

## Pengamanan Data *Client Test Urine* Pada BNN Kabupaten Deli Serdang Menggunakan Metode Merkle Hellman

Badrul Anwar, Azanuddin, Nurcahyo Budi Nugroho

<sup>\*</sup>Sistem Informasi, STMIK Triguna Dharma

---

### Article Info

#### Article history:

Received May 31<sup>th</sup>, 2019

Revised June 12<sup>th</sup>, 2019

Accepted Aug 07<sup>th</sup>, 2019

---

#### Keyword:

Kriptografi,  
Merkle Hellman,  
Pengamanan Data Client Test Urine,  
Keamanan Data

---

### ABSTRACT

Data client test urine sangat penting yang hanya boleh diketahui pihak tertentu saja. Pengiriman, penginputan dan penyimpanan data atau informasi tanpa dilakukan pengamanan akan bersiko terhadap manipulasi data. Dalam hal ini maka perlu dibutuhkan keamanan, salah satunya dengan melakukan keamanan data pada komputer untuk melindungi akses data dari pihak yang tidak berkepentingan tersebut maka sangat diperlukan enkripsi dan dekripsi. Algoritma yang digunakan disini adalah algoritma merkle hellman, dimana algoritma merkle merupakan cryptosystem asimetris kunci yang memiliki 2 (dua) kunci yaitu public key dan private key. Dengan menerapkan metode merkle hellman ini mampu memberikan pengamanan terhadap data client test urine, sehingga data tersebut memiliki tingkat keamanan yang tinggi. Algoritma merkle hellman dalam mengamankan data client test urine dapat dilakukan menggunakan bahasa pemrograman visual basic 2008.

Copyright © 2019 STMIK Triguna Dharma.  
All rights reserved.

---

#### First Author

Nama :Badrul Anwar  
Kantor :STMIK Triguna Dharma  
Program Studi :SistemInformasi  
E-Mail :Badrul@trigunadharm.ac.id

---

### 1. PENDAHULUAN

Badan Narkotika Nasional (BNN) Kabupaten Deli Serdang adalah sebuah Lembaga Pemerintah Non Kementrian (LPNK) Indonesia yang mempunyai tugas dibidang pencegahan, pemberantasan penyalahgunaan dan peredaran gelap narkotika di wilayah Kabupaten Deli Serdang. Badan Narkotika Nasional (BNN) Kabupaten Deli Serdang terdapat klinik yang difungsikan untuk *client* yang ingin melakukan *test urine*.

Dalam sebuah pelayanan *test urine*, data *client test urine* adalah data yang sangat penting dan dijaga kerahasiaannya. Data *client test urine* pada BNN Kabupaten Deli Serdang belum menerapkan sebuah sistem pengamanan data, sehingga data *client test urine* tersebut berpotensi untuk diubah dan dimanipulasi oleh pihak-pihak yang tidak bertanggung jawab untuk keperluan pribadi seperti pencemaran nama baik, penipuan, dan sebagainya. Untuk menjaga kerahasiaan dan keamanan data dari pihak-pihak yang ingin merubah dan memanipulasi data tersebut, maka diperlukan sebuah sistem keamanan data.

Karena data *client test urine* berupa data *text*, maka dari masalah yang telah diuraikan akan dibangun sebuah sistem keamanan untuk mengamankan data *client test urine* menggunakan metode Merkle Hellman pada kriptografi berbasis *dekstop*. Kriptografi adalah ilmu yang mempelajari tentang bagaimana cara penyandian/penyamaran data yang digunakan untuk keamanan informasi seperti kerahasiaan, keutuhan, dan otentikasi entitas data. Agar dapat dilakukan enkripsi dan deskripsi dengan baik dibutuhkan suatu algoritma untuk mengenkripsi dan deskripsi data, salah satunya metode Merkle Hellman. Metode Merkle Hellman merupakan *cryptosystem asimetris* kunci, yang berarti menggunakan kunci ganda yaitu, kunci publik dan kunci pribadi.

Dari pembahasan ini diharapkan sistem yang dibangun dapat membantu pihak BNN untuk melindungi data *client test urine* dari pihak-pihak yang tidak bertanggung jawab, maka dilakukan penelitian untuk pengamanan data *client test urine* dengan menerapkan kriptografi algoritma Merkle Hellman yang diberi judul “Pengamanan Data Client Test Urine Pada BNN Kabupaten Deli Serdang Menggunakan Metode Merkle Hellman”.

