

Multi ROT-V13 Cipher, Sebuah Algoritma Kriptografi Klasik Multi Enkripsi Baru

Ryan Rheinadi / 13508005
Program Studi Teknik Informatika
Sekolah Teknik Elektro dan Informatika
Institut Teknologi Bandung, Jl. Ganesha 10 Bandung 40132, Indonesia
if18005@students.if.itb.ac.id
ryanrheinadi@students.itb.ac.id

Abstrak - Kata *cryptography* berasal dari bahasa Yunani: *krupto* (hidden atau secret) dan *graph* (writing). Artinya “secret writing”. Kriptografi adalah ilmu dan seni untuk menjaga kerahasiaan pesan dengan cara menyandikannya ke dalam bentuk yang tidak dapat dimengerti lagi maknanya. Kriptografi adalah ilmu dan seni untuk menjaga keamanan pesan (message) [Schneier, 1996].

Dalam perkembangan sejarah kriptografi klasik, yaitu kriptografi berbasis karakter, telah tercipta banyak algoritma-algoritma kriptografi yang memiliki keunikan masing-masing, baik cipher-cipher yang bersifat substitusi maupun transposisi. Beberapa diantaranya misalnya Caesar Cipher, Vigenère Cipher, Playfair Cipher, Affine Cipher, Hill Cipher, maupun Enigma Cipher.

Vigenère Cipher dan ROT-13 adalah algoritma-algoritma kriptografi klasik yang telah obsolete karena telah berhasil dipecahkan, bahkan dengan mudah menggunakan tabel frekuensi kemunculan huruf, bigram dan trigram dalam suatu bahasa sehingga sudah tidak aman lagi untuk digunakan. Oleh karena itu, saya mencoba membuat algoritma kriptografi klasik baru yang merupakan kombinasi dari kedua algoritma tersebut dengan memanfaatkan prinsip *multiple encryption* sehingga sulit untuk dipecahkan dan memiliki tingkat keamanan yang tinggi, namun mudah diterapkan.

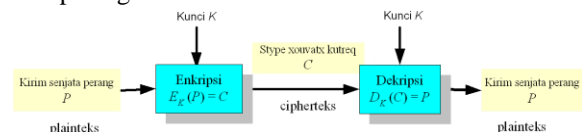
Kata Kunci : Algoritma Kriptografi Klasik, Vigenère Cipher, ROT13, Multi Enkripsi

I. PENDAHULUAN

Kata *cryptography* berasal dari bahasa Yunani: *krupto* (hidden atau secret) dan *graph* (writing), artinya “secret writing”. Definisi lama kriptografi adalah ilmu dan seni untuk menjaga kerahasiaan pesan dengan cara menyandikannya ke dalam bentuk yang tidak dapat dimengerti lagi maknanya. Dalam perkembangannya, kriptografi berkembang sedemikian rupa sehingga tidak lagi sebatas mengenkripsi pesan, tetapi juga memberikan aspek keamanan yang lain. Oleh karena itu, tercipta definisi baru kriptografi. Kriptografi adalah ilmu dan seni untuk menjaga keamanan pesan (message) [Schneier, 1996].

Sistem kriptografi tersusun atas algoritma kriptografi yang akan digunakan untuk penyandian pesan, plainteks

yang berperan sebagai teks yang akan disandikan, cipherteks sebagai teks yang telah disandikan, serta kunci yang merupakan parameter dalam proses *enciphering* dan *deciphering*. Penggunaan kunci membuat algoritma kriptografi tidak perlu rahasia atau bersifat publik. Keterkaitan antara plainteks, cipherteks dan kunci dapat dilihat pada gambar berikut ini.



Gambar 1. Gambaran Sistem Kriptografi

Algoritma kriptografi menurut masanya terbagi menjadi dua, yaitu algoritma kriptografi klasik dan algoritma kriptografi modern. Perbedaan mendasar dari kedua jenis algoritma kriptografi ini adalah algoritma kriptografi modern beroperasi dalam mode *bit*, sedangkan algoritma kriptografi klasik masih beroperasi dalam mode karakter. Sehingga jumlah karakter yang dapat digunakan dalam algoritma kriptografi klasik akan lebih sedikit dibandingkan dengan algoritma kriptografi modern.

