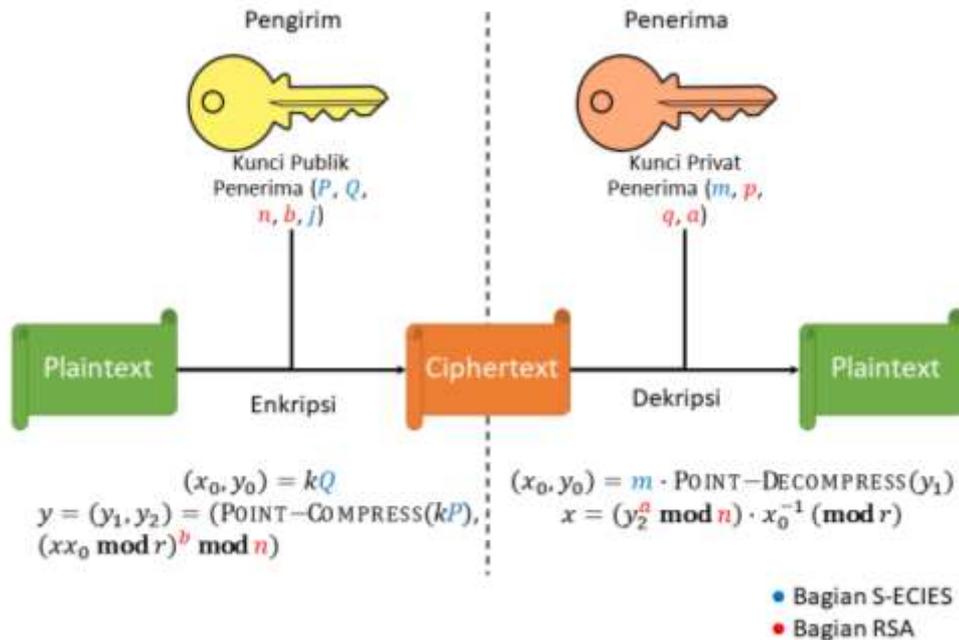


## BAB IV HASIL DAN PEMBAHASAN

### 4.1 Algoritma Kriptosistem Gabungan S-ECIES dan RSA



**Gambar 1.1** Skema Kriptosistem Gabungan S-ECIES dan RSA

Algoritma kriptosistem gabungan S-ECIES dan RSA dapat dijelaskan sebagai berikut:

1. Pengirim menentukan *plaintext* yang akan dikirimkan kepada penerima. Penerima membangkitkan kunci publik dan kunci privat RSA dan S-ECIES yang akan digunakan.
2. Penerima mengirimkan kedua kunci publik kepada pengirim.
3. Pengirim melakukan enkripsi terhadap *plaintext* menggunakan kunci publik S-ECIES penerima. Hasil berupa *ciphertext* 1 yang berupa pasangan  $(y_1, y_s)$ .
4. Pengirim kemudian melakukan enkripsi terhadap *ciphertext* 1 dengan cara mengenkripsi  $y_s$  menggunakan kunci publik RSA penerima menjadi  $y_2$ . Hasil berupa *ciphertext* 2 yang berupa pasangan  $(y_1, y_2)$  yang kemudian akan dikirimkan kepada penerima.

5. Penerima menerima *ciphertext* 2 dari pengirim, kemudian melakukan dekripsi terhadap  $y_3$  menggunakan kunci privat RSA penerima. Hasil berupa *ciphertext* 1 yang berupa pasangan  $(y_1, y_5)$ .
6. Penerima melakukan dekripsi terhadap *ciphertext* 1 menjadi *plaintext* menggunakan kunci privat S-ECIES penerima.

Kriptosistem gabungan ini dapat didefinisikan sebagai berikut.

