR dan Shift Right. Inti dari metode WAKE terletak pada proses pembentukan tabel S-Box dan proses pembentukan kunci [1]. Secara keseluruhan proses dalam algoritma WAKE adalah sebagai berikut [1].

1. Proses pembentukan tabel S-Box
2. Pembentukan kunci
3. Proses enkripsi dan dekripsi

Berikut dibawah ini langkah-langkah di dalam proses pembentukan table S-box [2]

1. Inisialisasi nilai  $TT[0] \dots TT[7]$  :  
 $TT[0]$  : 726A8F3B (dalam heksadesimal)  
 $TT[1]$  : E69A3B5C (dalam heksadesimal)  
 $TT[2]$  : D3C71FE5 (dalam heksadesimal)  
 $TT[3]$  : AB3C73D2 (dalam heksadesimal)  
 $TT[4]$  : 4D3A8EB3 (dalam heksadesimal)  
 $TT[5]$  : 0396D6E8 (dalam heksadesimal)  
 $TT[6]$  : 3D4C2F7A (dalam heksadesimal)  
 $TT[7]$  : 9EE27CF3 (dalam heksadesimal)
2. Inisialisasi untuk nilai awal  $T[0] \dots T[3]$  :  
 $T[0] = K[0]$   
 $T[1] = K[1]$   
 $T[2] = K[2]$   
 $T[3] = K[3]$   
 $K[0], K[1], K[2], K[3]$  merupakan inputan kunci yang dipecah menjadi empat bagian.
3. Untuk  $T[4]$  sampai  $T[255]$ , lakukan proses berikut :  
 $X = T[n-4] + T[n-1]$   
 $T[n] = X \gg 3 \text{ XOR } TT(X \text{ AND } 7)$
4. Untuk  $T[0]$  sampai  $T[22]$ , lakukan proses berikut :  
 $T[n] = T[n] + T[n+89]$
5. Set nilai untuk beberapa variabel di bawah ini :  
 $X = T[33]$   
 $Z = T[59] \text{ OR } (01000001h)$   
 $Z = Z \text{ AND } (FF7FFFFh)$

- $X = (X \text{ AND } \text{FF7FFFFh}) + Z$
- Untuk  $T[0] \dots T[255]$ , lakukan proses berikut :  
 $X = (X \text{ AND } \text{FF7FFFFh}) + Z$   
 $T[n] = T[n] \text{ AND } \text{00FFFFFFh XOR } X$
  - Inisialisasi nilai untuk beberapa variabel berikut ini :  
 $T[256] = T[0]$   
 $X = X \text{ AND } 255$
  - Untuk  $T[0] \dots T[255]$ , lakukan proses berikut :  
 $\text{Temp} = (T[n \text{ XOR } X] \text{ XOR } X) \text{ AND } 255$   
 $T[n] = T[\text{Temp}]$   
 $T[X] = T[n+1]$

Proses pembentukan kunci dari metode wake dapat ditentukan sendiri yaitu sebanyak  $n$  putaran. Semakin banyak putaran dari proses pembentukan kunci, maka keamanan datanya akan semakin terjamin. Fungsi yang digunakan dalam proses pembentukan kunci adalah  $M(X,Y) = (X+Y) \gg 8 \text{ XOR } T[(X + Y) \text{ AND } 225]$ . Pertama-tama kunci yang di input akan dipecah menjadi 4 bagian dan di set sebagian awal dari variabel  $A_0, B_0, C_0, \text{ Dan } D_0$ . Nilai dari variabel ini akan di proses dengan melalui langkah-langkah berikut [1]

$$\begin{aligned} A_{i+1} &= M(A_i, D_i) \\ B_{i+1} &= M(B_i, A_{i+1}) \\ C_{i+1} &= M(C_i, B_{i+1}) \\ D_{i+1} &= M(D_i, C_{i+1}) \end{aligned}$$

Nilai dari  $D_i$  merupakan nilai dari kunci  $K_i$ .

Inti dari metode WAKE tidak terletak pada proses enkripsi dan dekripsinya, karena proses enkripsi dan dekripsinya hanya berupa XOR dari *plaintext* dan kunci untuk menghasilkan *chipertext* atau operasi XOR *chipertext* dan kunci untuk menghasilkan *plaintext* [1]. Adapun rumus untuk mendapat hasil dari enkripsi dan dekripsi adalah sebagai berikut:

$$P = C \oplus K$$

$$C = P \oplus K$$

Dimana :

$$P = \textit{Plaintext}$$

$$K = \textit{Kunci}$$

$$C = \textit{Chipertext}$$

### 2.3 Keamanan

Masalah keamanan merupakan salah satu aspek terpenting pada sebuah sistem informasi. Masalah keamanan sering kali kurang mendapatkan perhatian dari para perancang dan pengolahan sistem informasi serta berada di urutan setelah tampilan, atau bahkan di urutan terakhir dalam daftar yang dianggap penting. Apabila mengganggu performa sistem, sering kali masalah keamanan tidak begitu dipedulikan bahkan ditiadakan [3].

Keamanan data adalah kebebasan dari bahaya atau sebagai kondisi keselamatan. Keamanan secara rinci adalah perlindungan data di dalam sesuatu sistem melawan terhadap otorisasi tidak sah, modifikasi, atau perusakan dan perlindungan sistem komputer terhadap pengguna yang tidak bertanggung jawab [4].

## 3. HASIL DAN PEMBAHASAN

### 3.1 Analisa Masalah

*Database* yang memiliki sifat rahasia sangat rentan terhadap pencurian dan penyadapan oleh pihak yang tidak bertanggung jawab untuk mendapatkan keuntungan kelompok atau pribadi tertentu. Salah satunya adalah sekolah SMK Swasta Dwiwarna Medan yang melakukan ujian akhir sekolah menggunakan komputer untuk jurusan TKJ dan RPL dengan penyimpanan soal di dalam *database*. Siswa yang memiliki kemampuan di bidang IT mungkin dapat menyadap *database* tersebut untuk keuntungan pribadi. Hal tersebut dapat diminalisir dengan teknik pengaman kriptografi.

Berdasarkan rumusan masalah pada bab sebelumnya dan paparan di atas, masalah yang terjadi adalah bagaimana sebuah *database* dengan *record* berisi soal berupa karakter huruf dan angka yang belum disandikan dapat diamankan dengan teknik kriptografi berbasis *web*. Teknik kriptografi akan mengacak data soal menjadi data yang tidak dapat dipahami ketika di baca. Metode yang digunakan dalam pembahasan ini adalah sebuah algoritma kriptografi simetri yaitu algoritma *Word Auto Key Encryption* (WAKE). Pengamanan *database* soal menggunakan algoritma WAKE dilakukan dengan 2 proses, yaitu proses enkripsi untuk mengamankan *database* dengan isi *record* soal didalam menu *admin web* dan proses dekripsi *database* soal didalam menu *user* ketika memulai ujian.