## 2. METODE PENELITIAN

### 2.1 Keamanan Data

Keamanan data sangatlah penting dalam proses pengiriman ataupun penerimaan data yang dilakukan melalui media komputer. Pengamanan data ini dilakukan dalam rangka menjaga kerahasiaan, keutuhan, keabsahan dan ketersediaan data. Sehingga untuk memenuhi hal tersebut diperlukan adanya upaya dalam pengamanan data yakni dengan enkripsi dan dekripsi. (Asriyanik, 2017)

### 2.2 Kriptografi

Kriptografi berasal dari Bahasa Yunani, menurut bahasa tersebut kata “kriptografi” dibagi menjadi dua, yaitu kriptografi dan graphia. Kripto 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 yang lain (Ariyus, 2006 :77).

### 2.3 Data Client Test Urine

Data *client* merupakan informasi tentang seseorang yang berisi data pribadi seperti nama, alamat, tanggal lahir, nomor telepon, dan sejenisnya. Data ini berfungsi untuk mengetahui informasi dari seorang *client*.

*Test urine* adalah suatu metode pemeriksaan menggunakan *urine* (air seni) guna mendeteksi adanya gangguan dalam tubuh. Dalam pemeriksaan *test urine* yang dilakukan BNN bertujuan untuk mendeteksi adanya penggunaan obat-obatan terlarang pada seseorang. Jadi, data *client test urine* merupakan informasi dari seorang *client* yang melakukan *test urine* untuk keperluan tertentu.

### 2.4 Metode Merkle Hellman

Algoritma kriptografi *Merkle Hellman* atau pada umumnya dikenal dengan sebutan merupakan *chipper* yang ide awalnya dari algoritma kriptografi *One Time Pad*, yaitu kunci yang dibangkitkan secara *random* dan panjang kunci sepanjang plaintext yang akan dienkripsi. Tetapi pada algoritma kriptografi pembangkitan kunci-kunci tersebut secara otomatis dengan teknik berantai. (Siregar, 2013)

Rumus Proses Enkripsi:

$$c = \sum_{i=1}^n \alpha_i \beta_i \dots \dots [1]$$

Keterangan:

$c$  = Chipper Text

$\beta$  = Public Key

$\alpha$  = Pesan / Plaintext

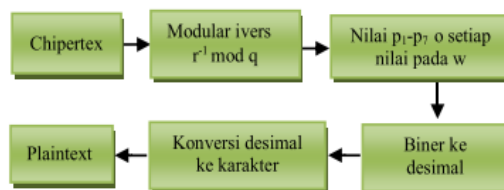
Rumus Private Key:

$$q > \sum_{i=1}^n w_i \dots \dots [2]$$

Rumus Public Key :

$$\beta = w * r \text{ mod } q \dots \dots [3]$$

Proses Dekripsi:



Rumus Modular Invers:

$$M = (r * M \text{ mod } p = 1) \dots \dots [4]$$

Rumus Chipper Data Mod q :

$$K = C * r^{-1} \text{ mod } q \dots \dots [6]$$

### 3. ANALISIS DAN HASIL

#### 3.1 Algoritma Sistem

Adapun algoritma dalam metode Merkle Hellman yang akan digunakan untuk menyelesaikan permasalahan adalah:

1. Menentukan kunci
2. Melakukan enkripsi
3. Melakukan dekripsi

#### 3.2 Proses Enkripsi

##### 3.2.1 Membuat *Private Key* (w,q,r)

Tabel 3.1 *Private Key*

w	$\{2, 7, 11, 21, 42, 89, 180, 354\} = \sum w = 706$
q	881
r	588

##### 3.2.2 Membuat *Public Key*

Tabel 3.2 *Public Key*

w	$\beta = (r * w_i) \text{ mod } q$	
2	$588 * 2 \text{ mod } 881$	295
7	$588 * 7 \text{ mod } 881$	592
11	$588 * 11 \text{ mod } 881$	301
21	$588 * 21 \text{ mod } 881$	14
42	$588 * 42 \text{ mod } 881$	28
89	$588 * 89 \text{ mod } 881$	353
180	$588 * 180 \text{ mod } 881$	120
354	$588 * 354 \text{ mod } 881$	236

##### 3.2.3 Merubah *Plaintext* ke Biner 8 Digit

Tabel 3.3 Data Biner

Plainteks	ASCII	Binary (z)
S	83	01010011
u	117	01110101
s	115	01110011
a	97	01100001
n	110	01101110
t	116	01110100
i	105	01101001