#### Definisi 4.1.1 Kriptosistem Gabungan S-ECIES dan RSA

Diberikan  $E$  kurva eliptik pada lapangan  $\mathbb{Z}_r$  ( $r > 3$  bilangan prima) sedemikian sehingga terdapat  $H = \langle P \rangle$  subgrup dari  $E$  dengan order  $j$  bilangan prima. Diberikan  $n = pq$  dengan  $n > r$ , di mana  $p$  dan  $q$  merupakan bilangan prima. Diberikan  $\mathcal{P} = \mathbb{Z}_r^*$  dan  $\mathcal{C} = (\mathbb{Z}_r \times \mathbb{Z}_2) \times \mathbb{Z}_n$ , didefinisikan:

$$\mathcal{K} = \{(n, p, q, a, b, E, P, m, Q, j) : Q = mP, ab \equiv 1 \pmod{\phi(n)}\}$$

Kunci publik dibentuk oleh  $P, Q, n, b$  dan  $j$ , dan kunci privat oleh  $m \in \mathbb{Z}_j^*$ ,  $p, q$  dan  $a$ . Untuk  $K = (n, p, q, a, b, E, P, m, Q, j)$ , bilangan acak rahasia  $k \in \mathbb{Z}_j^*$  dan *plaintext*  $x \in \mathbb{Z}_r^*$ , didefinisikan fungsi enkripsi

$$e_K(x, k) = (\text{POINT-COMPRESS}(kP), (xx_0 \bmod r)^b \bmod n)$$

di mana  $kQ = (x_0, y_0)$  dan  $x_0 \neq 0$ .

Untuk *ciphertext*  $y = (y_1, y_2)$  di mana  $y_1 \in \mathbb{Z}_r \times \mathbb{Z}_2$  dan  $y_2 \in \mathbb{Z}_n$ , didefinisikan fungsi dekripsi

$$d_K(y) = (y_2^a \bmod n) \cdot x_0^{-1} \pmod{r}$$

di mana

$$(x_0, y_0) = m \cdot \text{POINT-DECOMPRESS}(y_1)$$

#### 4.1.1 Proses Pembangkitan Kunci

Pada kriptosistem gabungan S-ECIES dan RSA ini, penerima melakukan pembangkitan kunci publik dan kunci privat yang kemudian dikirimkan kepada pengirim. Berikut langkah-langkah pembangkitan kunci publik dan kunci privat.

1. Pilih sebuah  $E$  kurva eliptik pada bilangan prima  $\mathbb{Z}_r$  dengan  $r > 127$ , kemudian pilih sebuah  $P \in E$  generator dari  $H = \langle P \rangle \leq E$  dengan  $|H| = j$  bilangan prima. Didapat nilai  $P, r$  dan  $j$ . Pada program akan

digunakan kurva eliptik P-256 dengan nilai-nilai  $P$ ,  $r$  dan  $j$  diberikan dan  $r$  berukuran 256-bit.

2. Menggunakan Algoritma 2.4.1.1, penerima membangkitkan nilai-nilai  $n$ ,  $b$ ,  $p$ ,  $q$  dan  $a$  dengan syarat  $n > r$ . Pada program akan digunakan  $b = 65537$  dan  $n$  berukuran 2048-bit sehingga akibatnya syarat  $n > r$  terpenuhi.
3. Penerima membangkitkan sebuah bilangan acak  $m \in \mathbb{Z}_j^*$ , kemudian menghitung  $Q = mP$ .
4. Didapat kunci publik adalah 5-tuple  $(P, Q, n, b, j)$  dan kunci privat adalah 4-tuple  $(m, p, q, a)$ .

#### 4.1.2 Enkripsi

Setelah menerima kunci publik, pengirim kemudian melakukan enkripsi terhadap *plaintext*. Langkah-langkah enkripsi adalah sebagai berikut.