Proses enkripsi untuk mendapatkan *ciphertext* algoritma WAKE adalah dengan membangkitkan 255 nilai tabel S-Box yang terdiri dari 4 karakter (32 bit) bilangan hexadesimal melalui operasi AND, XOR dan OR. Tabel S-Box tersebut dikombinasikan dengan nilai hexadesimal kunci untuk mendapatkan *ciphertext* kunci yang

digunakan saat proses enkripsi *plaintext*. Sedangkan proses dekripsi dilakukan dengan cara yang sama untuk mendapatkan *plaintext*. Operasi dari enkripsi dan dekripsi algoritma WAKE dilakukan dalam aplikasi berbasis *web*.

### 3.2 Penerapan Penerapan Algoritma WAKE

*Database* tabel berisi soal ujian yang akan dienkripsi hanya berupa sampel untuk keperluan hitungan manual. Berikut diuraikan penerapan algoritma WAKE dalam mengenkripsi *database* tabel soal ujian yang berisi karakter huruf dan angka sebagai berikut:

**Tabel 1.** Sampel Tabel Soal Ujian

id_soal	Soal
1	Komputer adalah
2	2 jaringan

Berdasarkan pada tabel di atas didapati beberapa karakter huruf dan angka yang akan di enkripsi menggunakan algoritma WAKE. Kunci yang digunakan untuk proses enkripsi adalah SALMADOLSILALAHl dengan jumlah putaran sebanyak 2 kali. Jumlah putaran pada proses pembentukan kunci disesuaikan oleh pengguna. Proses enkripsi dibagi menjadi beberapa bagian yaitu, proses pembentukan S-Box dan proses pembentukan kunci.

#### 1. Proses Pembentukan Tabel S-Box

Sebelum melakukan proses enkripsi terlebih dahulu melakukan proses pembentukan S-Box dan dilanjutkan dengan pembentukan kunci enkripsi dan dekripsi. Adapun proses pembentukan tabel S-Box memiliki 8 tahap untuk mendapatkan nilai T.

##### a. Inisialisasi nilai TT[0] ... TT[7] :

TT[0] : 726A8F3B (dalam heksadesimal)

TT[1] : E69A3B5C (dalam heksadesimal)

TT[2] : D3C71FE5 (dalam heksadesimal)

TT[3] : AB3C73D2 (dalam heksadesimal)

TT[4] : 4D3A8EB3 (dalam heksadesimal)

TT[5] : 0396D6E8 (dalam heksadesimal)

TT[6] : 3D4C2F7A (dalam heksadesimal)

TT[7] : 9EE27CF3 (dalam heksadesimal)

Nilai TT[0]..TT[7] adalah nilai tetap untuk proses pembentukan S-Box pada algoritma WAKE.

##### b. Rubah kunci dalam bentuk Hexadesimal

**Tabel 2.** Kunci dalam bentuk Hexadesimal

No	Kunci	Kode Ascii
1	S	53
2	A	41
3	L	4C
4	M	4D
5	A	41
6	D	44
7	O	F4
8	L	C5
9	S	34
10	I	94
11	L	C4
12	A	41
13	L	C4
14	A	41
15	H	48
16	I	49

SALMADOLSILALAHl = 53414C4D41444F4C53494C414C414849

kemudian bagi menjadi 4 bagian seperti ketentuan di bawah ini :

T[0] = K[0] = 53414C4D

T[1] = K[1] = 41444F4C

T[2] = K[2] = 53494C41

T[3] = K[3] = 4C414849

##### c. Untuk mendapatkan nilai T[4] (n=4) hingga T[255] (n=255) maka dilakukan dengan langkah sebagai berikut :

$$X = T[n-4] + T[n-1]$$

$$T[n] = X \gg 3 \text{ XOR } TT(X \text{ AND } 7)$$

$$n = 4$$

$$\rightarrow X = T[4-4] + T[4-1]$$

$$\rightarrow X = T[0] + T[3] = 53414C4D + 4C414849 = 9F829496$$

$$\rightarrow X \gg 3 \text{ (ShiftRight 3 bit)} = 9F829496 \gg 3 = 13F05292$$

$$X \text{ AND } 7 = 9F829496 \text{ AND } 7 = 6$$

$$\rightarrow T[4] = X \gg 3 \text{ XOR } TT[6] = 13F05292 \text{ XOR } 3D4C2F7A = 2EBC7DE8$$

$$n = 5$$

$$\rightarrow X = T[5-4] + T[5-1]$$

$$\rightarrow X = T[1] + T[4] = 41444F4C + 2EBC7DE8 = 7000CD34$$

$$\rightarrow X \gg 3 \text{ (ShiftRight 3 bit)} = 7000CD34 \gg 3 = 0E0019A6$$

$$X \text{ AND } 7 = 7000CD34 \text{ AND } 7 = 4$$

$$\rightarrow T[5] = X \gg 3 \text{ XOR } TT[4] = 0E0019A6 \text{ XOR } 4D3A8EB3 = 433A9715$$

$$n = 6$$

$$\rightarrow X = T[6-4] + T[6-1]$$

$$\rightarrow X = T[2] + T[5] = 53494C41 + 433A9715 = 9683E356$$

$$\rightarrow X \gg 3 \text{ (ShiftRight 3 bit)} = 9683E356 \gg 3 = 12D07C6A$$

$$X \text{ AND } 7 = 9683E356 \text{ AND } 7 = 6$$

$$\rightarrow T[6] = X \gg 3 \text{ XOR } TT[6] = 12D07C6A \text{ XOR } 3D4C2F7A = 2F9C5310$$

$$n = 7$$

$$\rightarrow X = T[7-4] + T[7-1]$$

$$\rightarrow X = T[3] + T[6] = 4C414849 + 2F9C5310 = 7BDD9B59$$

$$\rightarrow X \gg 3 \text{ (ShiftRight 3 bit)} = 7BDD9B59 \gg 3 = 0F7BB36B$$

$$X \text{ AND } 7 = 7BDD9B59 \text{ AND } 7 = 1$$

$$\rightarrow T[7] = X \gg 3 \text{ XOR } TT[1] = 0F7BB36B \text{ XOR } E69A3B5C = E9E18837$$

