

**GENERALISASI ALGORITMA KRIPTOGRAFI ELGAMAL  
ATAS GRUP PERGANDAAN MODULO POLINOMIAL *IRREDUCIBLE*  
DALAM PENGAMANAN PESAN RAHASIA**

**SKRIPSI**

**Untuk memenuhi sebagian persyaratan**

**Mencapai derajat Sarjana S-1**



**Diajukan oleh:**

**NajibMubarok**

**08610028**

**Kepada**

**PROGRAM STUDI MATEMATIKA  
FAKULTAS SAINS DAN TEKNOLOGI  
UIN SUNAN KALIJAGA  
YOGYAKARTA**

**2013**

## **SURAT PERSETUJUAN SKRIPSI/TUGAS AKHIR**

**Hal** : Persetujuan Skripsi

**Lamp** : -

Kepada

Yth. Dekan Fakultas Sains dan Teknologi

UIN Sunan Kalijaga Yogyakarta

di Yogyakarta

*Assalamu'alaikum wr. wb.*

Setelah membaca, meneliti, memberikan petunjuk dan mengoreksi serta mengadakan perbaikan seperlunya, maka kami selaku pembimbing berpendapat bahwa skripsi Saudara:

Nama : Najib Mubarak

NIM : 08610028

Judul Skripsi : Generalisasi Algoritma Kriptografi ElGamal atas Grup Pergandaan Modulo Polinomial *Irreducible* dalam Pengamanan Pesan Rahasia

**sudah** dapat diajukan kembali kepada Program Studi Matematika Fakultas Sains dan **Teknologi** UIN Sunan Kalijaga Yogyakarta sebagai salah satu syarat untuk memperoleh gelar Sarjana Strata Satu dalam bidang Matematika.

Dengan ini saya mengharap agar skripsi/tugas akhir Saudara tersebut di atas dapat segera dimunaqsyahkan. Atas perhatiannya saya ucapkan terima kasih.

*Wassalamu'alaikum wr. Wb*

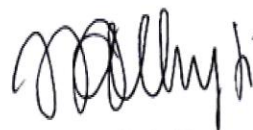
Yogyakarta, 01 Februari 2013

Pembimbing I



Muhammad Zaki Riyanto, S.Si., M.Sc.  
NIDN. 0513018402

Pembimbing II



Malahayati, S.Si., M.Sc.  
NIP. 19840412 201101 2 010



**PENGESAHAN SKRIPSI/TUGAS AKHIR**

Nomor : UIN.02/D.ST/PP.01.1/729/2013

Skripsi/Tugas Akhir dengan judul : Generalisasi Algoritma Kriptografi ElGamal atas Grup  
Pergandaan Modulo Polinomial *Irreducible* dalam  
Pengamanan Pesan Rahasia

Yang dipersiapkan dan disusun oleh :  
Nama : Najib Mubarak  
NIM : 08610028  
Telah dimunaqasyahkan pada : 21 Februari 2013  
Nilai Munaqasyah : A  
Dan dinyatakan telah diterima oleh Fakultas Sains dan Teknologi UIN Sunan Kalijaga

**TIM MUNAQASYAH :**

Ketua Sidang

M. Zaki Riyanto, M.Sc  
NIP. 0513018402

Penguji I

Dra. Khurul Wardati, M.Si.  
NIP.19660731 200003 2 001

Penguji II

Malahayati, M.Sc  
NIP.19840412 201101 2 010

Yogyakarta, 06 Maret 2013  
UIN Sunan Kalijaga  
Fakultas Sains dan Teknologi  
Dekan



Prof. Drs. H. Akh. Minhaji, M.A, Ph.D  
NIP. 19580919 198603 1 002

## SURAT PERNYATAAN KEASLIAN

Yang bertanda tangan di bawah ini :

Nama : Najib Mubarak

NIM : 08610028

Program Studi : Matematika

Fakultas : Sains dan Teknologi

Menyatakan dengan sesungguhnya bahwa skripsi ini merupakan hasil pekerjaan penulis sendiri dan sepanjang pengetahuan penulis tidak berisi materi yang dipublikasikan atau ditulis orang lain, dan atau telah digunakan sebagai persyaratan penyelesaian Tugas Akhir di Perguruan Tinggi lain, kecuali bagian tertentu yang penulis ambil sebagai bahan acuan. Apabila terbukti pernyataan ini tidak benar, sepenuhnya menjadi tanggung jawab penulis.

Yogyakarta, 01 Februari 2013

Yang menyatakan



Najib Mubarak

NIM. 08610028

## HALAMAN PERSEMBAHAN

*Alhamdulillahillobbi 'alamin..*

*Karya kecil ini penulis persembahkan kepada Bapak dan Ibu tercinta, yang menyayangi penulis sejak kecil, selalu memprioritaskan pendidikan, mendoakan penulis, serta memberikan dukungan atas segala yang penulis lakukan.*

*Juga kepada seluruh kerabat, kakak-kakak penulis, "adik" penulis, semua dosen, ustadz, dan teman-teman yang selalu memberikan dukungan kepada penulis.*

*Serta kepada almamater tercinta program studi Matematika fakultas Sains dan Teknologi UIN Sunan Kalijaga Yogyakarta.*

## HALAMAN MOTTO

*“Tak semua yang dihitung dapat diperhitungkan, dan tak semua yang diperhitungkan dapat dihitung.”*

*(Albert Einstein)*

*“Hidup bukan tentang apa yang bisa kita dapatkan, melainkan apa yang bisa kita berikan.”*

*(Najib Mubarak)*

## KATA PENGANTAR

*Assalamu'alaikum Wr. Wb.*

Segala puji bagi Allah SWT yang telah memberikan rahmat, taufik, dan hidayah-Nya, serta nafas kepada penulis sampai detik ini, sehingga penulis mampu menyelesaikan penulisan skripsi berjudul "*Generalisasi Algoritma Kriptografi ElGamal atas Grup Pergandaan Modulo Polinomial Irreducible*" dengan semaksimal mungkin. Sholawat dan salam semoga senantiasa terlimpahkan kepada Nabi Muhammad SAW yang telah membawa umat manusia menuju zaman yang terang benderang dengan kemajuan ilmu pengetahuan dan teknologi.

Penulis menyadari bahwa proses penulisan skripsi ini tidak terlepas dari dukungan, kerjasama dan bimbingan dari berbagai pihak. Oleh karena itu, iringan doa dan terimakasih penulis sampaikan dengan tulus kepada:

- 1) Prof. Drs. H. Akh. Minhaji., Ph.D selaku Dekan Fakultas Sains dan Teknologi Universitas Islam Negeri Sunan Kalijaga Yogyakarta.
- 2) Muchammad Abrori, S.Si., M.Kom. selaku ketua program studi Matematika.
- 3) M. Zaki Riyanto, S.Si., M.Sc. selaku pembimbing pertama, yang telah memberikan ilmu, arahan serta dukungan sehingga penulisan skripsi ini dapat terselesaikan.

- 4) Malahayati, S.Si., M.Sc. selaku pembimbing kedua, yang telah memberikan ilmu, arahan, serta dukungan dalam penulisan skripsi ini.
- 5) Ayah dan ibu tercinta yang selalu memberikan dukungan, doa dan kasih sayang, serta selalu memprioritaskan pendidikan penulis.
- 6) Semua guru, dosen dan ustadz atas arahan dan ilmu yang telah diberikan, serta bimbingan kepada penulis untuk menjadi manusia yang lebih baik.
- 7) Kakak-kakak penulis, yaitu Adib Aupal Marom, Achmad Nur Afnan, dan Luluk Ifadah yang selalu memberikan dukungan, serta kasih sayangnya kepada penulis.
- 8) Keluarga besar Bani Washito, Muhtarom, Muhtadi, Husain, Ainul, Muna, Putri, iqbal, Tata, Emil, dan semua kerabat dekat penulis yang tidak bisa disebut satu per satu.
- 9) Tidak lupa kepada “adik” spesial penulis, Nabeela Fanny Aditya yang selalu memberikan motivasi untuk menjadi lebih baik dan memberikan dorongan semangat tiada henti.
- 10) Teman-teman Matematika 2008, Santosa, Bayu, Ranto, Imron, Tatar, Adib, Ibul, Aris, Okta, Ial, Bowo, Riyanto, Nana, Ria, Reni, Aesa, Naifi, Zeni, Tuti, Ifti, Septa, serta teman-teman yang tidak bisa penulis sebutkan satu per satu, yang senantiasa menjadi teman belajar, serta menjadi keluarga penulis di kampus.
- 11) Teman teman PP Wahid Hasyim yang telah menjadi keluarga penulis di Yogyakarta.



- 12) Rekan-rekan PSPB (Pusat Studi dan Pengembangan Bahasa) dan WhEs Club (Wahid Hasyim *English Speaking Club*) yang telah menjadi rekan kerja dan teman belajar bahasa asing.
- 13) Teman-teman Ma'had Aly semester III Pondok Pesantren Wahid Hasyim yang telah menjadi teman belajar dan mengkaji ilmu agama.

*Wassalaamu'alaikum Wr. Wb.*

Yogyakarta, 27 Januari 2013

Penulis

## DAFTAR ISI

HALAMAN JUDUL .....	i
SURAT PERSETUJUAN SKRIPSI .....	ii
HALAMAN PENGESAHAN .....	iii
PERNYATAAN KEASLIAN.....	iv
HALAMAN PERSEMBAHAN .....	v
HALAMAN MOTTO .....	vi
KATA PENGANTAR .....	vii
DAFTAR ISI. ....	x
DAFTAR GAMBAR .....	xiv
DAFTAR TABEL .....	xv
DAFTAR LAMPIRAN .....	xvi
ARTI LAMBANG .....	xvii
ABSTRAK ....	xix

### BAB I : PENDAHULUAN

1.1 Latar Belakang Masalah.....	1
1.2 Batasan Masalah.....	3
1.3 Rumusan Masalah .....	3
1.4 Tujuan Penelitian .....	4
1.5 Manfaat Penelitian .....	5
1.6 Tinjauan Pustaka .....	5

1.7	Sistematika Penelitian .....	7
1.8	Metodologi Penelitian .....	8

## BAB II : LANDASAN TEORI

2.1	Kriptografi .....	10
2.1.1	Definisi kriptografi.....	10
2.1.2	Algoritma kriptografi .....	12
2.1.3	Sejarah kriptografi.....	12
2.1.4	Sistem kriptografi.....	13
2.1.4.1	Sistem kriptografi kunci simetris .....	14
2.1.4.2	Sistem kriptografi kunci asimetris .....	17
2.2	Dasar Struktur Aljabar .....	18
2.2.1	Grup .....	19
2.2.2	Grup Siklik.....	20
2.2.3	Ring.....	21
2.2.4	Daerah Integral.....	23
2.2.5	Lapangan .....	26
2.3	Polinomial .....	29
2.3.1	Ring Polinomial .....	30
2.3.2	Polinomial atas Lapangan .....	32
2.3.3	Pembagian Polinomial .....	34
2.3.4	Pembagi Persekutuan Terbesar .....	40
2.3.5	Operasi Modulo Polinomial .....	44
2.3.6	Himpunan Sisa Pembagian Modulo Polinomial .....	45