1. Pengirim menentukan sebuah *plaintext* berupa teks alfanumerik. Pengirim kemudian mengubah setiap karakter pada *plaintext* menjadi bilangan bulat dengan aturan setiap karakter menjadi sebuah blok *plaintext*  $x_i$  dengan  $i = 1, 2, 3, \dots$ . Pada program akan digunakan sistem ASCII untuk mengubah *plaintext* menjadi bilangan bulat.
2. Pengirim membangkitkan sebuah bilangan acak  $k \in \mathbb{Z}_j^*$ , kemudian menghitung nilai  $kP$ .
3. Pengirim kemudian melakukan kompresi titik  $kP$  menggunakan Definisi 2.4.3.1. Hasil kompresi menjadi nilai  $y_1$ .
4. Pengirim kemudian menghitung nilai  $(x_0, y_0) = kQ$ . Pengirim kemudian menghitung nilai  $y_{s_i} = x_i x_0 \pmod{r}$  untuk setiap  $i$ .
5. Pengirim kemudian menghitung nilai  $y_{2_i} = y_{s_i}^b \pmod{n}$  dan  $y_2 = \{y_{2_i}\}$ .
6. Didapat *ciphertext* adalah  $(y_1, y_2)$ .

### 4.1.3 Dekripsi

Setelah menerima *ciphertext*, penerima kemudian melakukan dekripsi terhadap *ciphertext* untuk memperoleh *plaintext* kembali. Langkah-langkah dekripsi adalah sebagai berikut.

1. Penerima menghitung nilai  $(x_0, y_0) = m \cdot \text{POINT-DECOMPRESS}(y_1)$  menggunakan Algoritma 2.4.3.1.
2. Penerima kemudian menghitung nilai  $y_{s_i} = y_{2_i}^a \pmod{n}$  untuk setiap  $y_{2_i} \in Y_2$ .
3. Penerima kemudian mendapatkan kembali blok-blok *plaintext* dengan menghitung  $x_i = y_{s_i} \cdot x_0^{-1} \pmod{r}$ .
4. Penerima kemudian mengubah kembali setiap blok  $x_i$  pada *plaintext* menjadi karakter alfanumerik.

### 4.1.4 Contoh Enkripsi dan Dekripsi

Contoh pembangkitan kunci, enkripsi dan dekripsi pada kriptosistem gabungan S-ECIES dan RSA adalah sebagai berikut: Misalkan Alice ingin mengirimkan *plaintext* berupa bilangan bulat  $x = 9$ . Bob kemudian memilih kurva eliptik  $E$  yang didefinisikan sebagai himpunan  $(x, y)$  yang memenuhi  $y^2 = x^3 + x + 6$  pada  $\mathbb{Z}_{11}$ . Bob kemudian membangkitkan dua buah bilangan prima  $p = 7$  dan  $q = 13$ , kemudian menghitung nilai  $n = pq = 7 \cdot 13 = 91$  dan nilai  $\phi(n) = (p - 1)(q - 1) = 6 \cdot 12 = 72$ . Bob kemudian memilih suatu bilangan  $b = 5$  yang relatif prima terhadap  $\phi(n)$ . Bob kemudian menghitung nilai  $a = 29$  menggunakan algoritma Euclid yang diperluas.

Karena  $|E| = 13$  merupakan bilangan prima, maka berdasarkan Teorema 2.2.1,  $E$  merupakan grup siklik dan seluruh titik pada  $E$  kecuali  $\mathcal{O}$  merupakan generator dari  $E$ . Bob kemudian mengambil sebuah generator  $P = (2, 7) \in E$  dan sebuah bilangan bulat acak  $m = 7 \in \mathbb{Z}_{13}$ . Bob kemudian menghitung  $Q = mP = 7(2, 7) = \underbrace{P \oplus P \oplus P \oplus \dots \oplus P}_7 = (7, 2)$ . Maka diperoleh kunci publik Bob adalah  $((2, 7), (7, 2), 91, 5, 13)$  dan kunci privat Bob adalah  $(7, 7, 13, 29)$ . Bob kemudian mengirimkan kunci publiknya kepada Alice. Alice kemudian memilih

sebuah bilangan bulat acak  $k = 6 \in \mathbb{Z}_{13}$ . Alice kemudian menghitung nilai  $(x_0, y_0) = kQ = 6(7, 2) = (8, 3)$ . Alice kemudian mengenkripsi *plaintext* menggunakan kunci publik Bob. Hasil enkripsi adalah:

$$\begin{aligned} y &= (y_1, y_2) = (\text{POINT-COMPRESS}(kP), (xx_0 \bmod r)^b \bmod n) \\ &= (\text{POINT-COMPRESS}(6(2, 7)), (9 \cdot 8 \bmod 11)^5 \bmod 91) \\ &= ((\text{POINT-COMPRESS}(7, 9), 41) \\ &= ((7, 1), 41) \end{aligned}$$