##### 3.2.4 Perhitungan Data *Chiper*

Tabel 3.4 Perhitungan Data *Chiper*

Binary (z)	$\sum z * \beta_i$	Chippertext
01010011	$(0x295) + (1x592) + (0x301) + (1x14) + (0x28)$ + $(0x353) + (1x120) + (1x236)$	962
01110101	$(0x295) + (1x592) + (1x301) + (1x14) + (0x28)$ + $(1x353) + (0x120) + (1x236)$	1496
01110011	$(0x295) + (1x592) + (1x301) + (1x14) + (0x28)$ + $(0x353) + (1x120) + (1x236)$	1263

<b>01100001</b>	$(0x295) + (1x592) + (1x301) + (0x14) + (0x28)$ + $(0x353) + (0x120) + (1x236)$	1129
<b>01101110</b>	$(0x295) + (1x592) + (1x301) + (0x14) + (1x28)$ + $(1x353) + (1x120) + (0x236)$	1394
<b>01110100</b>	$(0x295) + (1x592) + (1x301) + (1x14) + (0x28)$ + $(1x353) + (0x120) + (0x236)$	1260
<b>01101001</b>	$(0x295) + (1x592) + (1x301) + (0x14) + (1x28)$ + $(0x353) + (0x120) + (1x236)$	1157

### 3.3 Proses Dekripsi

#### 3.3.1 Tabel Modular Invers

Tabel 3.5 Modular Invers

<b>M</b>	<b>(r * M) mod q</b>	
1	$588 * 1 \text{ mod } 881$	588
2	$588 * 2 \text{ mod } 881$	295
3	$588 * 3 \text{ mod } 881$	2
....	.....	....
442	$588 * 442 \text{ mod } 881$	1

#### 3.3.2 Perhitungan Data Chiper Mod q

Tabel 3.6 Perhitungan Data Chiper Mod q

<b>Cipher (C)</b>	<b>M</b>	<b>K = (c * M) mod q</b>	
962	442	$962 * 442 \text{ mod } 881$	<b>562</b>
1496	442	$1496 * 442 \text{ mod } 881$	<b>482</b>
1263	442	$1263 * 442 \text{ mod } 881$	<b>92</b>
1129	442	$1129 * 442 \text{ mod } 881$	<b>573</b>
1394	442	$1394 * 442 \text{ mod } 881$	<b>329</b>
1260	442	$1260 * 442 \text{ mod } 881$	<b>128</b>
1157	442	$1157 * 442 \text{ mod } 881$	<b>414</b>

#### 3.3.3 Pengurangan Data Dengan Nilai w

$P1 = 562 - 354 = 208(1) \mid 208 - 180 = 28(1) \mid 28 - 89 = 28(0) \mid 28 - 42 = 28(0) \mid 28 - 21 = 7(1) \mid 7 - 11 = 7(0) \mid 7 - 7 = 0(1) \mid 0 - 2 = 0(0)$

Maka diperoleh hasil **01010011 = S**

$P2 = 482 - 354 = 128(1) \mid 128 - 180 = 128(0) \mid 128 - 89 = 39(1) \mid 39 - 42 = 39(0) \mid 39 - 21 = 18(1) \mid 18 - 11 = 7(1) \mid 7 - 7 = 0(1) \mid 0 - 2 = 0(0)$

Maka diperoleh hasil **01110101 = u**

$P3 = 573 - 354 = 219(1) \mid 219 - 180 = 39(1) \mid 39 - 89 = 39(0) \mid 39 - 42 = 39(0) \mid 39 - 21 = 18(1) \mid 18 - 11 = 7(1) \mid 7 - 7 = 0(1) \mid 0 - 2 = 0(0)$

Maka diperoleh hasil **01110011 = s**

$P4 = 372 - 354 = 18(1) \mid 18 - 180 = 18(0) \mid 18 - 89 = 18(0) \mid 18 - 42 = 28(0) \mid 18 - 21 = 18(0) \mid 18 - 11 = 7(1) \mid 7 - 7 = 0(1) \mid 0 - 2 = 0(0)$

Maka diperoleh hasil **01100001 = a**

$P5 = 329 - 354 = 329(0) \mid 329 - 180 = 149(1) \mid 149 - 89 = 60(1) \mid 60 - 42 = 18(1) \mid 18 - 21 = 18(0) \mid 18 - 11 = 7(1) \mid 7 - 7 = 0(1) \mid 0 - 2 = 0(0)$