$$n = 8$$

$$\rightarrow X = T[8-4] + T[8-1]$$

$$\rightarrow X = T[4] + T[7] = 2EBC7DE8 + E9E18837 = 1189E061F$$

$$\rightarrow X \gg 3 \text{ (ShiftRight 3 bit)} = 1189E061F \gg 3 = 2313C0C3$$

$$X \text{ AND } 7 = 1189E061F \text{ AND } 7 = 7$$

$$\rightarrow T[8] = X \gg 3 \text{ XOR } TT[7] = 2313C0C3 \text{ XOR } 9EE27CF3 = BDF1BC30$$

$$n = 9$$

$$\rightarrow X = T[9-4] + T[9-1]$$

$$\rightarrow X = T[5] + T[8] = 433A9715 + BDF1BC30 = 1012C5345$$

$$\rightarrow X \gg 3 \text{ (ShiftRight 3 bit)} = 1012C5345 \gg 3 = 20258A68$$

$$X \text{ AND } 7 = 1012C5345 \text{ AND } 7 = 5$$

$$\rightarrow T[9] = X \gg 3 \text{ XOR } TT[5] = 20258A68 \text{ XOR } 0396D6E8 = 23B35C80$$

$$n = 10$$

$$\rightarrow X = T[10-4] + T[10-1]$$

$$\rightarrow X = T[6] + T[9] = 2F9C5310 + 23B35C80 = 534FAF90$$

$$\rightarrow X \gg 3 \text{ (ShiftRight 3 bit)} = 534FAF90 \gg 3 = 0A69F5F2$$

$$X \text{ AND } 7 = 534FAF90 \text{ AND } 7 = 0$$

$$\rightarrow T[10] = X \gg 3 \text{ XOR } TT[0] = 0A69F5F2 \text{ XOR } 726A8F3B = 78037AC9$$

Proses yang sama dilakukan hingga  $n=255$  sebagai berikut :

$$n = 255$$

$$\rightarrow X = T[255-4] + T[255-1]$$

$$\rightarrow X = T[251] + T[254] = CD75EE68 + 9FB0B037 = 16D269E9F$$

$$\rightarrow X \gg 3 \text{ (ShiftRight 3 bit)} = 16D269E9F \gg 3 = 2DA4D3D3$$

$$X \text{ AND } 7 = 16D269E9F \text{ AND } 7 = 7$$

$$\rightarrow T[255] = X \gg 3 \text{ XOR } TT[7] = 2DA4D3D3 \text{ XOR } 9EE27CF3 = B346AF20$$

d. Langkah ke 4 adalah mencari nilai  $T[0]$  ( $n=0$ ) hingga  $T[22]$  ( $n=22$ ) dengan ketentuan sebagai berikut :

$$T[n] = T[n] + T[n+89]$$

$$n = 0$$

$$T[0] = [0] + T[89] = 53414C4D + A09768B1 = F3D8B4FE$$

$$n = 1$$

$$T[1] = [1] + T[90] = 41444F4C + 51806C01 = 92C4BB4D$$

$$n = 2$$

$$T[2] = [2] + T[91] = 53494C41 + 10B1A090 = 63FAECD1$$

$$n = 3$$

$$T[3] = [3] + T[92] = 4C414849 + A0903411 = ECD17C5A$$

$$n = 4$$

$$T[4] = [4] + T[93] = 2EBC7DE8 + 2C8A6770 = 5B46E558$$

Proses yang sama dilakukan hingga  $n=22$  sebagai berikut :

$$n = 22$$

$$T[22] = [22] + T[111] = 90AC89B1 + 13410833 = A3ED91E4$$

- e. Langkah kelima melakukan set nilai variabel sebagai berikut :

$$X = T[33] = 31A0B108$$

$$Z = T[59] \text{ OR } 01000001 = 6577F190 \text{ OR } 01000001 = 6477F191$$

$$Z = Z \text{ AND } FF7FFFFFFF = 6477F191 \text{ AND } FF7FFFFFFF = 6477F191$$

$$X = X \text{ AND } FF7FFFFFFF = 81A0B108 \text{ AND } FF7FFFFFFF = 3120B108$$

- f. Langkah keenam kembali mencari nilai  $T[0]$  ( $n=0$ ) hingga  $T[255]$  ( $0=255$ ) dengan ketentuan sebagai berikut :

$$X = (X \text{ AND } FF7FFFFFFF) + Z$$

$$T[n] = T[n] \text{ AND } 00FFFFFF \text{ XOR } X$$

$$n = 0$$

$$X = (3120B108 \text{ AND } FF7FFFFFFF) + 6477F191 = 9598A299$$

$$T[0] = F3D8B4FE \text{ AND } 00FFFFFF \text{ XOR } 9598A299 = 95401667$$

$$n = 1$$

$$X = (9598A299 \text{ AND } FF7FFFFFFF) + 6477F191 = F990942A$$

$$T[1] = 92C4BB4D \text{ AND } 00FFFFFF \text{ XOR } F990942A = F9542F67$$

$$n = 2$$

$$X = (F990942A \text{ AND } FF7FFFFFFF) + 6477F191 = 5D8885BB$$

$$T[2] = 63FAECD1 \text{ AND } 00FFFFFF \text{ XOR } 5D8885BB = 5D72696A$$

$$n = 3$$

$$X = (5D8885BB \text{ AND } FF7FFFFFFF) + 6477F191 = C180774C$$

$$T[3] = ECD17C5A \text{ AND } 00FFFFFF \text{ XOR } C180774C = C1510B16$$

$$n = 4$$

$$X = (C180774C \text{ AND } FF7FFFFFFF) + 6477F191 = 257868DD$$

$$T[4] = 5B46E558 \text{ AND } 00FFFFFF \text{ XOR } 257868DD = 253E8D85$$

Lakukan langkah berikut dengan cara yang sama ini hingga nilai  $n=255$  seperti di bawah ini :

$$n = 255$$

$$X = (656CBE01 \text{ AND } FF7FFFFFFF) + 6477F191 = C9E4AF92$$

$$T[255] = B346AF20 \text{ AND } 00FFFFFF \text{ XOR } C9E4AF92 = C9A200B2$$

- g. Langkah ketujuh melakukan set nilai variable dengan ketentuan sebagai berikut :

$$T[256] = T[0] = 95401667$$

$$X = X \text{ AND } 255 = C9E4AF92 \text{ AND } 255_{(10)} = 00000092 \text{ ( desimal 146)}$$