Alice kemudian mengirimkan *ciphertext* kepada Bob. Bob kemudian mendekripsi *ciphertext* menggunakan kunci privat Bob. Bob kemudian menghitung  $(x_0, y_0) = m \cdot \text{POINT-DECOMPRESS}((7, 1)) = 7 \cdot (7, 9) = (8, 3)$ . Hasil dekripsi adalah:

$$\begin{aligned} x &= (y_2^a \bmod n) \cdot x_0^{-1} \pmod{r} \\ &= (41^{29} \bmod 91) \cdot 8^{-1} \pmod{11} \\ &= 9 \end{aligned}$$

Maka Bob mendapatkan pesan asli adalah  $x = 9$ .

## 4.2 Perancangan Program Komputer

Untuk melakukan validasi dan mempermudah melakukan pembangkitan kunci, enkripsi dan dekripsi pada kriptosistem gabungan, dilakukan pembuatan sebuah program komputer. Program dibuat menggunakan bahasa pemrograman Python 3.5. Rancangan tampilan awal program adalah berikut ini.

**Gambar 1.2** Rancangan Tampilan Awal Program

Pada tampilan awal, pengguna berada pada tampilan untuk melakukan pembangkitan kunci. Pengguna dapat beralih ke tampilan untuk melakukan enkripsi dan dekripsi menggunakan *tab* yang ada. Pada tampilan pembangkitan kunci, terdapat dua buah tombol yang masing-masing berfungsi untuk memilih lokasi direktori penyimpanan kunci publik dan kunci privat. Terdapat pula tombol yang berfungsi untuk memulai proses pembangkitan kunci. Apabila kunci selesai dibangkitkan, kunci publik dan kunci privat akan disimpan sebagai *file object* Python pada lokasi direktori yang sudah dipilih. Kunci publik dan kunci privat juga akan dicetak ke dalam text box yang terdapat pada bagian bawah tampilan.

Tampilan *tab* enkripsi dapat dilihat pada gambar berikut ini.

**Gambar 1.3** Rancangan Tampilan *Tab* Enkripsi

Pada *tab* enkripsi, pengguna dapat melakukan enkripsi terhadap *plaintext*. Terdapat sebuah *text box* untuk memasukkan isi *plaintext* yang akan dienkripsi. Terdapat pula dua buah tombol yang masing-masing berfungsi untuk memilih lokasi kunci publik yang akan digunakan (berupa *file object* Python) dan lokasi untuk menyimpan *ciphertext* sebagai *file object* Python. Terdapat pula sebuah tombol untuk memulai proses enkripsi. *Ciphertext* yang dihasilkan kemudian akan disimpan sebagai *file object* Python pada lokasi yang sudah dipilih. *Ciphertext* yang dihasilkan kemudian akan disimpan sebagai *file object* Python pada lokasi yang sudah dipilih dan juga dicetak ke dalam *text box* yang terdapat pada bagian bawah.

Tampilan *tab* dekripsi dapat dilihat pada gambar di bawah ini.