2.4	Lapangan Berhingga .....	55
2.5	Grup Pergandaan Modulo Polinomial <i>Irreducible</i> .....	59
2.6	Order Elemen-elemen Grup .....	60
2.7	Euler Phi Function .....	61
2.8	Struktur Grup Pergandaan Modulo Polinomial <i>Irreducible</i> .....	66

### BAB III : MASALAH LOGARITMA DISKRIT DAN GENERALISASI ALGORITMA KRIPTOGRAFI ELGAMAL

3.1	Masalah Logaritma Diskrit .....	68
3.2	Algoritma Kriptografi ElGamal .....	71
3.3	Generalisasi Algoritma Kriptografi ElGaijal .....	71
3.3.1	Pembangkitan Kunci .....	72
3.3.2	Enkripsi .....	79
3.3.2	Dekripsi .....	85

### BAB IV : IMPLEMENTASI DAN UJI COBA

4.1	Pengenalan Program .....	91
4.1.1	Pengenalan <i>Software</i> .....	91
4.1.2	Struktur Program .....	93
4.2	Uji Coba Program .....	96
4.2.1	Uji Coba Pembangkitan Kunci .....	96
4.2.2	Uji Coba Enkripsi .....	100
4.2.3	Uji Coba Dekripsi .....	102

## BAB V : PENUTUP

5.1 Kesimpulan .....	104
5.2 Saran.....	105
DAFTAR PUSTAKA .....	107
LAMPIRAN 1 : .....	108
LAMPIRAN 2 : .....	130
LAMPIRAN 3 : .....	132

## DAFTAR GAMBAR

Gambar 2.1. Skema sistem kriptografi simetris .....	16
Gambar 2.2. Skema sistem kriptografi asimetris .....	17
Gambar 4.1. Tampilan awal MATLAB .....	92
Gambar 4.2. Tampilan program utama algoritma kriptografi ElGamal.....	95
Gambar 4.3. Tampilan menu pembangkitan kunci .....	96
Gambar 4.4. Tampilan submenu polinomial <i>irreducible</i> .....	97
Gambar 4.5. Salah satu <i>irreducible</i> polinomial berderajat 11 .....	98
Gambar 4.6. Tampilan submenu tes elemen primitif.....	99
Gambar 4.7. Tampilan submenu buat kunci .....	100
Gambar 4.8. Blok-blok cipherteks pada menu enkripsi.....	101
Gambar 4.9. Dekripsi cipherteks menjadi pesan semula .....	102

## DAFTAR TABEL

Tabel 2.1. Nilai $2^i$ untuk $i=\{1,2,3,4,5,6,7,8,9,10\}$ .....	21
Tabel 2.2. Invers elemen-elemen tak nol di $\mathbb{Z}_7$ .....	27
Tabel 2.3. Beberapa nilai <i>Euler phi function</i> .....	62
Tabel 3.1. Daftar polinomial <i>irreducible</i> berderajat kurang dari 98 .....	73
Tabel 3.2. Order elemen-elemen di $\mathbb{F}_{2^4}^*$ .....	75
Tabel 3.3. Konversi blok-blok plainteks menjadi kode ASCII bilangan biner ...	80
Tabel 3.4. Blok-blok cipherteks $(\gamma_i, \delta_i)$ .....	82
Tabel 3.5. Dekripsi dari blok-blok cipherteks menjadi blok-blok plainteks semula .....	88
Tabel 3.6. Konversi dari kode ASCII bilangan biner menjadi karakter semula .....	89

## DAFTAR LAMPIRAN

Lampiran 1 : Kode <i>M-file</i> .....	108
Lampiran 2 : Kode ASCII.....	130
Lampiran 3 : Curriculum Vitae .....	132



## ARTI LAMBANG

$(G, +)$	: grup $G$ atas operasi penjumlahan “+”.
$b = -a$	: $b$ adalah invers penjumlahan dari $a$ .
$b = a^{-1}$ .	: $b$ adalah invers perkalian dari $a$ .
$\mathbb{Z}$	: himpunan bilangan bulat.
$\mathbb{Q}$	: himpunan bilangan rasional.
$ G $	: banyaknya anggota himpunan $G$ .
$\mathbb{Z}_p$	: himpunan bilangan bulat modulo prima.
$\mathbb{Z}_p^*$	: grup pergandaan modulo prima.
$\gcd(m, p)$	: pembagi persekutuan terbesar dari $m$ dan $p$ .
$a \pmod{n}$	: sisa pembagian dari $a$ oleh $p$ .
$\sum_{i=0}^n a_i x^i$	: polinomial dengan bentuk $a_n x^n + \dots + a_2 x^2 + a_1 x + a_0$ .
$\deg g(x)$	: derajat polinomial $g(x)$ .
$F[x]$	: himpunan polinomial atas lapangan $F$ .
$x \leftarrow a$	: nilai $a$ dimasukkan ke $x$ .
$f(x)   g(x)$	: $f(x)$ membagi $g(x)$ .
$g(x) \operatorname{div} h(x)$ .	: hasil pembagian ( <i>quotient</i> ) dari $g(x)$ oleh $h(x)$ .
$g(x) \operatorname{mod} h(x)$	: sisa pembagian ( <i>remainder</i> ) dari $g(x)$ oleh $h(x)$ .
$\gcd[a(x), b(x)]$	: pembagi persekutuan terbesar polinomial $a(x)$ dan $b(x)$ .

- $F[x]/(f(x))$  : himpunan sisa pembagian polinomial-polinomial atas lapangan  $F$  oleh polinomial  $f(x)$  di  $F[x]$ .
- $\mathbb{Z}_p[x]/(f(x))$  : himpunan sisa pembagian polinomial-polinomial di  $\mathbb{Z}_p[x]$  oleh polinomial  $f(x)$  di  $\mathbb{Z}_p[x]$ .
- $\mathbb{F}_q^*$  : grup unit atas lapangan Lapangan berhingga  $\mathbb{F}_q$ .
- $\mathbb{F}_{p^m}$  : lapangan berhingga dengan order  $p^m$  yang dibentuk dari himpunan  $\mathbb{Z}_p[x]/(f(x))$ .
- $\mathbb{F}_{p^m}^*$  : grup pergandaan atas operasi modulo polinomial *irreducible* dengan order  $p^m - 1$ ,  $\mathbb{F}_{p^m}^* = \mathbb{Z}_p[x]/(f(x))^*$ .
- $\varphi(n)$  : banyaknya bilangan bulat positif yang relatif prima dengan  $n$ .
- $GF(2^m)$  : *Galois field* dengan order  $2^m$ .
- $\mathbb{F}_{2^m}^*$  : grup pergandaan yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua atas operasi modulo polinomial *irreducible*  $f(x) \in \mathbb{Z}_2[x]$  dengan derajat  $m$ .
- ${}^{\alpha} \log \beta$  : logaritma diskrit dari  $\beta$  dengan basis  $\alpha$ .
- $(f(x), \alpha, \beta)$  : kunci publik algoritma kriptografi elgamal atas grup pergandaan  $\mathbb{F}_{2^m}^*$ .
- $X_i$  : blok-blok plainteks  $X_1, X_2, X_3 \dots, X_n$  dengan  $n$  adalah panjang pesan.
- $(\gamma_i, \delta_i)$  : Blok-blok cipherteks.

## ABSTRAK

### GENERALISASI ALGORITMA KRIPTOGRAFI ELGAMAL ATAS GRUP PERGANDAAN MODULO POLINOMIAL *IRREDUCIBLE* DALAM PENGAMANAN PESAN RAHASIA

Algoritma Kriptografi ElGamal merupakan salah satu algoritma kunci publik yang dikenalkan pertama kali oleh ilmuan Mesir bernama Taher ElGamal pada tahun 1985 M. Tingkat keamanan algoritma ini didasarkan atas masalah logaritma diskrit (*discrete logarithm problem*) terhadap suatu grup siklik tertentu. Grup siklik yang digunakan harus dipilih dengan hati-hati agar memenuhi dua syarat yaitu efisiensi (*efficiency*) dan keamanan (*security*), sehingga grup siklik mudah diaplikasikan dan masalah logaritma diskrit sulit dihitung.

Pengamanan pesan rahasia menggunakan algoritma kriptografi ElGamal terdiri dari tiga proses. Pertama adalah pembangkitan kunci (*key generation*), yaitu membuat kunci publik (*public key*) dan kunci rahasia (*private key*). Kedua adalah enkripsi yang merupakan pemetaan (*mapping*) dari pesan asli (*plaintext*) menjadi kode yang tidak bisa dibaca (*ciphertext*). Proses kedua ini dilakukan dengan menggunakan kunci publik. Proses ketiga adalah dekripsi yang merupakan proses merubah *ciphertext* menjadi pesan asli dengan menggunakan kunci rahasia.

Algoritma kriptografi ElGamal secara khas (*classical*) bekerja atas grup pergandaan bilangan bulat modulo prima  $\mathbb{Z}_p^*$ . Namun sebenarnya, algoritma ini dapat digeneralisasi untuk bekerja pada sebarang grup siklik berhingga. Hal ini dikarenakan masalah logaritma diskrit yang dapat digeneralisasi pada sebarang grup siklik berhingga. Grup siklik yang dipilih dalam pengamanan pesan rahasia pada skripsi ini adalah grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang dinotasikan dengan  $\mathbb{F}_{2^m}^*$  yang merupakan grup siklik berhingga yang dibentuk dari lapangan berhingga  $\mathbb{F}_{2^m}$  dengan karakteristik dua. Grup pergandaan ini mendapatkan perhatian khusus dalam kriptografi, sebab operasi aritmatika dalam grup pergandaan ini dapat dilakukan secara efisien baik dalam *hardware* maupun *software*.

**Kata kunci :** kriptografi, ElGamal, pesan rahasia, polinomial *irreducible*, kunci publik, lapangan berhingga, masalah logaritma diskrit.

# BAB I

## PENDAHULUAN

### 1.1.Latar Belakang

Masalah keamanan dan kerahasiaan merupakan salah satu aspek yang sangat penting dari suatu data atau informasi. Perkembangan teknologi informasi dalam bidang komunikasi elektronik yang sangat pesat memberikan kemudahan kepada manusia untuk saling berkomunikasi dengan mengirim dan menerima suatu data melalui jalur komunikasi elektronik, baik data biasa maupun data yang bersifat rahasia. Di sisi lain, jalur komunikasi elektronik seperti jaringan internet dan telepon merupakan jalur yang tidak aman (*insecure channel*), sehingga kemudahan ini juga dapat dimanfaatkan oleh pihak-pihak yang tidak berwenang (*unauthorized*) untuk menyadap data tersebut. Penyadapan data ini akan berdampak sangat berbahaya jika data yang disadap merupakan data rahasia, misalnya data-data rahasia kemiliteran, perbankan, pemerintahan ataupun data-data rahasia lainnya. Di sinilah peran kriptografi sebagai sebuah studi matematika yang berhubungan dengan aspek-aspek keamanan data atau informasi untuk menawarkan sebuah solusi dalam pengamanan data rahasia yang dikirim pada suatu jalur yang tidak aman seperti jaringan internet ataupun telepon (Menezes, Orschot and Vanstone, 1996: 4).