Secara umum, algoritma kriptografi klasik terbagi atas dua jenis, yaitu algoritma transposisi dan substitusi. Terdapat dua perbedaan mendasar antara kedua jenis algoritma ini. Pada algoritma transposisi, enkripsi dilakukan dengan cara penukaran letak tempat huruf-huruf pada satu kata yang sama, misalnya “KRIPTOGRAFI” menjadi “PRTKIGOFRAI”. Pada algoritma substitusi, enkripsi dilakukan dengan cara mengganti masing-masing huruf pada kata dengan huruf lain sesuai algoritma tertentu. Contoh simpelnya adalah *caesar cipher*, dimana setiap huruf akan diubah dengan cara dilakukan substitusi dengan tiga huruf setelahnya, sehingga “A” menjadi “C”, “D” menjadi “F” dan sebagainya.

Pembuatan algoritma ini menggunakan algoritma ROT13, Vigenère cipher serta konsep multi enkripsi, sehingga penting untuk mengetahui terlebih dahulu konsep tentang hal-hal tersebut. ROT-13 Cipher adalah bentuk khusus dari Caesar Cipher, yaitu Caesar Cipher dengan $k=13$. Keunikan dari ROT-13 Cipher ini adalah baik untuk mengenkripsi maupun mendekripsi pesan,

cukup melakukan *Caesar Cipher* dengan $k=13$. *Vigenere Cipher* adalah modifikasi dari *Caesar Cipher*, yaitu *Caesar Cipher* dengan kunci yang berbeda-beda dalam setiap karakternya. Kunci yang berbeda diperoleh dari masukan user yang diterjemahkan menjadi angka per-alfabetnya. Dalam perkembangannya, terdapat banyak varian *Vigenere Cipher*. *Multiple Encryption* adalah metode mengenkripsi kembali pesan yang telah terenkripsi oleh satu algoritma, baik dengan algoritma yang sama maupun berbeda, baik hanya sekali maupun berulang-ulang.

II. KONSEP ALGORITMA MULTI ROT V-13

Setelah mengenali konsep-konsep kriptografi dasar yang digunakan dalam pembuatan algoritma ini, akan dilakukan pembahasan mengenai konsep algoritma multi rot V-13 ini. Perbedaan mendasar antara multi rot V-13 dengan algoritma kriptografi klasik lainnya terletak pada penggunaan multi enkripsi menggunakan dua algoritma klasik lain, yaitu ROT13 dan *Vigenère*. Penggunaan konsep multi enkripsi dengan multi algoritma ini akan mempersulit usaha-usaha kriptanalisis untuk memecahkan algoritma ini. Hal ini akan mengakibatkan untuk memperoleh informasi, perlu dilakukan usaha kriptanalisis yang tidak sebanding dengan nilai informasi yang didapat.

Secara umum, langkah-langkah enkripsi algoritma multi rot V-13 ini adalah sebagai berikut.

1. Tentukan kunci yang akan digunakan untuk mengenkripsi pesan. Kunci harus terdiri atas alfabet-alfabet A-Z atau angka 0-9, karena algoritma kriptografi masih berbasis karakter, bukan bit.
2. Lakukan proses enkripsi *Vigenère* standar pada plainteks berdasarkan kunci.. Proses enkripsi adalah sebagai berikut.
 - Berikan enumerasi masing-masing karakter pada plainteks sesuai dengan urutan alfabet, dengan enumerasi 0 dilakukan setelah enumerasi alfabet Z.
 - Lakukan pula enumerasi pada masing-masing karakter kunci dengan cara yang sama dengan enumerasi plainteks.
 - Apabila panjang kunci lebih sedikit daripada panjang plainteks, lakukan pengulangan kunci secara periodik hingga panjang kunci sama dengan panjang plainteks.
 - Apabila panjang kunci lebih panjang daripada panjang plainteks, cukup gunakan n karakter pertama dari kunci, dimana n adalah panjang plainteks.
 - Jumlahkan nilai enumerasi karakter plainteks dengan nilai enumerasi kunci yang bersesuaian.
 - Lakukan operasi modulo 26 pada hasil penjumlahan enumerasi sehingga

diperoleh hasil yang merepresentasikan enumerasi dari cipherteks.

- Terjemahkan enumerasi tersebut sehingga terdapat cipherteks yang dihasilkan.

Secara matematis, proses enkripsi dan dekripsi dapat ditulis sebagai berikut.

- Enkripsi

$$C_i = E_k(M_i) = (M_i + K_i) \bmod 26$$
- Dekripsi

$$M_i = D_k(C_i) = (C_i - K_i) \bmod 26$$

Dengan pendefinisian :

$M = M_0 \dots M_n$ adalah plain textnya,

$C = C_0 \dots C_n$ adalah ciphertextnya, dan

$K = K_0 \dots K_m$ adalah kunci yang digunakan

3. Lakukan proses enkripsi ROT13 pada cipherteks hasil enkripsi dengan *Vigenère* dan kunci. Proses enkripsi yang dilakukan adalah sebagai berikut.