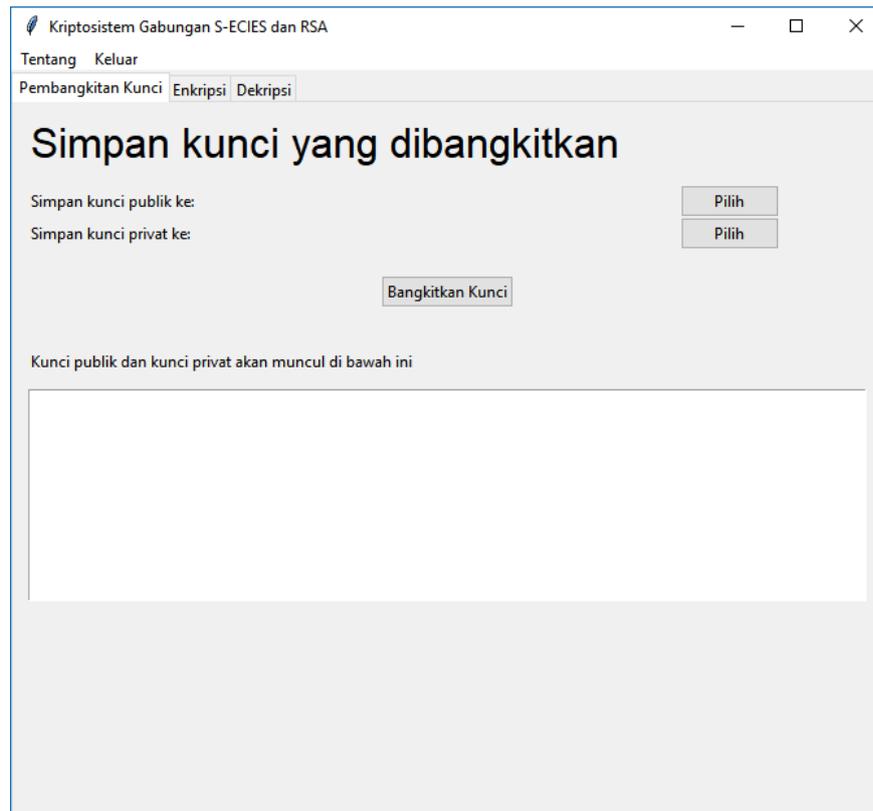


**Gambar 1.4** Rancangan Tampilan *Tab* Dekripsi

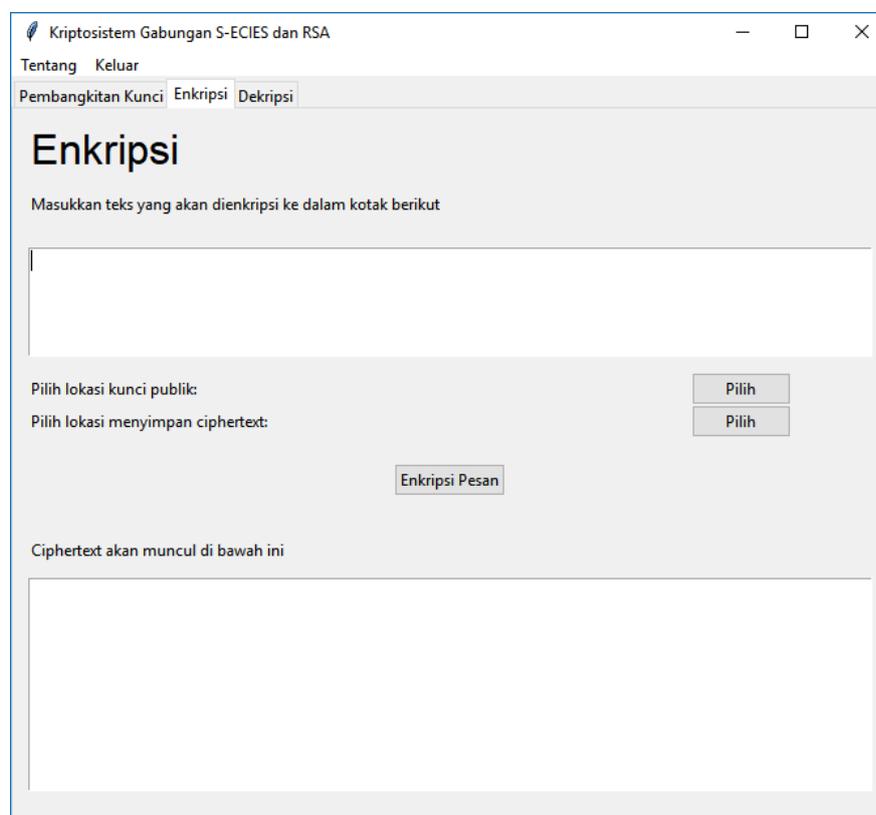
Pada *tab* dekripsi, pengguna dapat melakukan dekripsi terhadap *ciphertext*. Terdapat dua buah tombol yang masing-masing berfungsi untuk memilih lokasi kunci privat yang akan digunakan dan lokasi *file ciphertext* yang akan didekripsi (berupa *file object* Python). Terdapat pula sebuah tombol untuk memulai proses dekripsi. *Plaintext* yang dihasilkan kemudian akan dicetak ke dalam *text box* yang terdapat pada bagian bawah.