- h. Langkah kedelapan, ini adalah langkah terakhir dalam pembentukan tabel S-Box algoritma WAKE untuk mendapatkan nilai  $T[0]$  ( $n=0$ ) hingga  $T[255]$  ( $n=255$ ) dengan ketentuan sebagai berikut :

$$\text{Temp} = (T[n \text{ XOR } X] \text{ XOR } X) \text{ AND } 255$$

$$T[n] = T[\text{Temp}]$$

$$T[X] = T[n+1]$$

$$n = 0$$

$$\text{Temp} = (T[0 \text{ XOR } 00000092] \text{ XOR } 00000092) \text{ AND } 255_{(10)}$$

$$\text{Temp} = T[146] \text{ XOR } 00000092 \text{ AND } 255_{(10)}$$

$$\text{Temp} = 10A19BC6 \text{ XOR } 00000092 \text{ AND } 255_{(10)} = 00000054 \text{ (desimal 84)}$$

$$T[0] = T[84] = 5C90117B$$

$$T[146] = T[1] = F9542F67$$

$$n = 1$$

$$\text{Temp} = (T[1 \text{ XOR } 00000092] \text{ XOR } 00000092) \text{ AND } 255_{(10)}$$

$$\text{Temp} = T[147] \text{ XOR } 00000092 \text{ AND } 255_{(10)}$$

$$\text{Temp} = 8790A165 \text{ XOR } 00000092 \text{ AND } 255_{(10)} = 000000F7 \text{ (desimal 247)}$$

$$T[1] = T[247] = B0790A10$$

$$T[146] = T[2] = 5D72696A$$

$$n = 2$$

$$\text{Temp} = (T[2 \text{ XOR } 00000092] \text{ XOR } 00000092) \text{ AND } 255_{(10)}$$

$$\text{Temp} = T[144] \text{ XOR } 00000092 \text{ AND } 255_{(10)}$$

$$\text{Temp} = 65908810 \text{ XOR } 00000092 \text{ AND } 255_{(10)} = 00000082 \text{ (desimal 130)}$$

$$T[2] = T[130] = D8819065$$

$$T[146] = T[3] = C1510B16$$

$$n = 3$$

$$\text{Temp} = (T[3 \text{ XOR } 00000092] \text{ XOR } 00000092) \text{ AND } 255_{(10)}$$

$$\text{Temp} = T[145] \text{ XOR } 00000092 \text{ AND } 255_{(10)}$$

$$\text{Temp} = 35901180 \text{ XOR } 00000092 \text{ AND } 255_{(10)} = 00000012 \text{ (desimal 18)}$$

$$T[3] = T[18] = 1AB07701$$

$$T[146] = T[4] = 253E8D85$$

Proses yang sama dilakukan hingga nilai n=255 sebagai berikut :

$$n = 255$$

$$\text{Temp} = (T[255 \text{ XOR } 00000092] \text{ XOR } 00000092) \text{ AND } 255_{(10)}$$

$$\text{Temp} = T[163] \text{ XOR } 00000092 \text{ AND } 255_{(10)}$$

$$\text{Temp} = BC1019F1 \text{ XOR } 00000092 \text{ AND } 255_{(10)} = 00000063 \text{ (desimal 99)}$$

$$T[255] = T[99] = E10865A1$$

$$T[146] = T[256] = 95401667$$

Sehingga didapat nilai T[0] hingga T[255] keseluruhan yang dapat dilihat di dalam tabel di bawah ini :

**Tabel 3.** Nilai Akhir Pembentukan S-Box

T[n]	Nilai	T[n]	Nilai	T[n]	Nilai
T[0]	5C90117B	T[85]	7793B24A	T[170]	5E213B26
T[1]	B0790A10	T[86]	B3518301	T[171]	78B311F1
T[2]	D8819065	T[87]	2878C341	T[172]	554E3112
T[3]	1AB07701	T[88]	F55790A7	T[173]	99B6665E
T[4]	05F2A1B5	T[89]	324B2761	T[174]	1B345E17
T[5]	1D08023C	T[90]	4714C23E	T[175]	B3561900
T[6]	5976F5AE	T[91]	79A4531B	T[176]	D45167E3
T[7]	4B32C376	T[92]	B128C538	T[177]	3F561A21
T[8]	B7E15163	T[93]	F6292C68	T[178]	E789B679
T[9]	5618CB1C	T[94]	347A14B1	T[179]	871C344B
T[10]	6D78935A	T[95]	428B688A	T[180]	F3516339
T[11]	47D498E4	T[96]	90B67C14	T[181]	80C251E2
T[12]	9B58ECF3	T[97]	C3178B55	T[182]	0C16C316
T[13]	1436D3D7	T[98]	0367C234	T[183]	7D155E20
T[14]	341D62D9	T[99]	78B5621A	T[184]	9B157F11
T[15]	708C564B	T[100]	83B54E61	T[185]	6E37903A
T[16]	BB3F7BF5	T[101]	D437902A	T[186]	D4317701
T[17]	95E5E920	T[102]	67D234A9	T[187]	B7823C18
T[18]	5611CB1C	T[103]	90C15891	T[188]	8C34A139
T[19]	F45044D5	T[104]	46B3537B	T[189]	B6608C43
T[20]	9286B200	T[105]	891B6136	T[190]	90A10B25
T[21]	47D498E5	T[106]	741C3250	T[191]	F64A3259
T[22]	227B060F	T[107]	12D436B1	T[192]	536D3418
T[23]	2B4C3474	T[108]	489B538F	T[193]	9D456E41
T[24]	42619B51	T[109]	90A25F34	T[194]	56B413A4
T[25]	708C564B	T[110]	8A435B73	T[195]	28A23C10
T[26]	1D01023C	T[111]	7F363901	T[196]	57B26E90
T[27]	341D62D9	T[112]	F56E4360	T[197]	6E4552F6
T[28]	0EC3D004	T[113]	1189B441	T[198]	B1F18965
T[29]	ACF4B98D	T[114]	565519C0	T[199]	9810AB11
T[30]	70BC486D	T[115]	67A2139B	T[200]	7B411E48
T[31]	4C5673A3	T[116]	8002A6E0	T[201]	67C31202
T[32]	80B3670C	T[117]	17E34A58	T[202]	C56A2310
T[33]	2A6C7759	T[118]	73B61990	T[203]	D4515C32
T[34]	145D678C	T[119]	B638121C	T[204]	B788C351
T[35]	A5473C90	T[120]	F378F67A	T[205]	5A443B16
T[36]	897B7A32	T[121]	31E63101	T[206]	A92E4156
T[37]	6A34C567	T[122]	37B61899	T[207]	D3561B71