- Lakukan enumerasi masing-masing karakter teks.
- Jumlahkan hasil enumerasi masing-masing karakter kunci dengan 13.
- Lakukan operasi modulo 26 pada hasil penjumlahan enumerasi karakter teks dengan 13.

4. Lakukan enkripsi *Vigenère* pada cipherteks saat ini dengan menggunakan kunci yang telah di ROT13.

5. Ulangi langkah dua hingga langkah empat selama tiga belas kali, sehingga jumlah ROT13 yang dilakukan pada kunci akan memiliki total sebanyak 13 kali

III. PEMBAHASAN ALGORITMA MULTI ROT V-13

Metode algoritma multi rot V-13 ini menggabungkan beberapa jenis metode algoritma kriptografi klasik terdahulu, dalam hal ini ROT13 dan *Vigenère*, serta prinsip multi enkripsi. Dalam satu kali siklus, akan dilakukan satu kali operasi ROT13 pada kunci dan teks, dua kali operasi *Vigenère* pada teks. Proses multi enkripsi dan penggunaan dua algoritma ini akan mempersulit proses penyerangan yang dilakukan oleh kriptanalisis. Berikut ini adalah beberapa kelebihan yang diharapkan dapat diperoleh dari algoritma multi rot V-13.

- Mudah diimplementasikan. Algoritma ini cukup mudah untuk diimplementasikan karena hanya menggunakan dua buah algoritma substitusi.
- Penyerangan menggunakan *known-plainteks attack* sulit untuk dilakukan. Sekalipun panjang kunci diketahui, tidak akan terbentuk pola huruf karena dilakukan tiga belas kali perulangan proses enkripsi. Proses multi enkripsi ini mengakibatkan sekalipun panjang kunci diketahui, hasil cipherteks akan tetap tidak berpola sehingga sulit dilakukan analisis. Tentu

saja untuk mengetahui panjang kunci itu cukup sulit karena tidak akan terbentuk pola huruf.

- Kata kunci dapat memiliki panjang yang sama dengan panjang teks. Keistimewaan dari hal ini adalah apabila kata kunci yang dimasukkan memiliki panjang yang sama dengan panjang teks, algoritma ini secara praktis akan menjadi sebuah *one-time pad*.
- Tidak dapat dipecahkan menggunakan metode analisis frekuensi. Hal ini disebabkan oleh penggunaan ROT13 pada kunci maupun teks mengakibatkan *Vigenère* yang dilakukan menjadi sangat tidak berpola. Terlebih baik ROT13 maupun *Vigenère* dilakukan dengan perulangan sebanyak 13 kali.

Tentunya setiap algoritma memiliki kelebihan dan kekurangan masing-masing. Hal ini berlaku pula pada algoritma kriptografi multi rot V-13 ini. Berikut ini beberapa kekurangan dari algoritma kriptografi multi rot V-13.

- Huruf “N” dan “A” pada kunci akan mengakibatkan algoritma multi rot V-13 tidak akan melakukan substitusi pada teks yang bersesuaian dengan letak huruf “N” dan “A” pada kunci.
- Angka 0-9 yang tidak dienkripsi akan mengakibatkan angka-angka terlihat dengan jelas pada cipherteks. Hal ini berakibat fatal pada teks-teks yang memiliki informasi dalam angka-angka yang penting.

IV. PROSES DAN IMPLEMENTASI

Pada bab ini akan dijelaskan contoh dari penerapan algoritma multi rot V-13 untuk mengenkripsi maupun mendekripsi suatu teks.

Misalkan plain teks adalah :

ku terbiasa tersenyum tenang.
walau, aaaa, hatiku menangis
kaulah cerita tertulis dengan pasti
selamanya dalam pikiranku

Kunci yang digunakan adalah “peterpan”. Berikut ini adalah langkah-langkah penenkripsian dan pendekripsian teks. Proses *vigenere* dan ROT13 dilakukan menggunakan aplikasi “*cryptohelper.jar*”

1. Perulangan Pertama

- *Vigenere* pertama
Cipherteks sementara

ZYMII QINHE MIIHE ANYFX VCAAV
ATPRJ ANPEA EKXKH BIGEE VIFZE
NPRWC RGMME KTRGJ PBWUT
NTPRI EJIIF TPTQR CYNSE EEDEI
XXVTR BJ