### 4.3 Pembuatan Program Komputer

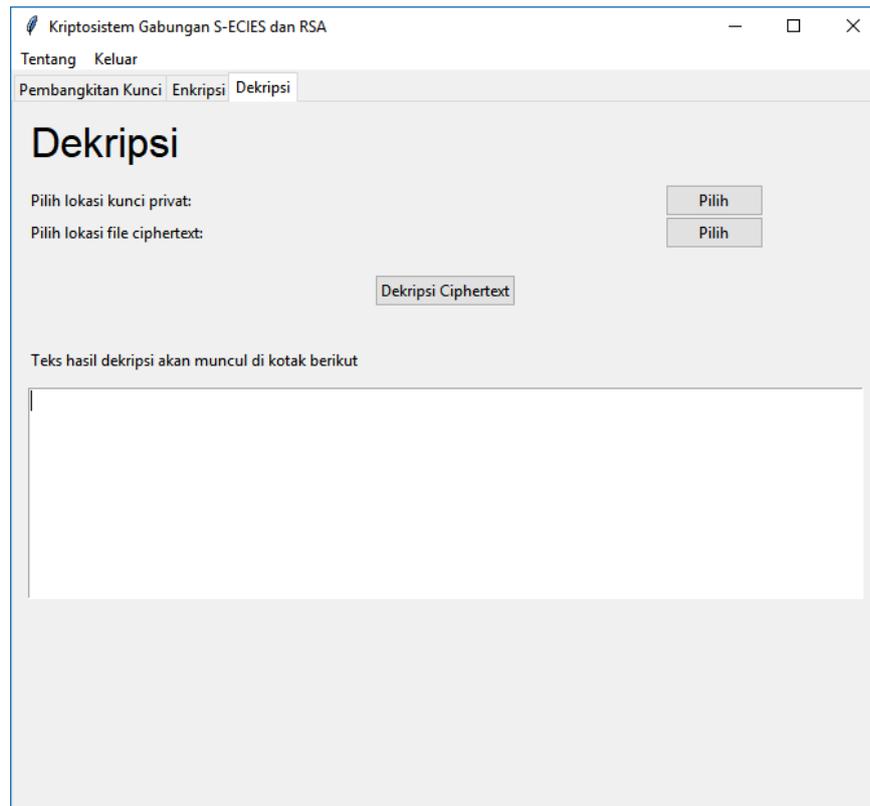
Setelah dilakukan perancangan tampilan program, maka dilakukan pembuatan program. Program dibuat menggunakan bahasa pemrograman Python versi 3.5. Pada program digunakan kurva eliptik P-256 untuk parameter-parameter S-ECIES, sedangkan untuk parameter RSA dibangkitkan modulus berukuran 2048-bit. Kunci publik dan kunci privat yang sudah dibangkitkan masing-masing disimpan berupa *file object* Python. *Plaintext* berupa teks alfanumerik yang kemudian akan diubah menjadi bilangan bulat menggunakan sistem ASCII. *Ciphertext* hasil enkripsi disimpan berupa *file object* Python. Berikut tampilan program yang sudah selesai dibuat.