Berdasarkan kunci yang digunakan, algoritma kriptografi dapat dibedakan menjadi dua, yaitu kriptografi kunci simetri (*simmetric-key cryptography*) dan

kriptografi kunci asimetri (*asymmetric-key cryptography*) yang sering disebut dengan algoritma kunci publik (*public key cryptography*) (Buchmann, 2000 :71).

Contoh dari kriptografi kunci simetri adalah AES (*Advance Encryption Standard*) dan DES (*Data Encryption Standard*), sedangkan contoh dari kriptografi kunci publik adalah algoritma kriptografi RSA, Mc-Alice, dan ElGamal. Dalam skripsi ini akan dibahas tentang salah satu dari algoritma kunci publik yaitu Algoritma Kriptografi ElGamal.

Keamanan dari Algoritma Kriptografi ElGamal terletak pada sulitnya permasalahan mencari nilai logaritma diskrit (*intractability of Discrete Logarithm Problem*) atas suatu grup siklik (Menezes, Orschot and Vanstone, 1996: 294). Pada tahun 2007, M. Zaki Riyanto menulis sebuah skripsi yang berjudul “Pengamanan Pesan Rahasia Menggunakan Algoritma Kriptografi Elgamal atas Grup Pergandaan  $\mathbb{Z}_p^*$ ”, skripsi ini mengkaji mengenai Algoritma Kriptografi ElGamal (*Classical ElGamal Algorithm*) atas grup pergandaan bilangan prima  $\mathbb{Z}_p^*$ . Algoritma kriptografi Elgamal secara khas (*typical*) bekerja atas grup pergandaan bilangan bulat modulo prima  $\mathbb{Z}_p^*$ , namun sebenarnya, algoritma ini dapat digeneralisasi untuk bekerja pada sebarang grup siklik berhingga (Menezes, Orschot and Vanstone, 1996).

Skripsi ini akan membahas mengenai generalisasi dari algoritma kriptografi ElGamal (*Generalized ElGamal Algorithm*) yang bekerja atas grup pergandaan modulo polinomial *irreducible*, grup ini dinotasikan dengan  $\mathbb{F}_{2^m}^*$  yang merupakan grup siklik berhingga yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua. Grup pergandaan ini mendapatkan perhatian khusus dalam

kriptografi, salah satu sebabnya adalah operasi aritmatik dalam grup pergandaan ini yang bisa dilakukan secara efisien baik dalam *hardware* maupun *software* (Menezes, Orschot and Vanstone, 1996: 154).

## 1.2. Batasan Masalah

Pembahasan dalam skripsi ini hanya akan difokuskan pada konsep matematis yang melandasi algoritma kriptografi ElGamal, proses penyandian pesan atas grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua, dan implementasinya dengan menggunakan program komputer sederhana untuk memudahkan proses perhitungan.

## 1.3. Rumusan Masalah

Berdasarkan latar belakang masalah yang telah dipaparkan, maka dirumuskan permasalahan-permasalahan sebagai berikut :

- 1) Bagaimana konsep-konsep matematis yang melandasi algoritma kriptografi ElGamal atas grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua?
- 2) Bagaimana proses pengamanan pesan rahasia menggunakan Algoritma kriptografi ElGamal atas grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua?

- 3) Bagaimana implementasi algoritma kriptografi ElGamal atas grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua menggunakan program komputer MATLAB versi 7.1?

#### **1.4. Tujuan Penelitian**

Berdasarkan rumusan masalah yang telah disebutkan, tujuan dari penulisan skripsi ini adalah sebagai berikut :

- 1) Mengkaji konsep matematis yang melandasi algoritma kriptografi ElGamal atas grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua.
- 2) Mengkaji proses pengamanan pesan rahasia dengan algoritma kriptografi ElGamal atas grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua.
- 3) Mengimplementasikan algoritma kriptografi ElGamal grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua dalam sebuah program MATLAB 7.1 yang ditujukan untuk mempermudah perhitungan.

### 1.5. Manfaat Penelitian

Hasil dari penulisan skripsi ini diharapkan dapat memberikan manfaat-manfaat sebagai berikut :

- 1) Memberikan kontribusi dalam kajian aljabar dan kriptografi tentang landasan matematis yang melandasi algoritma kriptografi ElGamal.
- 2) Memberikan kontribusi dalam kajian kriptografi mengenai salah satu algoritma kriptografi kunci publik yaitu algoritma kriptografi ElGamal
- 3) Memberikan kontribusi dalam kajian kriptografi tentang algoritma kriptografi ElGamal yang digeneralisasi pada grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua.
- 4) Sebagai dasar untuk penelitian selanjutnya dalam dunia aljabar dan kriptografi.

### 1.6. Tinjauan Pustaka

Tinjauan pustaka dari skripsi ini adalah skripsi yang ditulis oleh M. Zaki Riyanto pada tahun 2007 yang berjudul “Pengamanan Pesan Rahasia Menggunakan Algoritma Kriptografi Elgamal atas grup pergandaan  $\mathbb{Z}_p^*$ ”. Dalam skripsi tersebut, dijelaskan mengenai algoritma kriptografi ElGamal klasik (*Classical ElGamal Algorithm*) yang meliputi konsep matematis yang melandasi algoritma kriptografi ElGamal atas grup pergandaan bilangan bulat  $\mathbb{Z}_p^*$ , proses



penyandian, dan juga implementasi dengan menggunakan program komputer sederhana dengan bahasa Pascal.

Selain itu, digunakan juga beberapa buku sebagai referensi utama diantaranya *Handbook Of Applied Cryptography*, karangan A. Menezes, P. van Oorschot and S. Vanstone yang diterbitkan pada tahun 1996, di dalam buku ini dijelaskan bahwa algoritma kriptografi ElGamal dapat digeneralisasi pada sebarang grup siklik berhingga, selain itu juga dijelaskan beberapa definisi dan teorema tentang dasar struktur aljabar yang melendasi beberapa algoritma kriptografi. Buku-buku lain yang digunakan sebagai referensi antara lain *Introduction to Cryptography* karangan Johannes A. Buchman tahun 2000, *Understanding Cryptography* karangan Christof Paar dan Jan Pelzl tahun 2009, *Cryptography and Network Security Principles and Practices* karangan William Stallings tahun 2003 dan juga buku-buku lain yang diperlukan, baik buku tentang aljabar maupun kriptografi. Selain referensi dari beberapa buku, digunakan juga referensi-referensi lain yang bersumber dari internet, artikel bebas, dan jurnal.

Skripsi ini akan membahas mengenai generalisasi dari algoritma kriptografi ElGamal (*Generalized ElGamal Algorithm*) yang akan menjelaskan bahwa algoritma kriptografi ElGamal dapat digeneralisasi untuk bekerja pada sebarang grup siklik berhingga. Grup yang digunakan dalam skripsi ini adalah grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang dinotasikan dengan  $\mathbb{F}_{2^m}^*$ . Grup ini merupakan grup pergandaan yang dibentuk dari lapangan berhingga  $\mathbb{F}_{2^m}$  dengan karakteristik dua yang merupakan lapangan perluasan (*Extension Field*) dari lapangan bilangan bulat modulo dua  $\mathbb{Z}_2$  (Menezes, Orschot and Vanstone,

1996: 297). Selain itu, dalam skripsi ini akan ditambahkan sebuah program komputer sederhana dengan menggunakan MATLAB versi 7.1 untuk memudahkan proses perhitungan dalam penyandian pesan.

### **1.7. Sistematika Penulisan**

Penulisan skripsi ini terbagi menjadi lima bab yang disusun secara sistematis dengan rincian masing-masing bab sebagai berikut : Bab I berisi tentang pendahuluan yang meliputi latar belakang masalah, batasan masalah, rumusan masalah, tujuan penelitian, manfaat penelitian, tinjauan pustaka, sistematika penulisan dan metode penelitian. Bab II menguraikan tentang teori-teori tentang kriptografi secara umum serta menguraikan tentang teori-teori matematis yang mendasari terbentuknya grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua. Teori matematis ini meliputi beberapa struktur aljabar dan juga beberapa hal yang berhubungan dengan polinomial. Bab III membahas masalah logaritma diskrit (*Discrete Logarithm Problem*) yang merupakan sebuah konsep yang menjadi tumpuan dari keamanan algoritma kriptografi ElGamal. Selain itu dibahas pula proses penyandian dengan menggunakan algoritma kriptografi ElGamal atas grup pergandaan modulo polinomial *irreducible*. Bab IV Memberikan gambaran proses penyandian dengan menggunakan program komputer MATLAB versi 7.1. Proses penyandian dilakukan dengan melakukan operasi aritmatika polinomial dengan menggunakan parameter bilangan yang cukup besar, sehingga akan sangat

menyusahkan jika dilakukan penghitungan secara manual. Bab V menyampaikan kesimpulan umum yang merupakan jawaban dari rumusan masalah yang terdapat di Bab I dan juga saran dari penulis tentang penelitian yang dilakukan.