Kunci : peterpan

- ROT13
Cipherteks sementara

MLZVV DVAUR ZVVUR NALSK

IPNNI NGCEW NACRN RXX XU
OVTRR IVSMR ACEJP ETZZR
XGETW COJHG AGCEV RWVVS
GCGDE PLAFR RRQRV KKIGE OW

Kunci : CRGRECNA

- *Vigenere* kedua

OCFMZ FIAWI FMZWE NCCYB
MRANK EMTIY AAEIT IBMKU
QMZIV KISOI GTILC EVQFI BIRTY
TUALI NGEVB IAXIS ITMUI RYAH
XIUTI KMZMV SY

Kunci : CRGRECNA

2. Perulangan Kedua

- *Vigenere* pertama

QTLDD HVAYZ LDDYR NETES
QTNM VSKMA NAGZZ ZFOXU
SDFZZ MVSQZ MKMNP EXHLZ
FKETA KARP K AGMH ZEZVS
KKSLM TLAJZ DZYVV KOQSM WA

Kunci : CRGRECNA

- ROT13

DGYQQ UINLM YQQL E ARGRF
DGA AZ IFXZN ANTM M MSBK H
FQSMM ZIFDM ZXZAC R KUYM
SXRGN XNECX NTTZU MRMIF
XXFY Z GYNWM QMLII XBDFZ JN

Kunci : PETERPAN

- *Vigenere* kedua

SKRUH JIAAQ RUHAE NGKKJ
UVANO MYBQC AAIQF QJQKU
UULQD OISSQ SBQPC EZYRQ
JMRTC BGITM NGIDN QIBIS MBYCQ
VYALQ JQCXI KQHYD AC

Kunci : PETERPAN

3. Perulangan Ketiga

- *Vigenere* pertama

HOKYY YINPU KYYPE AVODN
LKAAD QRFHR ANXUY UAFKH
JYEUU DIFHU LFHEC ROCKU
ABRGR FZMKB NTXHG UZQIF
BFRGH KYNAU CUTMI XFLRH RR

Kunci : PETERPAN

- ROT13

UBXLL LVACH XLLCR NIBQA
YXNNQ DESUE NAKHL HNSXU
WLRHH QVSUH YSURP EBPXH
NOETE SMZXO AGKUT HMDVS
OSETU XLANH PHGZV KSYEU EE

Kunci : CRGRECNA

- *Vigenere* kedua

WSDCP NIAEY DCPEE NKSWR
CZANS UKJYG AAMYR YRUKU
YCXYL SISWY EJYTC EDGDY
RQRTG JSQBQ NGMLZ YQFIS
QJKKY ZYAPY VYKBI KUPKL IG

Kunci : CRGRECNA

4. Perulangan Keempat

- Vigenere pertama

YJTT PVAGP JTTGR NMJCI GBNUU
LQACI NAOPX PVWXU ATDPP
UVSYP KACVP EFXJP VSETI AYHFS
AGOCF PUHVS SAQBC BLARP
BPODV KWGQC MI

Kunci : CRGRECNA

- ROT13

LWWGG CINTC WGGTE AZWPV
TOAAH YDNPV ANBCK CIJKH
NGQCC HIFLC XNPIC RSKWC IFRGV
NLUSF NTBPS CHUIF FNDOP
OYNEC OCBQI XJTDP ZV

Kunci : PETERPAN

- Vigenere kedua

AAPKX RIAIG PKXIE NOAIZ
KDANW CWRGK AAQGD GZYKU
CKJGT WISAG QRGXC EHOPG
ZURTK REYJU NGQTL GYJIS
URWSG DYATG HGSFI KYXWT QK

Kunci : PETERPAN

5. Perulangan Kelima

- Vigenere pertama

PEIOO GINXK IOOXE ADEBD BSAAL
GPVXZ ANFKW KQNKH ROCKK
LIFPK JVXMC RWSIK QJRGZ VXCAJ
NTFXE KPYIF JVPWX SYNIK AKJUI
XNBPX HZ

Kunci : PETERPAN

- ROT13

CRVBB TVAKX VBBKR NQROQ
OFNNY TCIKM NASXJ XDAXU
EBPXX YVSCX WIKZP EJFVX
DWETM IKPNW AGSKR XCLVS
WICJK FLAVX NXWHV KAOCK UM

Kunci : CRGRECNA

- Vigenere kedua

EIBSF VIAMO BSFME NSIUH SHANA
KIZOO AAUOP OHCKU GSVOB
AISEO CZOBC ELWBO HYRTO
ZQGRY NGUBX OGNIS YZIAO
HYAXO TOAJI KCFIB YO