T[n]	Nilai	T[n]	Nilai	T[n]	Nilai
T[38]	B37821A9	T[123]	B71735F5	T[208]	8C5E312F
T[39]	90F58021	T[124]	233C57E5	T[209]	65881075
T[40]	F549C671	T[125]	11E97780	T[210]	48C31B42
T[41]	125C78B8	T[126]	90C3773A	T[211]	800C43A1
T[42]	3E2090D2	T[127]	D458801A	T[212]	90B64E27
T[43]	D035A11B	T[128]	00A231C5	T[213]	45B78C16
T[44]	6A89B580	T[129]	75C32212	T[214]	F5590C12
T[45]	77C90B12	T[130]	456B443E	T[215]	876C312E
T[46]	48414C53	T[131]	065B3A24	T[216]	66B427C1
T[47]	1291B1B2	T[132]	8865B41A	T[217]	4D2D2651
T[48]	F10A1189	T[133]	60C42A54	T[218]	5B322C12
T[49]	13F052F2	T[134]	4567C321	T[219]	98F346EA
T[50]	27E0A5E1	T[135]	864E3102	T[220]	C35B4611
T[51]	444F9F82	T[136]	B785154A	T[221]	9810AB11
T[52]	9F829981	T[137]	D5778311	T[222]	1907D110
T[53]	F3C72EE9	T[138]	90F56326	T[223]	09D251F3
T[54]	A7F2C4D3	T[139]	9C642A62	T[224]	48B849F4
T[55]	8E6D6930	T[140]	F9640021	T[225]	3C36810A
T[56]	B3F8A627	T[141]	0534A129	T[226]	66C351A2
T[57]	509D567A	T[142]	086C6521	T[227]	F66A2910
T[58]	15D4907C	T[143]	88B541A5	T[228]	D88C1562
T[59]	30B789E5	T[144]	90C45E21	T[229]	48B378A1
T[60]	10D5F619	T[145]	57B431A9	T[230]	56C16379
T[61]	0D45C312	T[146]	95401667	T[231]	C3188E22
T[62]	90A4B671	T[147]	44C651A1	T[232]	957B235A
T[63]	00C11B3F	T[148]	B8431A54	T[233]	5A2177B2
T[64]	5F892231	T[149]	7C3100C1	T[234]	8B56100F
T[65]	89245C12	T[150]	B0701811	T[235]	34C128A1
T[66]	125D7863	T[151]	6C455001	T[236]	F63690A2
T[67]	0341A783	T[152]	33A12E58	T[237]	70B45588
T[68]	19547D52	T[153]	986C134A	T[238]	58B418F2
T[69]	2849C561	T[154]	5A1224C0	T[239]	08B471E1
T[70]	88371B74	T[155]	4532C318	T[240]	78B129C2
T[71]	B6183061	T[156]	00B5431E	T[241]	37F3190C
T[72]	99316D13	T[157]	51C651A0	T[242]	F546C128
T[73]	B299E713	T[158]	84C5521A	T[243]	969B92F1
T[74]	53C31471	T[159]	74C41A40	T[244]	009A26B2
T[75]	A731978C	T[160]	996E3195	T[245]	8694B219
T[76]	29278B21	T[161]	537F4380	T[246]	D442600C
T[77]	C531768A	T[162]	11A466C4	T[247]	20A3C537
T[78]	789F6137	T[163]	08096B54	T[248]	89188F61
T[79]	7420E739	T[164]	800F6439	T[249]	9039B0A2
T[80]	E7802C46	T[165]	8432A41C	T[250]	7B41D533
T[81]	52D51892	T[166]	9976B6531	T[251]	204B7489
T[82]	981D4A13	T[167]	07B32A10	T[252]	4C313890
T[83]	B0528313	T[168]	97B5531A	T[253]	B47810A1
T[84]	998A2132	T[169]	996B4321	T[254]	129B2413
				T[255]	E10865A1

2. Pembentukan Kunci

Proses selanjutnya adalah pembentukan kunci yang dilakukan sebanyak 2 kali putaran. Kunci yang digunakan dalam keperluan hitungan manual adalah SALMADOLSILALAH yang dirubah kedalam bentuk hexadesimal 53414C4D41444F4C53494C414C414849. Pertama-tama kunci yang di input akan dipecah menjadi 4 bagian dan di set sebagian awal dari variabel A<sub>0</sub>, B<sub>0</sub>, C<sub>0</sub>, Dan D<sub>0</sub>.

A<sub>0</sub> = 53414C4D

B<sub>0</sub> = 41444F4C

C<sub>0</sub> = 53494C41

D<sub>0</sub> = 4C414849

Nilai dari variabel ini akan di proses dengan melalui langkah-langkah berikut:

A<sub>i+1</sub> = M(A<sub>i</sub>, D<sub>i</sub>)

B<sub>i+1</sub> = M(B<sub>i</sub>, A<sub>i+1</sub>)

C<sub>i+1</sub> = M(C<sub>i</sub>, B<sub>i+1</sub>)

D<sub>i+1</sub> = M(D<sub>i</sub>, C<sub>i+1</sub>)

Fungsi yang digunakan dalam proses pembentukan kunci adalah M(X,Y) = (X+Y) >> 8 XOR T[(X + Y) AND 225].

Adapun proses pembentukan kunci dimulai dari ronde pertama hingga ronde kedua.

## a. Ronde 1

$$\begin{aligned}
 M(A0, D0) &= M(53414C4D, 4C414849) = (53414C4D + 4C414849) \gg 8 \text{ XOR } T[(53414C4D + \\
 &4C414849) \text{ AND } 255] \\
 &= 9F829496 \gg 8 \text{ XOR } T[9F829496 \text{ AND } 255] \\
 &= 9F829496 \gg 8 \text{ XOR } T[150] \\
 &= 009F8294 \text{ XOR } B0701811 = B0EF9A85 \\
 A[1] &= B0EF9A85
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 M(B0, A1) &= M(41444F4C, B0EF9A85) = (41444F4C + B0EF9A85) \gg 8 \text{ XOR } T[(41444F4C + \\
 &B0EF9A85) \text{ AND } 255] \\
 &= F233E9D1 \gg 8 \text{ XOR } T[F233E9D1 \text{ AND } 255] \\
 &= F233E9D1 \gg 8 \text{ XOR } T[209] \\
 &= 00F233E9 \text{ XOR } 65881075 = 657A239C \\
 B[1] &= 657A239C
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 M(C0, B1) &= M(53494C41, 657A239C) = (53494C41 + 657A239C) \gg 8 \text{ XOR } T[(53494C41 + 657A239C) \\
 &\text{ AND } 255] \\
 &= B8C36FDD \gg 8 \text{ XOR } T[B8C36FDD \text{ AND } 255] \\
 &= B8C36FDD \gg 8 \text{ XOR } T[221] \\
 &= 00B8C36F \text{ XOR } 9810AB11 = 98A8687E \\
 C[1] &= 98A8687E
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 M(D0, C1) &= M(4C414849, 98A8687E) = (53494C41 + 98A8687E) \gg 8 \text{ XOR } T[(53494C41 + 98A8687E) \\
 &\text{ AND } 255] \\
 &= 4C414849 \gg 8 \text{ XOR } T[4C414849 \text{ AND } 255] \\
 &= 4C414849 \gg 8 \text{ XOR } T[199] \\
 &= 004C4148 \text{ XOR } 9810AB11 = 985CEA59 \\
 D[1] &= 985CEA59
 \end{aligned}$$