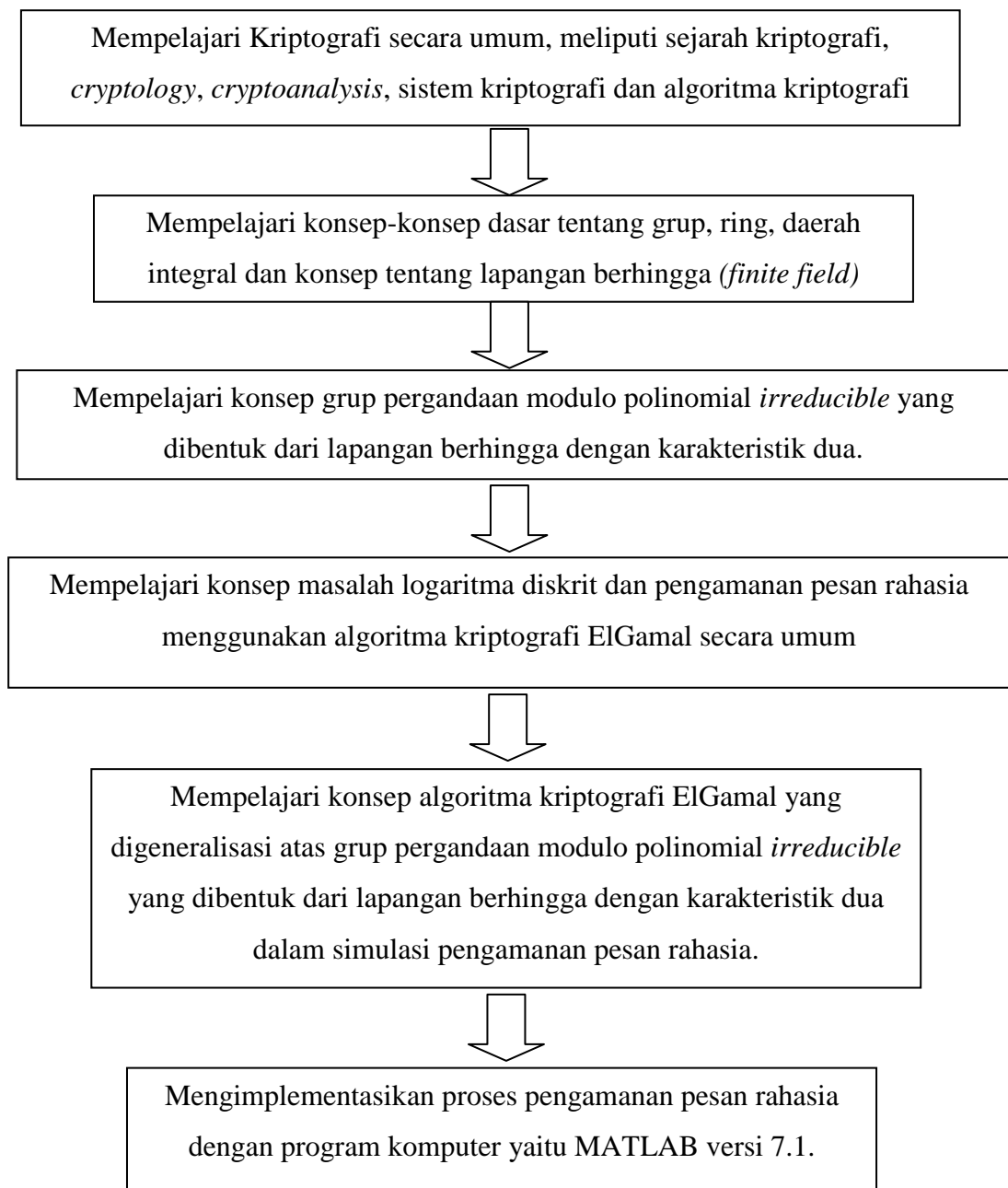
### **1.8. Metode Penelitian**

Metode yang digunakan dalam penulisan skripsi ini adalah studi literatur. Penelitian ini dilakukan dengan cara membahas dan menjabarkan materi-materi yang sudah ada dalam literatur dalam bentuk buku-buku, dokumen-dokumen atau jurnal-jurnal untuk kemudian dipilih topik bahasan yang sesuai dengan masalah yang diangkat.

Langkah awal yang dilakukan dalam penelitian ini adalah mengkaji beberapa hal yang berhubungan dengan kriptografi. Kemudian mengkaji konsep-konsep dasar tentang grup, ring, daerah integral, dan lapangan beserta sifat-sifatnya yang dinyatakan dalam beberapa definisi dan teorema. Konsep-konsep ini nantinya digunakan sebagai dasar dalam memahami grup pergandaan modulo polinomial *irreducible* yang merupakan grup yang dibentuk dari lapangan berhingga (*finite field*) dengan karakteristik dua. Setelah itu, membuktikan bahwa grup pergandaan tersebut siklik.

Selanjutnya, dipelajari tentang aspek-aspek yang berhubungan dengan kriptografi, masalah logaritma diskrit, dan pengamanan pesan rahasia dengan algoritma kriptografi ElGamal yang digeneralisasi atas grup pergandaan modulo

polinomial *irreducible*. Grup ini dinotasikan dengan  $\mathbb{F}_{2^m}^*$  yang dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua. Setelah itu, konsep algoritma kriptografi ElGamal yang sudah dibahas diimplementasikan dalam sebuah program komputer yaitu MATLAB versi 7.1. Alur penelitian secara utuh diberikan dalam bagan alir penelitian berikut ini :



## BAB V

### PENUTUP

#### 5.1. Kesimpulan

Algoritma kriptografi ElGamal dapat digeneralisasi untuk bekerja atas sebarang grup siklik berhingga, salah satunya adalah grup pergandaan atas operasi pergandaan modulo polinomial *irreducible*  $f(x)$  berderajat  $m$  yang dinotasikan dengan  $\mathbb{F}_{2^m}^*$  atau  $\mathbb{Z}_p[x]/(f(x))^*$ . Grup ini dibentuk dari lapangan berhingga dengan karakteristik dua yang dinotasikan dengan  $\mathbb{F}_{2^m}$ . Konsep matematis yang meliputi beberapa aspek yang berhubungan dengan struktur aljabar, polinomial, dan order elemen dapat digunakan untuk membuktikan bahwa grup  $\mathbb{F}_{2^m}^*$  merupakan grup siklik. Diberikan sebuah polinomial *irreducible*  $f(x)$  berderajat  $m$ , maka grup pergandaan  $\mathbb{F}_{2^m}^*$  adalah grup siklik dan mempunyai sebanyak  $\varphi(2^m - 1)$  pembangun. Dengan demikian, grup pergandaan  $\mathbb{F}_{2^m}^*$  dapat digunakan untuk pengamanan pesan rahasia dengan menggunakan algoritma kriptografi ElGamal.

Keamanan algoritma kriptografi ElGamal atas grup pergandaan  $\mathbb{F}_{2^m}^*$  bertumpu pada masalah logaritma diskrit yang tergeneralisasi. Algoritma ini terdiri tiga proses yaitu pembangkitan kunci, enkripsi, dan dekripsi. Pembangkitan kunci dilakukan dengan menentukan suatu polinomial *irreducible*  $f(x)$  berderajat  $m$ , menentukan nilai  $\alpha$  yang merupakan pembangun grup  $\mathbb{F}_{2^m}^*$ , dan

memilih kunci rahasia  $a \in \{0, 1, \dots, 2^m - 2\}$ . Setelah itu, dihitung nilai  $\beta \equiv \alpha^a \pmod{f(x)}$  sehingga dihasilkan kunci publik  $(f(x), \alpha, \beta)$  dan kunci rahasia  $a$ . Enkripsi adalah pemetaan plainteks  $X$  menjadi cipherteks  $(\gamma, \delta)$  dengan menghitung  $\gamma = \alpha^k \pmod{f(x)}$  dan  $\delta = \beta^k \cdot X \pmod{f(x)}$  untuk  $k \in \{0, 1, \dots, 2^m - 2\}$ . Dekripsi adalah pemetaan cipherteks  $(\gamma, \delta)$  menjadi plainteks  $X$  dengan menghitung  $X = \delta \cdot \gamma^{2^m - 1 - a} \pmod{f(x)}$ .

Implementasi pengamanan pesan rahasia atas grup pergandaan  $\mathbb{F}_{2^m}^*$  dengan menggunakan program MATLAB versi 7.1. dibuat dengan menggunakan perulangan (*looping*) dalam penyandian pesan. Hal ini membuat program yang telah dibuat akan berjalan lambat jika menggunakan parameter bilangan yang besar. Fungsi-fungsi *built-in* yang ada pada MATLAB versi 7.1. memudahkan proses pembuatan program dan menjadikan program yang dibuat menjadi lebih ringkas. Program yang telah dibuat dalam penelitian ini adalah program utama yang terdiri dari 11 *m-file* yang masing masing *m-file* terhubung satu sama lain.

## 5.2. Saran

Setelah menyelesaikan penelitian ini, saran-saran yang dapat disampaikan adalah sebagai berikut :

- 1) Pembahasan landasan matematis dalam penelitian ini seperti, lapangan perluasan (*extension field*), lapangan berhingga (*finite field*), dan

*irreducible* polinomial diharapkan dapat menjadi dasar penelitian selanjutnya dalam penelitian kajian aljabar.

- 2) Penelitian ini hanya membahas pengamanan pesan rahasia dengan menggunakan algoritma kriptografi ElGamal atas grup pergandaan  $\mathbb{F}_{2^m}^*$ . Oleh karena itu, perlu diteliti lagi penerapannya pada grup pergandaan lain.
- 3) Penelitian ini menggunakan plainteks berupa pesan teks, sehingga perlu dilakukan penelitian lebih lanjut dengan menggunakan plainteks lain seperti *file* gambar, suara, ataupun video.
- 4) Perlu dilakukan penelitian lebih lanjut tentang implementasi program komputer dengan bahasa pemrograman lain yang mampu melakukan penyandian pesan dengan parameter bilangan yang lebih besar.

## DAFTAR PUSTAKA

- Buchmann, Johannes A., 2000, *Introduction to Cryptography*, Springer-Verlag Inc., USA.
- Fraleigh, John B., 2000, *A First Course in Abstract Algebra*, Sixth Edition, Addison-Wesley Publishing Company, Inc., USA
- Irving, Ronald S, 2000, *Integers, Polynomials, and Rings*, Springer-Verlag Inc. USA.
- Lidl, Rudolf. Niederreiter, Harald., 1986, *Introduction to Finite Fields and Their Application*, Cambridge University Press, USA.
- Menezes, Oorschot, and Vanstone, 1996, *Handbook of Applied Cryptography*, CRC Press, Inc. USA.
- Paar, Christof. Pelzl, Jan, 2009, *Understanding Cryptography*, Springer-Verlag Inc. USA.
- Schneier, Bruce, 1996, *Applied Cryptography, Second Edition: Protocol, Algorithms and Source Code in C*, John Wiley and Sons, Inc.
- Stallings, William, 2003, *Cryptography and Network Security Principles and Practices*, Pearson Education, Inc. New Jersey.
- Wikipedia, 2006, *Elgamal Encryption*,  
[http://en.wikipedia.org/wiki/Elgamal Encryption](http://en.wikipedia.org/wiki/Elgamal_Encryption), 12 Januari 2013, 12:18.
- Wikipedia, 2006, *Matlab*,  
<http://en.wikipedia.org/wiki/Matlab>, 12 Januari 2013, 12:23.