Maka diperoleh hasil **01101110 = n**

$P6 = 128-354 = 128(0) \mid 128-180 = 128(0) \mid 128-89 = 39(1) \mid 39-42 = 28(0) \mid 39-21 = 18(1) \mid 18-11 = 7(1) \mid 7-7 = 0(1) \mid 0-2 = 0(0)$

Maka diperoleh hasil **01110100 = t**

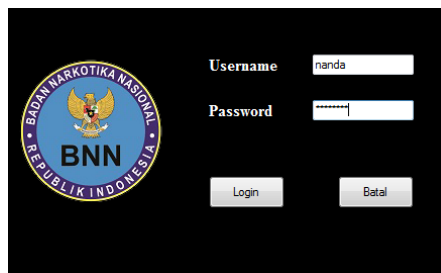
$P7 = 414-354 = 60(1) \mid 60-180 = 60(0) \mid 60-89 = 60(0) \mid 60-42 = 18(1) \mid 18-21 = 18(0) \mid 18-11 = 7(1) \mid 7-7 = 0(1) \mid 0-2 = 0(0)$

Maka diperoleh hasil **01101001 = i**

#### 4. IMPLEMENTASI DAN UJI COBA

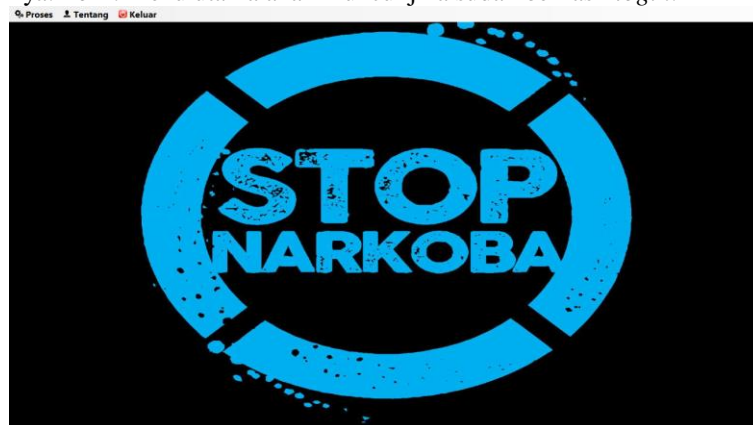
##### 4.1 Form Login

*Form Login* berfungsi untuk menghubungkan user ke Menu Utama. *User* diharuskan memasukkan nama *user* beserta *password* dengan benar. Jika salah maka Menu Utama tidak akan ditampilkan. Berikut ini tampilan *form* menu *login*:



##### 4.2 Form Menu Utama

*Form* menu utama adalah tampilan navigasi. Di mana di dalamnya terdapat menu-menu untuk membuka *form* lainnya. *Form* menu utama akan muncul jika sudah berhasil *login*.



##### 4.3 Form Enkripsi

*Form* Enkripsi digunakan untuk melakukan *input* data *client* yang akan dilakukan proses pengamanan.

No	Tgl_Tes	Nama	Alamat	Umur	No_Hp	Jenis_Kelamin	Tujuan	Keterangan
001	15/04/2019	1301.1496.1263.1260.1157.301.606.102...	740.1129.1274.1129.1394.301.1209.14...	21	315.343.1024.343.788...	Pria	Melamar Kerja	1093.1482.1602...
002	15/04/2019	1209.1496.921.1129.1510.1510.1129.12...	606.1129.1394.1260.1129.1157.301.97...	23	315.343.904.671.1024...	Pria	Melamar Kerja	1093.1482.1602...

#### 4.4 Form Dekripsi

Form dekripsi digunakan untuk mengembalikan data yang telah dienkripsi sebelumnya dan dapat dicetak menjadi sebuah lembar laporan.

No	Tgl_Tes	Nama	Alamat	Umur	No_Hp	Jenis_Kelamin	Tujuan	Keterangan
001	15/04/2019	1301.1496.1263.1260.1157.301.606.1027.1	740.1129.1274.1129.1394.301.1209.1482.12	21	315.343.1024.343.788...	Pria	Melamar Kerja	1093.1482.1602...
002	15/04/2019	1209.1496.921.1129.1510.1510.1129.1246...	606.1129.1394.1260.1129.1157.301.973.826...	23	315.343.904.671.1024...	Pria	Melamar Kerja	1093.1482.1602...
003	15/04/2019	962.1496.1263.1129.1394.1260.1157...	945.1496.1263.1496.1394.301.856.1079.301...	24	315.343.435.671.788.3...	Wanita	Melamar Kerja	1093.1482.1602...