## b. Ronde 2

$$\begin{aligned}
 M(A1, D1) &= M(B0EF9A85, 985CEA59) = (B0EF9A85 + 985CEA59) \gg 8 \text{ XOR } T[(B0EF9A85 + \\
 &985CEA59) \text{ AND } 255] \\
 &= 494C84DE \gg 8 \text{ XOR } T[494C84DE \text{ AND } 255] \\
 &= 494C84DE \gg 8 \text{ XOR } T[222] \\
 &= 00494C84 \text{ XOR } 1907D110 = 194E9D94 \\
 A[2] &= 194E9D94
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 M(B1, A2) &= M(657A239C, 194E9D94) = (657A239C + 194E9D94) \gg 8 \text{ XOR } T[(657A239C + \\
 &194E9D94) \text{ AND } 255] \\
 &= 7EC8C130 \gg 8 \text{ XOR } T[7EC8C130 \text{ AND } 255] \\
 &= 7EC8C130 \gg 8 \text{ XOR } T[48] \\
 &= 007EC8C1 \text{ XOR } F10A1189 = F174D948 \\
 B[2] &= F174D948
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 M(C1, B2) &= M(98A8687E, F174D948) = (98A8687E + F174D948) \gg 8 \text{ XOR } T[(98A8687E + \\
 &F174D948) \text{ AND } 255] \\
 &= 8A1D41C6 \gg 8 \text{ XOR } T[8A1D41C6 \text{ AND } 255] \\
 &= 8A1D41C6 \gg 8 \text{ XOR } T[198] \\
 &= 008A1D41 \text{ XOR } B1F18965 = B17B9424 \\
 C[2] &= B17B9424
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 M(D1, C2) &= M(985CEA59, B17B9424) = (985CEA59 + B17B9424) \gg 8 \text{ XOR } T[(985CEA59 + \\
 &B17B9424) \text{ AND } 255] \\
 &= 49D87E7D \gg 8 \text{ XOR } T[49D87E7D \text{ AND } 255] \\
 &= 49D87E7D \gg 8 \text{ XOR } T[125] \\
 &= 0049D87E \text{ XOR } 11E97780 = 11A0AFFE \\
 D[2] &= 11A0AFFE
 \end{aligned}$$

Berdasarkan pada putaran kunci ronde terakhir (2) di dapatkan nilai D[2] yang akan menjadi kunci untuk enkripsi dengan *plaintext*. Sehingga kunci dari enkripsi *plaintext* untuk keperluan hitungan manual ini adalah:

Kunci = D[2] = 11A0AFFE

3. Enkripsi berdasarkan Algoritma WAKE

Proses enkripsi hanya dapat dilakukan ketika proses pembentukan tabel S-Box dan pembentukan kunci sesuai ronde sudah dilakukan. Adapun *plaintext* soal yang akan dienkripsi menggunakan algoritma WAKE adalah :

- a. Komputer adalah
- b. 2 jaringan

Kedua *plaintext* tersebut dirubah kedalam bentuk hexadesimal menggunakan kode ASCII. Adapun tabel ASCII *plaintext* 1 dapat dilihat seperti pada tabel di bawah ini :

**Tabel 4.** Kode ASCII Plaintext 1

No	Plaintext	Kode ASCII
1	K	4B
2	o	6F
3	m	6D
4	p	70
5	u	75
6	t	74
7	e	65
8	r	72
9	SPACE	20
10	a	61
11	d	64
12	a	61
13	l	6C
14	a	61
15	h	68

Berdasarkan pada tabel di atas didapati nilai hexadesimal dari *plaintext* yaitu, 4B, 6F, 6D, 70, 75, 74, 65, 72, 20, 61, 64, 61, 6C, 61, 68. Nilai hexadesimal *plaintext* tersebut akan dienkripsi dengan kunci algoritma WAKE yaitu 11A0AFFE. Proses enkripsi dilakukan dengan XOR nilai *plaintext* dengan nilai kunci secara berurutan sehingga didapati ciphertext dari soal pertama seperti pada tabel di bawah ini :

**Tabel 5.** Proses Enkripsi Plaintext 1

No	Proses Enkripsi Plaintext	Hexadesimal Ciphertext	Ciphertext
1	4B XOR 11	5A	Z
2	6F XOR A0	CF	Ï
3	6D XOR AF	C2	Â
4	70 XOR FE	8E	Ž
5	75 XOR 11	64	D
6	74 XOR A0	D0	Ð
7	65 XOR AF	CA	Ê
8	72 XOR FE	8C	OE
9	20 XOR 11	31	1
10	61 XOR A0	C1	Á
11	64 XOR AF	CB	Ë
12	61 XOR FE	9F	ÿ
13	6C XOR 11	7D	}
14	61 XOR A0	C1	Á
15	68 XOR AF	C7	Ç

Berdasarkan pada tabel proses enkripsi di atas didapati sebuah *ciphertext* dari soal nomor 1 pada *plaintext*. *Ciphertext* dari hasil enkripsi soal nomor 1 sebagai berikut :

“ZÏÂŽÐÊOE1ÁËÿ}ÁÇ”

Proses selanjutnya adalah enkripsi *plaintext* soal nomor kedua menggunakan algoritma WAKE. Adapun tabel ASCII *plaintext* 2 dapat dilihat seperti pada tabel di bawah ini :

**Tabel 6.** Kode ASCII Plaintext 2

No	Plaintext	Kode ASCII
1	2	02
2	SPACE	20
3	j	6A

No	Plaintext	Kode ASCII
4	a	61
5	r	72
6	i	69
7	n	6E
8	g	67
9	a	61
10	n	6E

Berdasarkan pada tabel di atas didapati nilai hexadesimal dari *plaintext* yaitu, 02, 20, 6A, 61, 72, 69, 6E, 67, 61, 6E. Nilai hexadesimal *plaintext* tersebut akan dienkripsi dengan kunci algoritma WAKE yaitu 11A0AFFE. Proses enkripsi dilakukan dengan XOR nilai *plaintext* dengan nilai kunci secara berurutan sehingga didapati *ciphertext* dari soal pertama seperti pada tabel di bawah ini :

Tabel 7. Proses Enkripsi Plaintext 2

No	Proses Enkripsi Plaintext	Hexadesimal Ciphertext	Ciphertext
1	02 XOR 11	13	DC3
2	20 XOR A0	80	€
3	6A XOR AF	C5	Å
4	61 XOR FE	9F	ÿ
5	72 XOR 11	63	c
6	69 XOR A0	C9	É
7	6E XOR AF	C1	Á
8	67 XOR FE	99	™
9	61 XOR 11	70	P
10	6E XOR A0	CE	Î