## Lampiran 1 : Kode M-file

### Source Code elgamal.m

```
clc
h1=('
h2=('#####');
h3='#';
h4='#           Algoritma Kriptografi ElGamal           #';
h5='#           Atas Grup Pergandaan F2^m*           #';
h6='#           oleh : Najib Mubarok Matematika 2008 UIN SuKa           #';
h7='#           #';
h8=('#####');

header=strvcat(h1,h2,h3,h4,h5,h6,h7,h8);
menu=strvcat('1. Pembangkitaan Kunci','2. Enkripsi','3. Dekripsi');
disp(header)
disp(' ')
disp(' <<<Algoritma ElGamal>>>')
disp(' ')
disp(menu)
pilihan=input('Masukkan Pilihan = ');
    switch pilihan
        case 1
            pembangkitankunci
        case 2
            encipher
        case 3
            decipher
        otherwise
            disp('masukan hanya 1,2 atau 3')

    end
```

### Source Code pembangkitankunci.m

```
clc

disp(header)
disp(' ')
disp(' <<<Pembangkitan Kunci>>> ')
disp(' ')
menu1=('1. Polinomial Irreducible');
menu2=('2. Test elemen primitif');
menu3=('3. Buat Kunci');
menu=strvcat(menu1,menu2,menu3);
disp(menu)
tttt=input('Masukkan pilihan = ');
switch tttt
    case 1
        clc
        disp(header)
        disp(' ')
        disp(' <<<Polinomial Irreducible>>> ')
        disp(' ')

        m=input('masukkan derajat irreducible polinomial = ');
        disp(strvcat('1. tampilkan satu','2. tampilkan semua'))
```

```

        ttttt=input('Masukkan pilihan (1/2)= ');
        switch ttttt
            case 1
                primpoly(m)
            ttt=input('tekan 1 untuk melanjutkan atau sebarang angka untuk
keluar');
                switch ttt
                    case 1
                        elgamal
                    otherwise
                        clc
                        end
                case 2
                    primpoly(m, 'all')
            ttt=input('tekan 1 untuk melanjutkan atau sebarang angka untuk
keluar');
                switch ttt
                    case 1
                        elgamal
                    otherwise
                        clc
                        end
                otherwise
                    disp('masukkan harus 1 atau 2')
            end
        case 2
            primitifcek
        case 3

clc
        disp(header)
        disp(' ')
        disp(' <<<Buat Kunci>>> ')
        disp(' ')
        otherwise
            disp('masukan hanya 1,2 atau 3')
    end

    inkunci3=input('masukkan irreducible polinomial f(x) berderajat m = ');
    deg=length(inkunci3)-1;
    inkunci4=input('Masukkan elemen pembangun = ');
    inkunci2=input(['Pilih kunci rahasia dari 0 - ' num2str((2^deg)-2) (' =
')]);

    bentukbiner=inkunci3;

    converttodecimal;

    fx=dec2bin(bentukdesimal);

    bentukbiner=inkunci4;

    converttodecimal;

    desinkunci4=bentukdesimal;

    in1=desinkunci4;
    in2=desinkunci4;
    power=inkunci2;
    pfx=inkunci3;

    perpangkatan;

```

```

disp(' ')
disp(' <<<Kunci publiknya adalah>>>')
disp(' ')
disp(['f(x) = ' (fx)])
gen=dec2bin(desinkunci4,deg);
disp(['Alpha = ' (gen)])
disp(['betha = ' (betha)])
disp(' ')
disp(' <<<kunci rahasianya adalah>>>')
aaaa=num2str(inkunci2);
disp(['nilai a yang dipilih = ' (aaaa)])
disp(' ')
ttt=input('tekan 1 untuk melanjutkan atau sebarang angka untuk keluar');
switch ttt
    case 1
        elgamal
    otherwise
        clc
end

```

### *Source Code* encipher.m

```

clc

disp(header)
disp(' ')
disp(' <<<Enkripsi>>>')
disp(' ')
disp('Inputkan semua kunci publik')
alfa=input('Masukkan generator = ');
beta=input('Masukkan beta = ');
irre=input('Masukkan irreducible polinomial derajat m = ');
derajat=length(irre)-1;
pesen=input('Masukkan pesan rahasia (maksimal 25 karakter = ');
lengthpesen=length(pesen);
disp(['Masukkan ' num2str(lengthpesen) ' bilangan acak k dari 0 - '
num2str((2^derajat)-2)])

for ooo=1:lengthpesen
    switch ooo
        case 1
            me1=double(pesen(1,1));
            k1=input('k1 = ');
        case 2
            me2=double(pesen(1,2));
            k2=input('k2 = ');
        case 3
            me3=double(pesen(1,3));
            k3=input('k3 = ');
        case 4
            me4=double(pesen(1,4));
            k4=input('k4 = ');
        case 5
            me5=double(pesen(1,5));
            k5=input('k5 = ');
        case 6
            me6=double(pesen(1,6));
            k6=input('k6 = ');
        case 7
            me7=double(pesen(1,7));
            k7=input('k7 = ');
        case 8

```

```

        me8=double(pesen(1,8));
        k8=input('k8 = ');
    case 9
        me9=double(pesen(1,9));
        k9=input('k9 = ');
    case 10
        me10=double(pesen(1,10));
        k10=input('k10 = ');
    case 11
        me11=double(pesen(1,11));
        k11=input('k11 = ');
    case 12
        me12=double(pesen(1,12));
        k12=input('k12 = ');
    case 13
        me13=double(pesen(1,13));
        k13=input('k13 = ');
    case 14
        me14=double(pesen(1,14));
        k14=input('k14 = ');
    case 15
        me15=double(pesen(1,15));
        k15=input('k15 = ');
    case 16
        me16=double(pesen(1,16));
        k16=input('k16 = ');
    case 17
        me17=double(pesen(1,17));
        k17=input('k17 = ');
    case 18
        me18=double(pesen(1,18));
        k18=input('k18 = ');
    case 19
        me19=double(pesen(1,19));
        k19=input('k19 = ');
    case 20
        me20=double(pesen(1,20));
        k20=input('k20 = ');
    case 21
        me21=double(pesen(1,21));
        k21=input('k21 = ');
    case 22
        me22=double(pesen(1,22));
        k22=input('k22 = ');
    case 23
        me23=double(pesen(1,23));
        k23=input('k23 = ');
    case 24
        me24=double(pesen(1,24));
        k24=input('k24 = ');
    case 25
        me25=double(pesen(1,25));
        k25=input('k25 = ');
    end
end

for z =1:(length(pesen))
    switch z
    case 1
        plainteks=me1;
        random=k1;
        subencipher

```

```

gama1=keluaranA;
delta1=keluaranB;
disp(['plainteks = char1,ASCII1 = ' (pesen(1,1)) ', '
dec2bin(me1,8) ])
disp(['cipherteks = gama1,delta1 = ' (gama1) ', ' (delta1)])
case 2
plainteks=me2;
random=k2;
subencipher
gama2=keluaranA;
delta2=keluaranB ;
disp(['plainteks = char2,ASCII2 = ' (pesen(1,2)) ', '
dec2bin(me2,8) ])
disp(['cipherteks = gama2,delta2 = ' (gama2) ', ' (delta2)])
case 3
plainteks=me3;
random=k3;
subencipher
gama3=keluaranA;
delta3=keluaranB;
disp(['plainteks = char3,ASCII3 = ' (pesen(1,3)) ', '
dec2bin(me3,8) ])
disp(['cipherteks = gama3,delta3 = ' (gama3) ', ' (delta3)])
case 4
plainteks=me4;
random=k4;
subencipher
gama4=keluaranA;
delta4=keluaranB;
disp(['plainteks = char4,ASCII4 = ' (pesen(1,4)) ', '
dec2bin(me4,8) ])
disp(['cipherteks = gama4,delta4 = ' (gama4) ', ' (delta4)])
case 5
plainteks=me5;
random=k5;
subencipher
gama5=keluaranA;
delta5=keluaranB;
disp(['plainteks = char5,ASCII5 = ' (pesen(1,5)) ', '
dec2bin(me5,8) ])
disp(['cipherteks = gama5,delta5 = ' (gama5) ', ' (delta5)])
case 6
plainteks=me6;
random=k6;
subencipher
gama6=keluaranA;
delta6=keluaranB;
disp(['plainteks = char6,ASCII6 = ' (pesen(1,6)) ', '
dec2bin(me6,8) ])
disp(['cipherteks = gama6,delta6 = ' (gama6) ', ' (delta6)])
case 7
plainteks=me7;
random=k7;
subencipher
gama7=keluaranA;
delta7=keluaranB;
disp(['plainteks = char7,ASCII7 = ' (pesen(1,7)) ', '
dec2bin(me7,8) ])
disp(['cipherteks = gama7,delta7 = ' (gama7) ', ' (delta7)])
case 8
plainteks=me8;
random=k8;
subencipher

```

```

gama8=keluaranA;
delta8=keluaranB;
disp(['plainteks = char8,ASCII8 = ' (pesen(1,8)) ',')
dec2bin(me8,8) ])
disp(['cipherteks = gama8,delta8 = ' (gama8) ', ' (delta8)])
case 9
plainteks=me9;
random=k9;
subencipher
gama9=keluaranA;
delta9=keluaranB;
disp(['plainteks = char9,ASCII9 = ' (pesen(1,9)) ',')
dec2bin(me9,8) ])
disp(['cipherteks = gama9,delta9 = ' (gama9) ', ' (delta9)])
case 10
plainteks=me10;
random=k10;
subencipher
gama10=keluaranA;
delta10=keluaranB;
disp(['plainteks = char10,ASCII10 = ' (pesen(1,10)) ',')
dec2bin(me10,8) ])
disp(['cipherteks = gama10,delta10 = ' (gama10) ', ' (delta10)])
case 11
plainteks=me11;
random=k11;
subencipher
gama11=keluaranA;
delta11=keluaranB;
disp(['plainteks = char11,ASCII11 = ' (pesen(1,11)) ',')
dec2bin(me11,8) ])
disp(['cipherteks = gama11,delta11 = ' (gama11) ', ' (delta11)])
case 12
plainteks=me12;
random=k12;
subencipher
gama12=keluaranA;
delta12=keluaranB;
disp(['plainteks = char12,ASCII12 = ' (pesen(1,12)) ',')
dec2bin(me12,8) ])
disp(['cipherteks = gama12,delta12 = ' (gama12) ', ' (delta12)])
case 13
plainteks=me13;
random=k13;
subencipher
gama13=keluaranA;
delta13=keluaranB;
disp(['plainteks = char13,ASCII13 = ' (pesen(1,13)) ',')
dec2bin(me13,8) ])
disp(['cipherteks = gama13,delta13 = ' (gama13) ', ' (delta13)])
case 14
plainteks=me14;
random=k14;
subencipher
gama14=keluaranA;
delta14=keluaranB;
disp(['plainteks = char14,ASCII14 = ' (pesen(1,14)) ',')
dec2bin(me14,8) ])
disp(['cipherteks = gama14,delta14 = ' (gama14) ', ' (delta14)])
case 15
plainteks=me15;
random=k15;
subencipher

```

```

gama15=keluaranA;
delta15=keluaranB;
disp(['plainteks = char15,ASCII15 = ' (pesen(1,15)) ',')
dec2bin(me15,8) ])
disp(['cipherteks = gama15,delta15 = ' (gama15) ', ' (delta15)])
case 16
plainteks=me16;
random=k16;
subencipher
gama16=keluaranA;
delta16=keluaranB;
disp(['plainteks = char16,ASCII16 = ' (pesen(1,16)) ',')
dec2bin(me16,8) ])
disp(['cipherteks = gama16,delta16 = ' (gama16) ', ' (delta16)])
case 17
plainteks=me17;
random=k17;
subencipher
gama17=keluaranA;
delta17=keluaranB;
disp(['plainteks = char17,ASCII17 = ' (pesen(1,17)) ',')
dec2bin(me17,8) ])
disp(['cipherteks = gama17,delta17 = ' (gama17) ', ' (delta17)])
case 18
plainteks=me18;
random=k18;
subencipher
gama18=keluaranA;
delta18=keluaranB;
disp(['plainteks = char18,ASCII18 = ' (pesen(1,18)) ',')
dec2bin(me18,8) ])
disp(['cipherteks = gama18,delta18 = ' (gama18) ', ' (delta18)])
case 19
plainteks=me19;
random=k19;
subencipher
gama19=keluaranA;
delta19=keluaranB;
disp(['plainteks = char19,ASCII19 = ' (pesen(1,19)) ',')
dec2bin(me19,8) ])
disp(['cipherteks = gama19,delta19 = ' (gama19) ', ' (delta19)])
case 20
plainteks=me20;
random=k20;
subencipher
gama20=keluaranA;
delta20=keluaranB;
disp(['plainteks = char20,ASCII20 = ' (pesen(1,20)) ',')
dec2bin(me20,8) ])
disp(['cipherteks = gama20,delta20 = ' (gama20) ', ' (delta20)])
case 21
plainteks=me21;
random=k21;
subencipher
gama21=keluaranA;
delta21=keluaranB;
disp(['plainteks = char21,ASCII21 = ' (pesen(1,21)) ',')
dec2bin(me21,8) ])
disp(['cipherteks = gama11,delta11 = ' (gama21) ', ' (delta21)])
case 22
plainteks=me22;
random=k22;
subencipher