Kunci : CRGRECNA

6. Perulangan Keenam

- Vigenere pertama

GZHJJ XVAOF HJJOR NUZAY
WJNNC BOQSQ NAWFV FLEXU
IJBFF CVSGF IQSDP ENNHF LAETQ
QWXVA AGWSD FKPVS AQORS
JLAZF ZFELV KEWOS CQ

Kunci : CRGRECNA

- ROT13

TMUWW KINBS UWWBE AHMNL
JWAAP OBDFO ANJSI SYRKH
VWOSS PIFTS VDFQC RAAUS

YNRGD DJKIN NTJFQ SXCIF NDBEF
WYNMS MSRYI XRJBF PD

Kunci : PETERPAN

- Vigenere kedua

IQNAN ZIAQW NANQE NWQGP
ALANE SUHWS AAYWB WPGKU
KAHWJ EISIW OHWFC EPENW
PCRTS HCOZC NGYJJ WORIS
CHUIW LYABW FWINI KGNUJ GS

Kunci : PETERPAN

7. Perulangan Ketujuh

- Vigenere Pertama

XUGEE OINFA GEEFE ALUZZ
RAAAT WNLNH ANNAU AGVKH
ZEAAA TIFXA HLNUC REIGA
GRRGH LVSQR NTNNC AFGIF
RLNMN AYNQA YAZCI XVRNN XH

Kunci : PETERPAN

- ROT13

KHTRR BVASN TRRSR NYHMG
ENNGG JAYAU NAANH NTIXU
MRNNN GVSKN UYHPV ERVTN
TEETU YIFDE AGAAP NSTVS
EYAZA NLADN LNMPV KIEAA KU

Kunci : CRGRECNA

- Vigenere Kedua

MYZIV DIAUE ZIVUE NAYSX IPANI
AGPEW AACEN EXKKU OITER
IISME APEJC ETMZE XGRTW
POWHG NGCRV EWVIS GPGQE
PYAFE REQRI KKVGR OW

Kunci : CRGRECNA

8. Perulangan Kedelapan

- Vigenere Pertama

OPFZZ FVAWV FZZWR NCPYO
MRNNK RMGIY NAEVT VBMXU
QZZVV KVSOF GGILP EVDFV
BIETY GUNLI AGEIB VAXVS IGMHI
RLAHV XVUTV KMMMI SY

Kunci : CRGRECNA

- ROT13

BCSMM SINJI SMMJE APCLB ZEAAX
EZTVL ANRIG IOZKH DMMII XIFBI
TTVYC RIQSI OVRGL THAYV
NTRVO INKIF VTZUV EYNUI KIHGI
XZZZV FL

Kunci : PETERPAN

- Vigenere Kedua

QGLQD HIAYM LQDYE NEGEF
QTANM ISXMA AAGMZ MFOKU
SQFMZ MISQM MXMNC EXULM
FKRTA XAEPK NGGZH MEZIS
KXSYM TYAJM DMYVI KODSZ WA

Kunci : PETERPAN

9. Perulangan Kesembilan

- Vigenere Pertama

FKEUU WINNQ EUUNE ATKXJ
 HIAAB MLBDP ANVQS QWDKH
 HUYQQ BIFFQ FBDCC RMYEQ
 WZRGF BTIGZ NTVDA QVOIF
 ZBLCD IYNYQ WQPKI XDHLN NP

Kunci : PETERPAN

- ROT13

SXRHH JVAAD RHHAR NGXKW
 UVNNO ZYOQC NAIDF DJQXU
 UHLDD OVSSD SOQPP EZLRD
 JMETC OGVTM AGIQN DIBVS
 MOYPQ VLALD JDCXV KQUYQ AC

Kunci : CRGRECNA

- Vigenere Kedua

UOXYL LIACU XYLCE NIOQN
 YXANQ QEFUE AAKUL UNSKU
 WYRUH QISUU YFURC EBCXU
 NORTE FMMXO NGKHT UMDIS
 OFEGU XYANU PUGZI KSLEH EE

Kunci : CRGRECNA

10. Perulangan Kesepuluh

- Vigenere Pertama

WFDPP NVAEL DPPER NKFWE
 CZNNS HKWYG NAMLR LRUXU
 YPXML SVSWL EWYTP EDTDL
 RQETG WSDBQ AGMYZ LQFVS
 QWKXY ZLAPL VLKVB KUCKY IG

Kunci : CRGRECNA

- ROT13

JSQCC AINRY QCCRE AXSJR PMAAF
 UXJLT ANZYE YEHKH LCKYY FIFJY
 RJLGC RQGQY EDRGT JFQOD
 NTZLM YDSIF DJXKL MYNCY
 IYXOI XHPXL VT