Berdasarkan pada tabel proses enkripsi di atas didapati sebuah *ciphertext* dari soal nomor 2 pada *plaintext*. *Ciphertext* dari hasil enkripsi soal nomor 2 sebagai berikut “DC3€ÅÿcÉÁ™pÎ”. Adapun hasil enkripsi dari kedua sampel soal *database* dapat dilihat pada tabel di bawah ini :

Tabel 8. Ciphertext Soal Sampel

id_soal	Soal
1	ZİĂŽdĐĚOE1ĂËŸ}ĂÇ
2	DC3€ÅÿcÉÁ™pÎ

Berdasarkan pada tabel di atas dapat diambil kesimpulan bahwa aproses enkripsi algoritma WAKE dapat merubah karakter soal yang dapat di baca menjadi tidak dapat dibaca bahkan dipahami oleh manusia. Hal ini dapat meminimalisir kebocoran soal yang dapat di baca dikalangan siswa-siswi sekolah.

4. Proses Dekripsi Berdasarkan Algoritma WAKE

Proses dekripsi diperlukan untuk mengembalikan soal yang berbentuk *ciphertext* menjadi soal *plaintext* kembali. Adapun proses dekripsi menggunakan kunci yang sama saat proses enkripsi yaitu SALMADOLSILALAHİ dengan jumlah putaran pembentukan kunci sebanyak 2 kali putaran. Proses pertama dekripsi adalah pembentukan tabel S-Box dan pembentukan kunci. Proses tersebut sama dengan proses dekripsi sehingga menghasilkan nilai S-Box dan kunci yang sama. Adapun *ciphertext* soal yang akan dienkripsi sebagai berikut :

Tabel 9. Ciphertext Soal Hasil Enkripsi

id_soal	Soal
1	ZİĂŽdĐĚOE1ĂËŸ}ĂÇ
2	DC3€ÅÿcÉÁ™pÎ

Berdasarkan pada tabel soal di atas proses dekripsi pertama terlebih dahulu dilakukan dengan *ciphertext* soal nomor 1 yaitu ZİĂŽdĐĚOE1ĂËŸ}ĂÇ. *Ciphertext* dirubah kembali kedalam nilai hexadesimal. Kunci yang digunakan proses dekripsi adalah 11A0AFFE didapat dari proses pembangkitan kunci. Adapun proses dekripsi dari *ciphertext* soal nomor 1 dapat dilihat pada tabel di bawah ini :

Tabel 10. Proses Dekripsi Ciphertext Soal 1

No	Proses Dekripsi Ciphertext	Hexadesimal Plaintext	Plaintext
1	5A XOR 11	4B	K
2	CF XOR A0	6F	o

No	Proses Dekripsi Ciphertext	Hexadesimal Plaintext	Plaintext
3	C2 XOR AF	6D	m
4	8E XOR FE	70	p
5	64 XOR 11	75	u
6	D0 XOR A0	74	t
7	CA XOR AF	65	e
8	8C XOR FE	72	r
9	31 XOR 11	20	SPACE
10	C1 XOR A0	61	A
11	CB XOR AF	64	D
12	9F XOR FE	61	A
13	7D XOR 11	6C	L
14	C1 XOR A0	61	A
15	C7 XOR AF	68	H

Berdasarkan pada tabel dekripsi *ciphertext* soal 1 di atas, di dapati kembali *plaintext* soal yaitu “Komputer adalah”. Adapun proses dekripsi untuk *ciphertext* soal nomor 2 dapat dilihat pada tabel di bawah ini :

**Tabel 11.** Proses Dekripsi *Ciphertext* Soal 2

No	Proses Dekripsi Ciphertext	Hexadesimal Plaintext	Plaintext
1	13 XOR 11	02	2
2	80 XOR A0	20	SPACE
3	C5 XOR AF	6A	J
4	9F XOR FE	61	A
5	63 XOR 11	72	R
6	C9 XOR A0	69	I
7	C1 XOR AF	6E	N
8	99 XOR FE	67	G
9	70 XOR 11	61	A
10	CE XOR A0	6E	N

Berdasarkan pada tabel dekripsi *ciphertext* soal 2 di atas, di dapati kembali *plaintext* soal nomor 2 yaitu “2 jaringan”. Sehingga hasil dekripsi *ciphertext* soal keseluruhan dapat dilihat pada tabel di bawah ini :

**Tabel 12.** *Plaintext* Soal Hasil Dekripsi

id_soal	Soal
1	Komputer adalah
2	2 jaringan

Dekripsi menggunakan algoritma WAKE dapat mengembalikan soal hasil enkripsi menjadi *plaintext* berupa soal awal yang dapat di baca dan dipahami artinya.

### 3.3 Implementasi Program

Tampilan program aplikasi dibagi menjadi 2 bagian yaitu tampilan proses *input* dan tampilan proses *output*. Tampilan input adalah tampilan gambar yang ditampilkan untuk menyesuaikan aplikasi dengan rancangan aplikasi pada bab sebelumnya. Tampilan *output* program adalah proses enkripsi dan dekripsi soal serta tampilan hasil proses enkripsi dan dekripsi soal ujian. Tampilan *input* program terdiri dari tampilan *web admin* dan tampilan *web client* yang sesuai dengan rancangan *form* pada bab sebelumnya. Adapun tampilan program aplikasi berbasis *web* sebagai berikut :

Tampilan *web admin* adalah tampilan program aplikasi yang hanya dapat diakses oleh *admin* yang memiliki otoritas, Tampilan *web admin* terdiri dari beberapa menu yaitu, menu kelola soal, menu *add admin*, menu tes ujian, menu daftar *user*, menu hasil tes ujian, dan menu registrasi *user*. Sedangkan menu yang digunakan untuk proses enkripsi soal ujian komputerisasi menggunakan algoritma WAKE adalah menu kelola soal. Adapun untuk mengakses *web admin* dipelukanya *login admin* yang berhak.

Tampilan menu *login* adalah tampilan yang akan terbuka ketika *admin* pertama kali mengakses *web admin*. Adapun tampilan menu *login admin* sebagai berikut :



Tampilan ini akan memberikan informasi dari *user* yang sudah selesai melakukan ujian komputerisasi.



Gambar 6. Tampilan Menu Hasil Ujian

Tampilan ini adalah menu yang digunakan oleh *admin* untuk menambah *user* ujian.



Gambar 7. Tampilan Menu Registrasi User

Tampilan *web client* adalah tampilan *web* yang digunakan *user* untuk memulai ujian. Pada *web client* adalah proses melakukan dekripsi soal menggunakan algoritma WAKE yang sudah dienkripsi sebelumnya oleh *admin*.