```

```

        gama22=keluaranA;
        delta22=keluaranB;
        disp(['plainteks = char22,ASCII22 = ' (pesen(1,22)) ','
dec2bin(me22,8) ])
        disp(['cipherteks = gama22,delta22 = ' (gama22) ',' (delta22)])
        case 23
            plainteks=me23;
            random=k23;
            subencipher
            gama23=keluaranA;
            delta23=keluaranB;
            disp(['plainteks = char23,ASCII23 = ' (pesen(1,23)) ','
dec2bin(me23,8) ])
            disp(['cipherteks = gama23,delta23 = ' (gama23) ',' (delta23)])
            case 24
                plainteks=me24;
                random=k24;
                subencipher
                gama24=keluaranA;
                delta24=keluaranB;
                disp(['plainteks = char24,ASCII24 = ' (pesen(1,24)) ','
dec2bin(me24,8) ])
                disp(['cipherteks = gama24,delta24 = ' (gama24) ',' (delta24)])
                case 25
                    plainteks=me25;
                    random=k25;
                    subencipher
                    gama25=keluaranA;
                    delta25=keluaranB;
                    disp(['plainteks = char25,ASCII25 = ' (pesen(1,25)) ','
dec2bin(me25,8) ])
                    disp(['cipherteks = gama25,delta25 = ' (gama25) ',' (delta25)])

            end
        end
    ttt=input('Tekan 1 untuk melanjutkan atau sebarang angka untuk keluar');
    switch ttt
        case 1
            elgamal
        otherwise
            clc
    end
end

```

### *Source Code* decipher.m

```

clc

disp(header)
disp(' ')
disp(' <<<Dekripsi>>>')
disp(' ')

private=input('masukkan kunci rahasia = ');
disp(' ')
disp('tekan 1 untuk menggunakan cipherteks dari proses enkripsi
sebelumnya')
disp('atau sebarang angka untuk memasukkan cipherteks baru')
bbb=input(' ');
switch bbb
    case 1
        zv=lengthpesen;
        disp(['digunakan ' num2str(lengthpesen) ' chiperteks dari proses
sebelumnya'])

```



```

deg=derajat;
pfx=irre;

otherwise

irreduce=input('Masukkan irreducible polinomial derajat m = ');
deg=length(irreduce)-1;
pfx=irreduce;
lengthcipher=input('masukkan jumlah cipherteks = ');
zv=lengthcipher;
disp(['masukkan ' num2str(lengthcipher) ' cipherteks (dalam bentuk
string)'])
for qqq=1:lengthcipher
    switch qqq
        case 1
            gama1=input('masukkan gama1 = ');
            delta1=input('masukkan delta1 = ');
        case 2
            gama2=input('masukkan gama2 = ');
            delta2=input('masukkan delta2 = ');
        case 3
            gama3=input('masukkan gama3 = ');
            delta3=input('masukkan delta3 = ');
        case 4
            gama4=input('masukkan gama4 = ');
            delta4=input('masukkan delta4 = ');
        case 5
            gama5=input('masukkan gama5 = ');
            delta5=input('masukkan delta5 = ');
        case 6
            gama6=input('masukkan gama6 = ');
            delta6=input('masukkan delta6 = ');
        case 7
            gama7=input('masukkan gama7 = ');
            delta7=input('masukkan delta7 = ');
        case 8
            gama8=input('masukkan gama8 = ');
            delta8=input('masukkan delta8 = ');
        case 9
            gama9=input('masukkan gama9 = ');
            delta9=input('masukkan delta9 = ');
        case 10
            gama10=input('masukkan gama10 = ');
            delta10=input('masukkan delta10 = ');
        case 11
            gama11=input('masukkan gama11 = ');
            delta11=input('masukkan delta11 = ');
        case 12
            gama12=input('masukkan gama12 = ');
            delta12=input('masukkan delta12 = ');
        case 13
            gama13=input('masukkan gama13 = ');
            delta13=input('masukkan delta13 = ');
        case 14
            gama14=input('masukkan gama14 = ');
            delta14=input('masukkan delta14 = ');
        case 15
            gama15=input('masukkan gama15 = ');
            delta15=input('masukkan delta15 = ');
        case 16
            gama16=input('masukkan gama16 = ');
            delta16=input('masukkan delta16 = ');
        case 17

```

```

        gama17=input('masukkan gama17 = ');
        delta17=input('masukkan delta17 = ');
    case 18
        gama18=input('masukkan gama18 = ');
        delta18=input('masukkan delta18 = ');
    case 19
        gama19=input('masukkan gama19 = ');
        delta19=input('masukkan delta19 = ');
    case 20
        gama20=input('masukkan gama20 = ');
        delta20=input('masukkan delta20 = ');
    case 21
        gama21=input('masukkan gama21 = ');
        delta21=input('masukkan delta21 = ');
    case 22
        gama22=input('masukkan gama22 = ');
        delta22=input('masukkan delta22 = ');
    case 23
        gama23=input('masukkan gama23 = ');
        delta23=input('masukkan delta23 = ');
    case 24
        gama24=input('masukkan gama24 = ');
        delta24=input('masukkan delta24 = ');
    case 25
        gama25=input('masukkan gama25 = ');
        delta25=input('masukkan delta25 = ');
    end
end
end

que=input('Tekan 1 untuk mulai dekripsi atau sebarang angka untuk
kembali');
switch que
    case 1
        for zvv=1:zv
            switch zvv
                case 1
                    inputA=gama1;
                    inputB=delta1;
                    disp(['cipherteks = gama1,delta1 = ' ' ' '
(gama1) ') (' (delta1)])
                    subdecipher;
                    gamapangkata1=outp;
                    origin1=output;
                    disp(['pesan semula = ' (origin1)])
                case 2
                    inputA=gama2;
                    inputB=delta2;
                    disp(['cipherteks = gama2,delta2 = ' ' ' '
(gama2) ', ' (delta2)])
                    subdecipher;
                    gamapangkata2=outp;
                    origin2=output;
                    disp(['pesan semula = ' (origin2)])
                case 3
                    inputA=gama3;
                    inputB=delta3;
                    disp(['cipherteks = gama3,delta3 = ' ' ' '
(gama3) ', ' (delta3)])
                    subdecipher;
                    gamapangkata3=outp;
                    origin3=output;
                    disp(['pesan semula = ' (origin3)])
            end
        end
    end
end

```

```

        case 4
            inputA=gama4;
            inputB=delta4;
            disp(['cipherteks = gama4,delta4      = ' ' ' '])
(gama4) ', ' (delta4)]
            subdecipher;
            gamapangkata4=outp;
            origin4=output;
            disp(['pesan semula                    = ' (origin4)])
        case 5
            inputA=gama5;
            inputB=delta5;
            disp(['cipherteks = gama5,delta5      = ' ' ' '])
(gama5) ', ' (delta5)]
            subdecipher;
            gamapangkata5=outp;
            origin5=output;
            disp(['pesan semula                    = ' (origin5)])
        case 6
            inputA=gama6;
            inputB=delta6;
            disp(['cipherteks = gama6,delta6      = ' ' ' '])
(gama6) ', ' (delta6)]
            subdecipher;
            gamapangkata6=outp;
            origin6=output;
            disp(['pesan semula                    = ' (origin6)])
        case 7
            inputA=gama7;
            inputB=delta7;
            disp(['cipherteks = gama7,delta7      = ' ' ' '])
(gama7) ', ' (delta7)]
            subdecipher;
            gamapangkata7=outp;
            origin7=output;
            disp(['pesan semula                    = ' (origin7)])
        case 8
            inputA=gama8;
            inputB=delta8;
            disp(['cipherteks = gama8,delta8      = ' ' ' '])
(gama8) ', ' (delta8)]
            subdecipher;
            gamapangkata8=outp;
            origin8=output;
            disp(['pesan semula                    = ' (origin8)])
        case 9
            inputA=gama9;
            inputB=delta9;
            disp(['cipherteks = gama9,delta9      = ' ' ' '])
(gama9) ', ' (delta9)]
            subdecipher;
            gamapangkata9=outp;
            origin9=output;
            disp(['pesan semula                    = ' (origin9)])
        case 10
            inputA=gama10;
            inputB=delta10;
            disp(['cipherteks = gama10,delta10    = ' ' ' '])
(gama10) ', ' (delta10)]
            subdecipher;
            gamapangkata10=outp;
            origin10=output;
            disp(['pesan semula                    = ' (origin10)])

```

```

        case 11
            inputA=gama11;
            inputB=delta11;
            disp(['cipherteks = gama11,delta11 = ' ' ' '])
(gama11) ', ' (delta11)]
            subdecipher;
            gamapangkata11=outp;
            origin11=output;
            disp(['pesan semula = ' (origin11)])
        case 12
            inputA=gama12;
            inputB=delta12;
            disp(['cipherteks = gama12,delta12 = ' ' ' '])
(gama12) ', ' (delta12)]
            subdecipher;
            gamapangkata12=outp;
            origin12=output;
            disp(['pesan semula = ' (origin12)])
        case 13
            inputA=gama13;
            inputB=delta13;
            disp(['cipherteks = gama13,delta13 = ' ' ' '])
(gama13) ', ' (delta13)]
            subdecipher;
            gamapangkata13=outp;
            origin13=output;
            disp(['pesan semula = ' (origin13)])
        case 14
            inputA=gama14;
            inputB=delta14;
            disp(['cipherteks = gama14,delta14 = ' ' ' '])
(gama14) ', ' (delta14)]
            subdecipher;
            gamapangkata14=outp;
            origin14=output;
            disp(['pesan semula = ' (origin14)])
        case 15
            inputA=gama15;
            inputB=delta15;
            disp(['cipherteks = gama15,delta15 = ' ' ' '])
(gama15) ', ' (delta15)]
            subdecipher;
            gamapangkata15=outp;
            origin15=output;
            disp(['pesan semula = ' (origin15)])
        case 16
            inputA=gama16;
            inputB=delta16;
            disp(['cipherteks = gama16,delta16 = ' ' ' '])
(gama16) ', ' (delta16)]
            subdecipher;
            gamapangkata16=outp;
            origin16=output;
            disp(['pesan semula = ' (origin16)])
        case 17
            inputA=gama17;
            inputB=delta17;
            disp(['cipherteks = gama17,delta17 = ' ' ' '])
(gama17) ', ' (delta17)]
            subdecipher;
            gamapangkata17=outp;
            origin17=output;
            disp(['pesan semula = ' (origin17)])