Kunci : PETERPAN

- Vigenere Kedua

YWJGT PIAGC JGTGE NMWCV
 GBANU YQNCI AAOCX CVWKU
 AGDCP UISYC KNCVC EFKJC VSRTI
 NYUFS NGOPF CUHIS SNQOC
 BYARC BCODI KWTQP MI

Kunci : PETERPAN

11. Perulangan Kesebelas

- Vigenere Pertama

NACKK EINVG CKKVE ABAVZ
 XQAAJ CJRTX ANDGQ GMLKH
 PKWGG JIFNG DRTKC RUOCG
 MHRGX RRYWH NTDY GLWIF
 HRJST QYNGG UGFSI XLXJT DX

Kunci : PETERPAN

- ROT13

ANPXX RVAIT PXXIR NONIM
 KDNNW PWEKG NAQTD TZYXU
 CXJTT WVSAT QEGXP EHBPT
 ZUETK EELJU AGQGL TYJVS
 UEWFG DLATT HTSFV KYKWG QK

Kunci : CRGRECNA

- Vigenere Kedua

CEVOB TIAKK VOBKE NQEOD
 OFANY GCVKM AASKJ KDAKU
 EOPKX YISCK WVKZC EJSVK
 DWRTM VKCNW NGSXR KCLIS
 WVCWK FYAVK NKWHI KABCX UM

Kunci : CRGRECNA

Dari proses enkripsi di atas, diperoleh cipherteks

CEVOB TIAKK VOBKE NQEOD OFANY GCVKM
 AASKJ KDAKU EOPKX YISCK WVKZC EJSVK
 DWRTM VKCNW NGSXR KCLIS WVCWK FYAVK
 NKWHI KABCX UM

Bandingkan dengan plainteks semula, yaitu

ku terbiasa tersenyum tenang.
 walau, aaaa, hatiku menangis
 kaulah cerita tertulis dengan pasti
 selamanya dalam pikiranku

Kunci dari enkripsi adalah "PETERPAN". Pada kata "PETERPAN", terdapat huruf "A" dan "N" pada huruf ke-7 dan ke-8. Dapat dilihat pada huruf ke-7 dan ke-8 pada plain teks dan kelipatannya ("I" dan "A" pada "terbiasa") tidak terdapat antara perbedaan antara plainteks dan cipherteks. Huruf-huruf yang tidak bersesuaian dengan "A" dan "N" pada kunci dapat dilihat disubstitusikan tanpa pola.

Sedangkan dari hasil perhitungan frekuensi kemunculan huruf, bigram dan trigram diperoleh data seperti berikut.

- Frekuensi kemunculan huruf

- A = 7 = IIIIII
- B = 3 = III
- C = 8 = IIIIII
- D = 3 = III
- E = 5 = IIIII
- F = 2 = II
- G = 2 = II
- H = 1 = I
- I = 4 = IIII
- J = 2 = II
- K = 17 = IIIIIIIIIIIIIIIIIIIII
- L = 1 = I
- M = 3 = III
- N = 5 = IIIII
- O = 5 = IIIII
- P = 1 = I
- Q = 1 = I
- R = 2 = II
- S = 5 = IIIII
- T = 2 = II
- U = 2 = II
- V = 8 = IIIIIII
- W = 6 = IIIIII
- X = 3 = III
- Y = 3 = III
- Z = 1 = I

- Frekuensi bigram

- CE = 2 at positions 0,54
- EV = 1 at positions 1
- VO = 2 at positions 2,10
- OB = 2 at positions 3,11
- BT = 1 at positions 4
- TI = 1 at positions 5
- IA = 1 at positions 6
- AK = 2 at positions 7,37
- KK = 1 at positions 8
- KV = 1 at positions 9
- BK = 1 at positions 12
- KE = 1 at positions 13
- EN = 1 at positions 14
- NQ = 1 at positions 15
- QE = 1 at positions 16
- EO = 2 at positions 17,40
- OD = 1 at positions 18
- DO = 1 at positions 19
- OF = 1 at positions 20
- FA = 1 at positions 21
- AN = 1 at positions 22
- NY = 1 at positions 23
- YG = 1 at positions 24
- GC = 1 at positions 25
- CV = 1 at positions 26
- VK = 5 at positions 27,51,58,65,88
- KM = 1 at positions 28
- MA = 1 at positions 29
- AA = 1 at positions 30
- AS = 1 at positions 31
- SK = 1 at positions 32
- KJ = 1 at positions 33
- JK = 1 at positions 34
- KD = 2 at positions 35,59
- DA = 1 at positions 36
- KU = 1 at positions 38
- UE = 1 at positions 39
- OP = 1 at positions 41
- PK = 1 at positions 42
- KX = 1 at positions 43
- XY = 1 at positions 44
- YI = 1 at positions 45
- IS = 2 at positions 46,78
- SC = 1 at positions 47
- CK = 1 at positions 48
- KW = 2 at positions 49,91
- WV = 2 at positions 50,80
- KZ = 1 at positions 52
- ZC = 1 at positions 53
- EJ = 1 at positions 55
- JS = 1 at positions 56
- SV = 1 at positions 57
- DW = 1 at positions 60
- WR = 1 at positions 61
- RT = 1 at positions 62
- TM = 1 at positions 63
- MV = 1 at positions 64