Tampilan menu *login* adalah tampilan pertama kali yang akan terbuka ketika *web* diakses oleh *user* yang hendak ujian. *User* memasukkan *username* dan *password* yang sudah terdaftar di dalam *database* untuk memulai ujian. Adapun tampilan menu *login web client* adalah sebagai berikut :



Gambar 8. Tampilan Menu Login Client

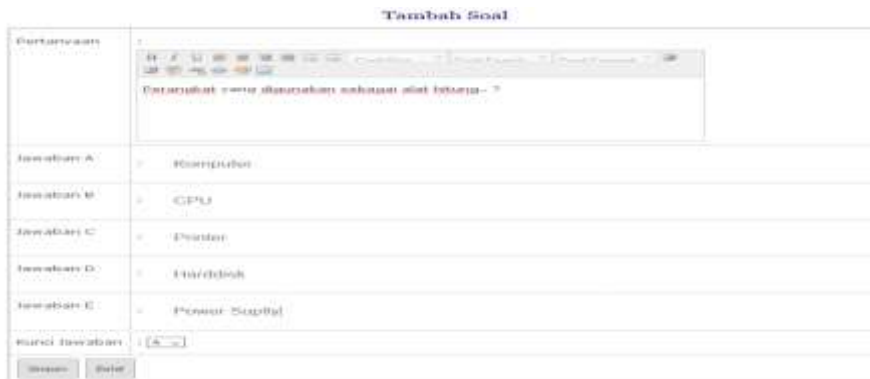
Pada tampilan peraturan ujian, terdapat aturan yang harus disetujui oleh *user* yang hendak ujian. Proses dekripsi soal ujian menggunakan algoritma WAKE adalah ketika *user* memilih tombol Mulai Tes pada tampilan menu peraturan ujian. Adapun tampilan peraturan ujian dapat dilihat pada gambar di bawah ini :



Gambar 9. Tampilan Menu Peraturan Ujian

Tampilan *output* terdiri dari tampilan proses enkripsi soal ujian menggunakan algoritma WAKE di *web admin* dan tampilan proses dekripsi soal ujian menggunakan algoritma WAKE di *web client*. Proses enkripsi soal ujian dilakukan pada menu *web admin* kelola soal. *Admin* yang akan menambahkan soal ujian terlebih dahulu menginput soal kedalam *form* yang sudah didesain sebelumnya. Enkripsi menggunakan algoritma WAKE berjalan

ketika *user* memilih menyimpan soal dengan *button* “SIMPAN”. Soal yang tersimpan akan langsung terenkripsi didalam *database* web ujian. Adapun proses enkripsi soal dapat dilihat pada gambar di bawah ini :



Gambar 10. Proses Penginputan Soal



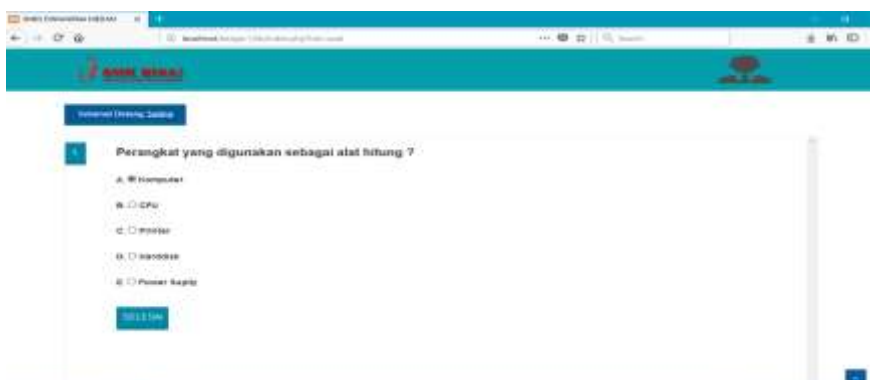
Gambar 11. Soal Terenkripsi

Proses dekripsi soal dilakukan pada menu *web client*. Dekripsi dimulai ketika *user* berada pada menu peraturan ujian dan memilih menyetujui peraturan serta memulai ujian dengan menekan *button* “MULAI TES”.



Gambar 12. Proses Dekripsi

Adapun ketika *user* memilih *button* MULAI TES, tampilan akan menuju pada menu soal ujian yang sudah didekripsi menggunakan algoritma WAKE seperti gambar di bawah ini :



Gambar 13. Soal Terdekripsi

Berdasarkan pada gambar 13. di atas, proses dekripsi soal berhasil dilakukan menggunakan algoritma WAKE. Soal yang didekripsi akan kembali menjadi soal yang dapat dibaca dan dipahami maknanya oleh *user* yang sedang ujian. *User* dapat menjawab soal dan memilih tombol “SELESAI” untuk mengakhiri ujian. Sistem akan langsung menampilkan hasil ujian seperti gambar di bawah ini :



**Gambar 14.** Hasil Ujian *User*

## 4. KESIMPULAN

Berdasarkan hasil dari implementasi sistem yang telah dilakukan dapat diambil kesimpulan bahwa soal yang terenkripsi menggunakan algoritma WAKE berbasis *web ujian* mengalami perubahan yang signifikan. Soal tidak dapat dibaca dan dipahami maknanya sehingga meminilisi kebocoran soal. Waktu yang dibutuhkan untuk proses enkripsi dan dekripsi soal bervariasi. Hal ini dipengaruhi oleh panjangnya karakter soal yang diinputkan.

## REFERENCES

- [1] D. Arius, *Pengantar Ilmu Kriptografi dan Implementasi*. ANDI Yogyakarta, 2008.
- [2] H. Gultom, "Penyandian Email Menggunakan Algoritma Kriptografi WAKE( Word Auto Key Encryption)," *Pelita Inform. Budi Darma*, vol. 4, no. 1, pp. 107–111, 2013.
- [3] Ariyus and Dony, *Kriptografi Keamanan Data dan Komunikasi*. Yogyakarta: Graha Ilmu, 2006.
- [4] E. R. Agustina, A. Kurniati, L. S. Negara, P. Minggu, and J. Selatan, "Pemanfaatan Kriptografi Dalam Mewujudkan," *Semin. Nas. Inform. 2009 (semnasIF 2009)*, vol. 2009, no. semnasIF, pp. 22–28, 2009.
- [5] F. A. Sinaga and Mesran, "IMPLEMENTASI ALGORITMA ROT13 DAN ALGORITMA CAESAR CHIPER DALAM PENYANDIAN TEKS," *Pelita Inform. Inf. dan Inform.*, vol. 16, no. 1, Jan. 2017.