```





```

        uu=random;
    end

    power=hhh;
    perpangkatan;
    outp=betha;

    in1=desimaldelta;
    in2=bin2dec(outp);
    in1xin2;
    output=char(bin2dec(betha));

```

### *Source Code* converttodecimal.m

```

panjangbentukbiner=length(bentukbiner);
for z =1:panjangbentukbiner
    switch z
        case 1
            a1=mod(bentukbiner(:,1),2); a2=num2str(a1);
        case 2
            b1=mod(bentukbiner(:,2),2); b2=num2str(b1);
        case 3
            c1=mod(bentukbiner(:,3),2); c2=num2str(c1);
        case 4
            d1=mod(bentukbiner(:,4),2); d2=num2str(d1);
        case 5
            e1=mod(bentukbiner(:,5),2); e2=num2str(e1);
        case 6
            f1=mod(bentukbiner(:,6),2); f2=num2str(f1);
        case 7
            g1=mod(bentukbiner(:,7),2); g2=num2str(g1);
        case 8
            h1=mod(bentukbiner(:,8),2); h2=num2str(h1);
        case 9
            i1=mod(bentukbiner(:,9),2); i2=num2str(i1);
        case 10
            j1=mod(bentukbiner(:,10),2); j2=num2str(j1);
        case 11
            k1=mod(bentukbiner(:,11),2); k2=num2str(k1);
        case 12
            l1=mod(bentukbiner(:,12),2); l2=num2str(l1);
        case 13
            m1=mod(bentukbiner(:,13),2); m2=num2str(m1);
        case 14
            n1=mod(bentukbiner(:,14),2); n2=num2str(n1);
        case 15
            o1=mod(bentukbiner(:,15),2); o2=num2str(o1);
        case 16
            p1=mod(bentukbiner(:,16),2); p2=num2str(p1);
    end
end
switch panjangbentukbiner
    case 1
        bentukstring=strcat(a2);
    case 2
        bentukstring=strcat(a2,b2);
    case 3
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2);
    case 4
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2);
    case 5

```

```

        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2);
    case 6
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2,f2);
    case 7
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2,f2,g2);
    case 8
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2,f2,g2,h2);
    case 9
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2,f2,g2,h2,i2);
    case 10
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2,f2,g2,h2,i2,j2);
    case 11
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2,f2,g2,h2,i2,j2,k2);
    case 12
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2,f2,g2,h2,i2,j2,k2,l2);
    case 13
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2,f2,g2,h2,i2,j2,k2,l2,m2);
    case 14
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2,f2,g2,h2,i2,j2,k2,l2,m2,n2);
    case 15
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2,f2,g2,h2,i2,j2,k2,l2,m2,n2,o2);
    case 16
        bentukstring=strcat(a2,b2,c2,d2,e2,f2,g2,h2,i2,j2,k2,l2,m2,n2,o2,p2);
    end
    bentukdesimal=bin2dec(bentukstring);

```

### **Source Code** perpangkatan.m

```

for i=1:power-1
    dssisa= in1;

    binery1=dec2bin(in1,deg);
    binery2=dec2bin(in2,deg);

    ddd=length(binery1);
    for tt=1:ddd
        switch tt
            case 1
                m1=str2num(binery1(1,1));
                n1=str2num(binery2(1,1));
            case 2
                m2=str2num(binery1(1,2));
                n2=str2num(binery2(1,2));
            case 3
                m3=str2num(binery1(1,3));
                n3=str2num(binery2(1,3));
            case 4
                m4=str2num(binery1(1,4));
                n4=str2num(binery2(1,4));
            case 5
                m5=str2num(binery1(1,5));
                n5=str2num(binery2(1,5));
            case 6
                m6=str2num(binery1(1,6));
                n6=str2num(binery2(1,6));
            case 7
                m7=str2num(binery1(1,7));
                n7=str2num(binery2(1,7));
            case 8
                m8=str2num(binery1(1,8));

```



```

        n8=str2num(binery2(1,8));
    case 9
        m9=str2num(binery1(1,9));
        n9=str2num(binery2(1,9));
    case 10
        m10=str2num(binery1(1,10));
        n10=str2num(binery2(1,10));
    case 11
        m11=str2num(binery1(1,11));
        n11=str2num(binery2(1,11));
    case 12
        m12=str2num(binery1(1,12));
        n12=str2num(binery2(1,12));
    case 13
        m13=str2num(binery1(1,13));
        n13=str2num(binery2(1,13));
    case 14
        m14=str2num(binery1(1,14));
        n14=str2num(binery2(1,14));
    case 15
        m15=str2num(binery1(1,15));
        n15=str2num(binery2(1,15));
    case 16
        m16=str2num(binery1(1,16));
        n16=str2num(binery2(1,16));
    end
end

switch ddd
    case 1
        message1= [m1];
        message2= [n1];
        result=conv(message1,message2);
        hasil=[mod(result(:,1),2)];

        case 2
            message1= [m1 m2];
            message2= [n1 n2];
            result=conv(message1,message2);
            hasil=[mod(result(:,1),2) mod(result(:,2),2) mod(result(:,3),2)];

        case 3
            message1= [m1 m2 m3];
            message2= [n1 n2 n3];
            result=conv(message1,message2);
            hasil=[mod(result(:,1),2) mod(result(:,2),2) mod(result(:,3),2)
            mod(result(:,4),2) mod(result(:,5),2)];

        case 4
            message1= [m1 m2 m3 m4];
            message2= [n1 n2 n3 n4];
            result=conv(message1,message2);
            hasil=[mod(result(:,1),2) mod(result(:,2),2) mod(result(:,3),2)
            mod(result(:,4),2) mod(result(:,5),2) mod(result(:,6),2)
            mod(result(:,7),2)];

        case 5
            message1= [m1 m2 m3 m4 m5];
            message2= [n1 n2 n3 n4 n5];
            result=conv(message1,message2);
            hasil=[mod(result(:,1),2) mod(result(:,2),2) mod(result(:,3),2)
            mod(result(:,4),2) mod(result(:,5),2) mod(result(:,6),2)
            mod(result(:,7),2) mod(result(:,8),2) mod(result(:,9),2)];

```

```

case 6
    message1= [m1 m2 m3 m4 m5 m6];
    message2= [n1 n2 n3 n4 n5 n6];
result=conv(message1,message2);
hasil=[mod(result(:,1),2) mod(result(:,2),2) mod(result(:,3),2)
mod(result(:,4),2) mod(result(:,5),2) mod(result(:,6),2)
mod(result(:,7),2) mod(result(:,8),2) mod(result(:,9),2)
mod(result(:,10),2) mod(result(:,11),2)];

case 7
    message1= [m1 m2 m3 m4 m5 m6 m7];
    message2= [n1 n2 n3 n4 n5 n6 n7];
result=conv(message1,message2);
hasil=[mod(result(:,1),2) mod(result(:,2),2) mod(result(:,3),2)
mod(result(:,4),2) mod(result(:,5),2) mod(result(:,6),2)
mod(result(:,7),2) mod(result(:,8),2) mod(result(:,9),2)
mod(result(:,10),2) mod(result(:,11),2) mod(result(:,12),2)
mod(result(:,13),2)];

case 8
    message1= [m1 m2 m3 m4 m5 m6 m7 m8];
    message2= [n1 n2 n3 n4 n5 n6 n7 n8];
result=conv(message1,message2);
hasil=[mod(result(:,1),2) mod(result(:,2),2) mod(result(:,3),2)
mod(result(:,4),2) mod(result(:,5),2) mod(result(:,6),2)
mod(result(:,7),2) mod(result(:,8),2) mod(result(:,9),2)
mod(result(:,10),2) mod(result(:,11),2) mod(result(:,12),2)
mod(result(:,13),2) mod(result(:,14),2) mod(result(:,15),2)];

case 9
    message1= [m1 m2 m3 m4 m5 m6 m7 m8 m9 ];
    message2= [n1 n2 n3 n4 n5 n6 n7 n8 n9 ];
result=conv(message1,message2);
hasil=[mod(result(:,1),2) mod(result(:,2),2) mod(result(:,3),2)
mod(result(:,4),2) mod(result(:,5),2) mod(result(:,6),2)
mod(result(:,7),2) mod(result(:,8),2) mod(result(:,9),2)
mod(result(:,10),2) mod(result(:,11),2) mod(result(:,12),2)
mod(result(:,13),2) mod(result(:,14),2) mod(result(:,15),2)
mod(result(:,16),2) mod(result(:,17),2)];

case 10
    message1= [m1 m2 m3 m4 m5 m6 m7 m8 m9 m10];
    message2= [n1 n2 n3 n4 n5 n6 n7 n8 n9 n10];
result=conv(message1,message2);
hasil=[mod(result(:,1),2) mod(result(:,2),2) mod(result(:,3),2)
mod(result(:,4),2) mod(result(:,5),2) mod(result(:,6),2)
mod(result(:,7),2) mod(result(:,8),2) mod(result(:,9),2)
mod(result(:,10),2) mod(result(:,11),2) mod(result(:,12),2)
mod(result(:,13),2) mod(result(:,14),2) mod(result(:,15),2)
mod(result(:,16),2) mod(result(:,17),2) mod(result(:,18),2)
mod(result(:,19),2)];

case 11
    message1= [m1 m2 m3 m4 m5 m6 m7 m8 m9 m10 m11];
    message2= [n1 n2 n3 n4 n5 n6 n7 n8 n9 n10 n11];
result=conv(message1,message2);
hasil=[mod(result(:,1),2) mod(result(:,2),2) mod(result(:,3),2)
mod(result(:,4),2) mod(result(:,5),2) mod(result(:,6),2)
mod(result(:,7),2) mod(result(:,8),2) mod(result(:,9),2)
mod(result(:,10),2) mod(result(:,11),2) mod(result(:,12),2)
mod(result(:,13),2) mod(result(:,14),2) mod(result(:,15),2)
mod(result(:,16),2) mod(result(:,17),2) mod(result(:,18),2)
mod(result(:,19),2) mod(result(:,20),2) mod(result(:,21),2)];

case 12
    message1= [m1 m2 m3 m4 m5 m6 m7 m8 m9 m10 m11 m12];