#### 5. KESIMPULAN

Dari hasil pembahasan pada bab sebelumnya dan pengamatan yang telah dilakukan maka dapat diambil kesimpulan diantaranya sebagai berikut:

1. Dengan menerapkan metode *Merkle Hellman* ini mampu untuk memberikan pengamanan terhadap data *client test urine*, sehingga data tersebut memiliki tingkat keamanan yang tinggi.
2. Mengimplementasikan aplikasi pengamanan data *client test urine* dilakukan pemrograman dengan menerapkan Metode *Merkle Hellman*. Dilakukan menggunakan bahasa pemrograman *Visual Basic 2008*. Dengan terlebih dahulu masuk login menu utama, kemudian masuk ke form Proses Enkripsi lalu input data *client*, kemudian proses dengan enkripsi dilanjutkan dengan menyimpan ke dalam *database*. Selanjutnya untuk proses dekripsi, masuk ke form proses dekripsi dengan memilih no kode *client* yang telah tersimpan lalu data diproses menggunakan perhitungan metode *merkle hellman*.
3. Pembangunan aplikasi pengamanan dapat dilakukan dengan pengkodean menggunakan bahasa pemrograman berbasis *Deskstop Programming*.
4. Aplikasi yang dirancang dapat menjadi solusi pemecahan masalah dalam hal pengamanan data *client test urine* pada BNN Kabupaten Deli Serdang

#### DAFTAR PUSTAKA

- Ariyus, Dony. 2006. *Computer Security*. Yogyakarta: C.V Andi Offset
- Ariyus, Dony. 2006 *Kriptografi Keamanan Data dan Komunikasi*, Yogyakarta : Graha Ilmu
- Ariyus, Dony. 2009. *Keamanan Multimedia*. Yogyakarta: C.V Andi Offset
- Asriyanik. (2017). Studi Terhadap Advanced Encryption Standard ( Aes ) Dan Algoritma Knapsack Dalam Pengamanan Data. *Sains Dan Teknologi*, 7(1), 554–561.
- Fadlan, M., & Hadriansa, H. (2017). Rekayasa Aplikasi Kriptografi Dengan Penerapan Kombinasi Algoritma Knapsack Merkle Hellman Dan Affine Cipher. *Jurnal Teknologi Informasi Dan Ilmu Komputer*, 4(4), 286–274. <https://doi.org/10.25126/jtiik.201744468>
- Hendrayudi. 2011. *Dasar-Dasar Pemrograman Microsoft Visual Basic 2008*. Bandung: CV Yrama Widya.
- Kharisma, R. S., & Rachman, M. A. F. (2017). Pembuatan Aplikasi Notes Menggunakan Algoritma Kriptografi Polyalphabetic Substitution Cipher Kombinasi Kode Asii Dan Operasi Xor Berbasis Android. *Jurnal Teknologi Informasi*, 35, 1–7. <https://doi.org/10.1016/j.clnu.2014.08.012>
- Komputer, Wahana. 2010. *The Best Encryption Tools*. Jakarta: PT Elex Media Komputindo
- Mardalius. (2018). Implementasi Aplikasi Enkripsi dan Dekripsi Text Pada Visual Basic. Net Menggunakan Algoritma Merkle Hellman Knapsack, 9986(September), 249–252.
- Murdani. (2017). Perancangan Aplikasi Keamanan Data Teks Menggunakan Algoritma Merkle Hellman Knapsack. *Pelita Informatika*, 16(3), 302–305.
- Rosa, A S., & Shalahuddin, M. 2013. *Rekayasa Perangkat Lunak Terstruktur dan Berorientasi Objek*. Bandung: Informatika Bandung.
- Siregar, M. (2013). Analisa Dan Perancangan Aplikasi Pengamanan Data Teks Menggunakan Algoritma Merkle Hellman, V(3), 122–126.
- Sulianta, Feri. 2017 *Teknik Perancangan Arsitektur Sistem Informasi*, Yogyakarta: Penerbit Andi
- Sulindawati, & Fathoni, M. (2011). Pengantar Analisa Perancangan “ Sistem “. *Jurnal Saintikom*, 9(2), 1–19. <https://doi.org/10.1097/AOG.0b013e3181660c1b>
- Ukar, K., & Pratama, B., G. 2010. *Seri Penuntun Praktis Microsoft Access 2010*. Jakarta: PT Elex Media Komputindo
- Yasin, Verdi. 2012, *Rekayasa Perangkat Lunak Berorientasi Obyek*. Penerbit Mitra Wacana Media.
-