**Gambar 1.5** Tampilan Awal Program



**Gambar 1.6** Tampilan *Tab* Enkripsi



**Gambar 1.7** Tampilan Tab Dekripsi

#### 4.4 Validasi Program dengan Contoh

Setelah program selesai dikonstruksi, maka diperlukan validasi untuk mengecek apakah *plaintext* hasil enkripsi dan dekripsi masih sama dengan *plaintext* aslinya atau tidak. Validasi dilakukan menggunakan beberapa contoh berikut yang didapatkan dari *output* aplikasi.

##### Contoh 4.4.1 Pembangkitan Kunci, Enkripsi dan Dekripsi

Misalkan Bob ingin membangkitkan kunci publik dan kunci privat. Bob kemudian secara acak menggunakan program yang sudah dibuat membangkitkan nilai-nilai

$$p = 920643522497353418737712195642577605881083301$$

$$0867612961525445108800217327422846846521555853$$

$$4668394090275851209392704192490246220381723692$$

$$9272760844439323877325685831320201314218286762$$

$$1010311099939527831281491273124165836559094026$$

$$5485121322741441001194101697586962567618310180$$

324218336764922416984835907718393

dan

$q = 106385505171969603468744855369908647174877547$   
 3109734134906906358000523496280407609559045949  
 5610539789261945636330364686219251202237630757  
 9032757616276010804677540558934092806177464899  
 3502992658597944236340658392158972378136423367  
 6152421365432294971423615028962222256237430433  
 4143016783584714284934593655129031

Selanjutnya menggunakan program, Bob menghitung nilai  $n = p \cdot q$  dan  $\phi(n) = (p - 1)(q - 1)$ . Bob kemudian mendapatkan nilai

$n = 979431262241825061158263252493767116035355492$   
 5961788632399390713234236837654875507147867891  
 9065869570123784126659795252083056967086601361  
 7248276765339614972676608256208954640868989409  
 8261472898029922067868944835635127741056474176  
 0278853134058036758515724201498169144708426993  
 3539068082064527129616863457867258739955303591  
 1014185050940764811597272676579335359122807896  
 3483391107829615142283188927261998642040272608  
 5179800654762262310789436196828064778716940080  
 9196841759645489283120949215437591076622222932  
 7021704804727841725130319107517817554645219699  
 1623833951873092689889131133543313712117581158  
 1357986605226967183

dan

$\phi(n) = 979431262241825061158263252493767116035355492$   
 5961788632399390713234236837654875507147867891  
 9065869570123784126659795252083056967086601361  
 7248276765339614972676608256208954640868989409  
 8261472898029922067868944835635127741056474176  
 0278853134058036758515724201498169144708426993

3539068082064527129616863457867238894969561420  
 6068842534865830645189509690701915709579701951  
 2614510562600592449988977725727090904120443655  
 4422531019656794034965160393700868775346868086  
 6004431650503423170183349921862030674245363743  
 0002235997208370336168526774747547461295449055  
 2552290926674371771376131872091866988605546194  
 4656067175664119760

Menggunakan program, Bob kemudian memilih  $b = 65537$  yang relatif prima terhadap  $\phi(n)$ . Menggunakan program, Bob kemudian menghitung nilai  $a$ . Bob kemudian mendapat

$a = 848052343060784059698899957672937558425656999$   
 6011835417155741419552161429262303210836823647  
 6209039697060351466369176821867115532512874877  
 8924435255290321364107402110362594260505541496  
 4065269100990371205018404010603948285609513459  
 4637896149430968062296615431561028217428695212  
 8547354279030679715233204659659952978225166430  
 7758709408173954038053678332980925413976986540  
 8285747232637032808445222241239444900517550325  
 3387566492842889273359064218700115957792291017  
 9322939384461712486308869412179117027644344583  
 3695574772992144637322721826751672005716946947  
 3658121380671435990944199142678564538129763711  
 3561090497737707553