```



```

mod(result(:,22),2) mod(result(:,23),2) mod(result(:,24),2)
mod(result(:,25),2) mod(result(:,26),2) mod(result(:,27),2)
mod(result(:,28),2) mod(result(:,29),2) mod(result(:,30),2)
mod(result(:,31),2)];

end
while hasil(:,1)==0
    hasil(:,1)=[];
end
while pfx(:,1)==0
    pfx(:,1)=[];
end
[hasilbagi, sisa]=deconv(hasil,pfx);
while sisa(:,1)==0
    sisa(:,1)=[];
end

nn=length(sisa);
for zx =1:nn
    switch zx
    case 1
        sa1=mod(sisa(:,1),2); sa2=num2str(sa1);
    case 2
        sb1=mod(sisa(:,2),2); sb2=num2str(sb1);
    case 3
        sc1=mod(sisa(:,3),2); sc2=num2str(sc1);
    case 4
        sd1=mod(sisa(:,4),2); sd2=num2str(sd1);
    case 5
        se1=mod(sisa(:,5),2); se2=num2str(se1);
    case 6
        sf1=mod(sisa(:,6),2); sf2=num2str(sf1);
    case 7
        sg1=mod(sisa(:,7),2); sg2=num2str(sg1);
    case 8
        sh1=mod(sisa(:,8),2); sh2=num2str(sh1);
    case 9
        si1=mod(sisa(:,9),2); si2=num2str(si1);
    case 10
        sj1=mod(sisa(:,10),2); sj2=num2str(sj1);
    case 11
        sk1=mod(sisa(:,11),2); sk2=num2str(sk1);
    case 12
        sl1=mod(sisa(:,12),2); sl2=num2str(sl1);
    case 13
        sm1=mod(sisa(:,13),2); sm2=num2str(sm1);
    case 14
        sn1=mod(sisa(:,14),2); sn2=num2str(sn1);
    case 15
        sol1=mod(sisa(:,15),2); sol2=num2str(sol1);
    case 16
        spl1=mod(sisa(:,16),2); spl2=num2str(spl1);
    end
end
switch nn
case 1
    binsisa=strcat(sa2);
case 2
    binsisa=strcat(sa2,sb2);
case 3
    binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2);
case 4
    binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2);

```

```

    case 5
        binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2);
    case 6
        binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2,sf2);
    case 7
        binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2,sf2,sg2);
    case 8
        binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2,sf2,sg2,sh2);
    case 9
        binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2,sf2,sg2,sh2,si2);
    case 10
        binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2,sf2,sg2,sh2,si2,sj2);
    case 11
        binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2,sf2,sg2,sh2,si2,sj2,sk2);
    case 12
        binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2,sf2,sg2,sh2,si2,sj2,sk2,sl2);
    case 13

binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2,sf2,sg2,sh2,si2,sj2,sk2,sl2,sm2);
    case 14

binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2,sf2,sg2,sh2,si2,sj2,sk2,sl2,sm2,sn2);
    case 15

binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2,sf2,sg2,sh2,si2,sj2,sk2,sl2,sm2,sn2,so
2);
    case 16

binsisa=strcat(sa2,sb2,sc2,sd2,se2,sf2,sg2,sh2,si2,sj2,sk2,sl2,sm2,sn2,so
2,sp2);
end

dessisa=bin2dec(binsisa);
betha=dec2bin(dessisa,deg);

in1=dessisa;

end

```

### **Source Code** in1xin2.m

Source Code m-file ini sama dengan perpangkatan.m

### **Source Code** primitifcek.m

```

clc

disp(header)
disp(' ')
disp(' <<<Tes Elemen Primitif>>>')
disp(' ')

pfx=input('masukkan irreducible polinomial = ');
deg=length(pfx)-1;
power=(2^deg)-1;
g=input('polinomial yang ingin ditest = ');

bentukbiner=g;
converttodecimal;
desimalg=bentukdesimal;

```

```

in1=desimalg;
in2=in1;
disp('sedang diproses...')

orderalfa

disp(' ')
ttt=input('tekan 1 untuk melanjutkan atau sebarang angka untuk keluar');
switch ttt
    case 1
        elgamal
    otherwise
        clc
end

```

### **Source Code** orderalfa.m

```

for i=1:power-1
dessa= in1;
ii=i+1;
binery1=dec2bin(in1,deg);
binery2=dec2bin(in2,deg);

perpangkatan

if dessa==1
    disp(['order dari elemen ini adalah = ' num2str(ii)])

    if ii==power
        disp('<<<elemen ini adalah generator>>>')
    else
        disp('<<<elemen ini bukan generator>>>')
    end
    break
end
end

```

## Lampiran 2 : Kode ASCII (desimal-biner-kode)

### Kode ASCII 0-127

0	00000000	NUL	32	00100000		64	01000000	@	96	01100000	`
1	00000001	SOH	33	00100001	!	65	01000001	A	97	01100001	a
2	00000010	STX	34	00100010	"	66	01000010	B	98	01100010	b
3	00000011	ETX	35	00100011	#	67	01000011	C	99	01100011	c
4	00000100	EOT	36	00100100	\$	68	01000100	D	100	01100100	d
5	00000101	ENQ	37	00100101	%	69	01000101	E	101	01100101	e
6	00000110	ACK	38	00100110	&	70	01000110	F	102	01100110	f
7	00000111	BEL	39	00100111	'	71	01000111	G	103	01100111	g
8	00001000	BS	40	00101000	(	72	01001000	H	104	01101000	h
9	00001001	HT	41	00101001	)	73	01001001	I	105	01101001	i
10	00001010	LF	42	00101010	*	74	01001010	J	106	01101010	j
11	00001011	VT	43	00101011	+	75	01001011	K	107	01101011	k
12	00001100	FF	44	00101100	,	76	01001100	L	108	01101100	l
13	00001101	CR	45	00101101	-	77	01001101	M	109	01101101	m
14	00001110	SO	46	00101110	.	78	01001110	N	110	01101110	n
15	00001111	SI	47	00101111	/	79	01001111	O	111	01101111	o
16	00010000	DLE	48	00110000	0	80	01010000	P	112	01110000	p
17	00010001	DC1	49	00110001	1	81	01010001	Q	113	01110001	q
18	00010010	DC2	50	00110010	2	82	01010010	R	114	01110010	r
19	00010011	DC3	51	00110011	3	83	01010011	S	115	01110011	s
20	00010100	DC4	52	00110100	4	84	01010100	T	116	01110100	t
21	00010101	NAK	53	00110101	5	85	01010101	U	117	01110101	u
22	00010110	SYN	54	00110110	6	86	01010110	V	118	01110110	v
23	00010111	ETB	55	00110111	7	87	01010111	W	119	01110111	w
24	00011000	CAN	56	00111000	8	88	01011000	X	120	01111000	x
25	00011001	EM	57	00111001	9	89	01011001	Y	121	01111001	y
26	00011010	SUB	58	00111010	:	90	01011010	Z	122	01111010	z
27	00011011	ESC	59	00111011	;	91	01011011	[	123	01111011	{
28	00011100	FS	60	00111100	<	92	01011100	\	124	01111100	
29	00011101	GS	61	00111101	=	93	01011101	]	125	01111101	}
30	00011110	RS	62	00111110	>	94	01011110	^	126	01111110	~
31	00011111	US	63	00111111	?	95	01011111	_	127	01111111	

Kode ASCII *Extended* (128-255)

128	10000000	€	160	10100000		192	11000000	À	224	11100000	à
129	10000001		161	10100001	ı	193	11000001	Á	225	11100001	á
130	10000010	,	162	10100010	ç	194	11000010	Â	226	11100010	â
131	10000011	f	163	10100011	£	195	11000011	Ã	227	11100011	ã
132	10000100	"	164	10100100	×	196	11000100	Ä	228	11100100	ä
133	10000101	...	165	10100101	¥	197	11000101	Å	229	11100101	å
134	10000110	†	166	10100110	ı	198	11000110	Æ	230	11100110	æ
135	10000111	‡	167	10100111	§	199	11000111	Ç	231	11100111	ç
136	10001000	^	168	10101000	¨	200	11001000	È	232	11101000	è
137	10001001	‰	169	10101001	©	201	11001001	É	233	11101001	é
138	10001010	Š	170	10101010	ª	202	11001010	Ê	234	11101010	ê
139	10001011	<	171	10101011	«	203	11001011	Ë	235	11101011	ë
140	10001100	Œ	172	10101100	¬	204	11001100	Ì	236	11101100	ì
141	10001101		173	10101101		205	11001101	Í	237	11101101	í
142	10001110	Ž	174	10101110	®	206	11001110	Î	238	11101110	î
143	10001111		175	10101111	¯	207	11001111	Ï	239	11101111	ï
144	10010000		176	10110000	°	208	11010000	Ð	240	11110000	ð
145	10010001	`	177	10110001	±	209	11010001	Ñ	241	11110001	ñ
146	10010010	´	178	10110010	²	210	11010010	Ò	242	11110010	ò
147	10010011	"	179	10110011	³	211	11010011	Ó	243	11110011	ó
148	10010100	"	180	10110100	´	212	11010100	Ô	244	11110100	ô
149	10010101	•	181	10110101	µ	213	11010101	Õ	245	11110101	õ
150	10010110	-	182	10110110	¶	214	11010110	Ö	246	11110110	ö
151	10010111	—	183	10110111	·	215	11010111	×	247	11110111	÷
152	10011000	~	184	10111000	,	216	11011000	Ø	248	11111000	ø
153	10011001	™	185	10111001	ı	217	11011001	Ù	249	11111001	ù
154	10011010	š	186	10111010	°	218	11011010	Ú	250	11111010	ú
155	10011011	>	187	10111011	»	219	11011011	Û	251	11111011	û
156	10011100	œ	188	10111100	¼	220	11011100	Ü	252	11111100	ü
157	10011101		189	10111101	½	221	11011101	Ý	253	11111101	ý
158	10011110	ž	190	10111110	¾	222	11011110	Þ	254	11111110	þ
159	10011111	ÿ	191	10111111	¿	223	11011111	ß	255	11111111	ÿ



### Lampiran 3 : Curriculum Vitae

#### Curriculum Vitae

Nama : Najib Mubarak

Fak/prodi : Sains dan Teknologi/ Matematika 2008

TTL : Temanggung, 03 Januari 1990

Golongan darah : O

No. HP : 085729085720

Alamat asal : Talun RT 01/01, Gunungsari, Bansari, Temanggung, Jawa Tengah.

Alamat Jogja : Jl. Wahid Hasyim n0.3

Nama orang tua : Muh. Dahlan / Hidayah

Email : sleepygoblin@gmail.com

Motto hidup : *“Hidup bukan tentang apa yang bisa kita dapatkan, melainkan apa yang bisa kita berikan”*

#### Riwayat Pendidikan

<b>Nama Sekolah</b>	<b>Tahun</b>
SD Negeri Gunungsari	1996 – 2002
MTs N Model Parakan	2002 – 2005
SMK N 1 Magelang	2005 – 2008
UIN Sunan Kalijaga	2008 – 2012

### Pengalaman Organisasi

Nama Organisasi	Tahun	Jabatan
PSPB (Pusat Studi dan Pengembangan Bahasa) PP Wahid Hasyim	2009-2010	Divisi Pendidikan
	2010-2011	Sekretaris
	2011-2012	Ketua

### Riwayat Pekerjaan

Nama Pekerjaan	Tahun
Guru / Pengajar di Madrasah Aliyah PP Wahid Hasyim	2011-2013