- KC = 2 at positions 66,75
- CN = 1 at positions 67
- NW = 1 at positions 68
- WN = 1 at positions 69
- NG = 1 at positions 70
- GS = 1 at positions 71
- SX = 1 at positions 72
- XR = 1 at positions 73
- RK = 1 at positions 74
- CL = 1 at positions 76
- LI = 1 at positions 77
- SW = 1 at positions 79
- VC = 1 at positions 81
- CW = 1 at positions 82
- WK = 1 at positions 83
- KF = 1 at positions 84
- FY = 1 at positions 85
- YA = 1 at positions 86
- AV = 1 at positions 87
- KN = 1 at positions 89
- NK = 1 at positions 90
- WH = 1 at positions 92
- HI = 1 at positions 93
- IK = 1 at positions 94
- KA = 1 at positions 95
- AB = 1 at positions 96
- BC = 1 at positions 97
- CX = 1 at positions 98
- XU = 1 at positions 99
- UM = 1 at positions 100

- Frekuensi Trigram

- CEV = 1 at positions 0
- EVO = 1 at positions 1
- VOB = 2 at positions 2,10
- OBT = 1 at positions 3
- BTI = 1 at positions 4
- TIA = 1 at positions 5
- IAK = 1 at positions 6
- AKK = 1 at positions 7
- KKV = 1 at positions 8
- KVO = 1 at positions 9
- OBK = 1 at positions 11
- BKE = 1 at positions 12
- KEN = 1 at positions 13
- ENQ = 1 at positions 14
- NQE = 1 at positions 15
- QEO = 1 at positions 16
- EOD = 1 at positions 17
- ODO = 1 at positions 18
- DOF = 1 at positions 19
- OFA = 1 at positions 20
- FAN = 1 at positions 21
- ANY = 1 at positions 22
- NYG = 1 at positions 23
- YGC = 1 at positions 24
- GCV = 1 at positions 25
- CVK = 1 at positions 26

- VKM = 1 at positions 27
- KMA = 1 at positions 28
- MAA = 1 at positions 29
- AAS = 1 at positions 30
- ASK = 1 at positions 31
- SKJ = 1 at positions 32
- KJK = 1 at positions 33
- JKD = 1 at positions 34
- KDA = 1 at positions 35
- DAK = 1 at positions 36
- AKU = 1 at positions 37
- KUE = 1 at positions 38
- UEO = 1 at positions 39
- EOP = 1 at positions 40
- OPK = 1 at positions 41
- PKX = 1 at positions 42
- KXY = 1 at positions 43
- XYI = 1 at positions 44
- YIS = 1 at positions 45
- ISC = 1 at positions 46
- SCK = 1 at positions 47
- CKW = 1 at positions 48
- KWV = 1 at positions 49
- WVK = 1 at positions 50
- VKZ = 1 at positions 51
- KZC = 1 at positions 52
- ZCE = 1 at positions 53
- CEJ = 1 at positions 54
- EJS = 1 at positions 55
- JSV = 1 at positions 56
- SVK = 1 at positions 57
- VKD = 1 at positions 58
- KDW = 1 at positions 59
- DWR = 1 at positions 60
- WRT = 1 at positions 61
- RTM = 1 at positions 62
- TMV = 1 at positions 63
- MVK = 1 at positions 64
- VKC = 1 at positions 65
- KCN = 1 at positions 66
- CNW = 1 at positions 67
- NWN = 1 at positions 68
- WNG = 1 at positions 69
- NGS = 1 at positions 70
- GSX = 1 at positions 71
- SXR = 1 at positions 72
- XRK = 1 at positions 73
- RKC = 1 at positions 74
- KCL = 1 at positions 75
- CLI = 1 at positions 76
- LIS = 1 at positions 77
- ISW = 1 at positions 78
- SWV = 1 at positions 79
- WVC = 1 at positions 80
- VCW = 1 at positions 81
- CWK = 1 at positions 82
- WKF = 1 at positions 83

- KFY = 1 at positions 84
- FYA = 1 at positions 85
- YAV = 1 at positions 86
- AVK = 1 at positions 87
- VKN = 1 at positions 88
- KNK = 1 at positions 89
- NKW = 1 at positions 90
- KWH = 1 at positions 91
- WHI = 1 at positions 92
- HIK = 1 at positions 93
- IKA = 1 at positions 94
- KAB = 1 at positions 95
- ABC = 1 at positions 96
- BCX = 1 at positions 97
- CXU = 1 at positions 98
- XUM = 1 at positions 99

Pada tabel frekuensi kemunculan alfabet, dapat dilihat kemunculan huruf “K” pada cipherteks ada sebanyak 17 kali. Oleh karena panjang teks yang sedikit, dapat kita analisis kemunculan huruf “K” tersebut, mengikuti sebuah pola atau tidak.

Huruf K dapat kita lihat berkorespondensi dengan plainteks sebagai berikut.

```
kuter biasa terse nyumt enang walau aaaah atiku
CEVOB TIAKK VOBKE NQEOD OFANY GCVKM AASKJ KDAKU
PETER PANPE TERPA NPETE RPANP ETERP ANPET ERPAN
```

Gambar 2. Plainteks, Cipherteks dan Kunci

Ternyata dapat kita lihat huruf “K” pada cipherteks yang berkorespondensi dengan kunci “P” akan selalu berasal dari plainteks “S”. Demikian pula dengan cipherteks “V” yang apabila berkorespondensi dengan kunci “T” selalu berasal dari plainteks “T”. Dengan kata lain, masih terdapat pola-pola yang jelas dan dapat teramati.

Hal ini juga dapat dilihat dari trigram “VOB” yang berulang, yang merupakan cipherteks dari plainteks “TER”. Hal ini semakin menegaskan bahwa metode kasiski masih dapat digunakan untuk memecahkan algoritma ini.

V. SIMPULAN

Algoritma Multi ROT V-13 Cipher tidak memiliki tingkat keamanan yang mencukupi untuk menjadi solusi algoritma klasik yang dapat mengatasi metode kasiski sebagai metode pemecah algoritma substitusi.

Untuk memperoleh algoritma yang dapat mengatasi serangan terhadap algoritma substitusi, dibutuhkan kombinasi dengan algoritma transposisi. Penggabungan beberapa algoritma substitusi tidak akan mampu mengatasi serangan-serangan kriptanalisis yang secara spesifik mampu memecahkan algoritma substitusi.

Penggunaan multi enkripsi tidak akan menghasilkan hasil yang efektif apabila algoritma-algoritma yang digunakan adalah algoritma yang sejenis. Dalam kasus ini, kedua buah algoritma adalah algoritma substitusi.

Akan diperoleh hasil yang lebih baik apabila digunakan kombinasi antara algoritma ROT 13 dengan algoritma transposisi 13 karakter.

REFERENSI

- [1] <http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Kriptografi/2010-2011/Pengantar%20Kriptografi.ppt> Tanggal akses 19 Maret 2012
- [2] [http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Kriptografi/2010-2011/Algoritma%20Kriptografi%20Klasik_bag1%20\(baru\).ppt](http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Kriptografi/2010-2011/Algoritma%20Kriptografi%20Klasik_bag1%20(baru).ppt) Tanggal akses 19 Maret 2012
- [3] [http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Kriptografi/2010-2011/Algoritma%20Kriptografi%20Klasik_bag2%20\(baru\).ppt](http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Kriptografi/2010-2011/Algoritma%20Kriptografi%20Klasik_bag2%20(baru).ppt) Tanggal akses 19 Maret 2012
- [4] [http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Kriptografi/2010-2011/Algoritma%20Kriptografi%20Modern_bag1%20\(baru\).ppt](http://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Kriptografi/2010-2011/Algoritma%20Kriptografi%20Modern_bag1%20(baru).ppt) Tanggal akses 19 Maret 2012
- [5] Alfred J. Menezes, Paul C. van Oorschot and Scott A. Vanstone, "Handbook of Applied Cryptography", 1997, CRC Press

PERNYATAAN

Dengan ini saya menyatakan bahwa makalah yang saya tulis ini adalah tulisan saya sendiri, bukan saduran, atau terjemahan dari makalah orang lain, dan bukan plagiasi.

Bandung, 19 Maret 2012



Ryan Rheinadi / 13508005