Menggunakan kurva eliptik P-256, Bob mendapatkan nilai-nilai  $P$ ,  $r$  dan  $j$ . Bob kemudian secara acak menggunakan program memilih

$m = 942214518246712087287706728002094215814333720$   
 57210513923530592929731245932370

dan menghitung nilai

$Q = mP = (10550556898738355461760610862143325862966389$   
 764561430875853275588933630528897, 146780678250

7590507926818143486881379217252289542076757719  
4763811414821050238)

Bob kemudian mendapatkan kunci publik  $(P, Q, n, b, j)$  dan kunci privat  $(m, p, q, a)$ . Bob kemudian mengirimkan kunci publik kepada Alice. Misalkan Alice ingin mengirimkan *plaintext* “Si”. Menggunakan program, *plaintext* kemudian direpresentasikan ke dalam bilangan bulat dengan aturan setiap karakter menjadi sebuah blok *plaintext* menggunakan sistem ASCII. Hasilnya dapat dilihat pada tabel berikut.

**Tabel 1.1** Representasi *Plaintext* Dalam Sistem ASCII

Karakter	Kode Desimal ASCII
S	83
i	105

Menggunakan program, Alice kemudian memilih secara acak nilai  $k \in \mathbb{Z}_j^*$ , didapat

$$k = 374959018543622623600711605860129060994953905 \\ 6056192822084971368659893803791$$

Menggunakan program, Alice kemudian menghitung nilai

$$kP = (54365123126044252483440346801968900933866645 \\ 708188482675193928330480957932190, 998009392133 \\ 9828773720522972702557635124261528668528251829 \\ 7439587029823582934)$$

dan

$$(x_0, y_0) = kQ = (10465785949653054449385251479884374542634 \\ 0007286004917864293176322454422621151, 1127403495488 \\ 24021450971493958700578273931554566643158826786 \\ 537290415870462075)$$

Alice kemudian melakukan kompresi titik pada  $kP$  menggunakan program, hasil kompresi menjadi nilai  $y_1$ . Didapat

$$y_1 = (54365123126044252483440346801968900933866645 \\ 708188482675193928330480957932190, 0)$$

Alice kemudian menghitung nilai  $y_{3_i} = (x_i x_0 \pmod{r})^b \pmod{n}$  untuk setiap  $i$ .

Didapat

$$y_{3_1} = (83 \cdot x_0 \pmod{r})^b \pmod{n} = 5512499645417822064328118 \\ 66346647267540112984797394524628028362168786632602310 \\ 23633542916095939175859575650409830175722740672431243 \\ 8091766183831188656238305426790921564647183727397439 \\ 3959008674902395961403343372492792866693922412 \\ 5790983080430831446993123859210631307187365625 \\ 7215477360195385843941192127410175727532606588 \\ 8630292187969554359452482019942483698163029589 \\ 4841445567606040910572876546787063692801372770 \\ 6910935353423906785553182386396163028846578113 \\ 7063273191698919385345976248639958073743350679 \\ 8471103619319430408303536805265612285659345012 \\ 6808343058530352150976696561851726409137667321 \\ 2838685926029437728$$

dan

$$y_{3_2} = (105 \cdot x_0 \pmod{r})^b \pmod{n} = 2113074093889481789827790959 \\ 763729648292483416216271962083651151100126136997986686213000239 \\ 6362168111103403621570298242579373368845391570 \\ 2348025355230523233981354734505427162391128454 \\ 2822002980441123926368857152011061644182901376 \\ 5006411737226883156787795179912880029375189637 \\ 0598120576200718625734819751312642662924914926 \\ 6026789211673651674196455926285267689791688143 \\ 1832930281055005355547361719692858732445257290 \\ 2907541413617033510292381829307250814911189362 \\ 3683271855989830124078897703686631606887101738 \\ 1583907912648903775318668324577332014846164315 \\ 9304067521033902906056498709955009401205684580 \\ 3694886229985888194$$

Alice kemudian mendapat  $y_3 = \{y_{3_i}\}$ . *Ciphertext* yang diperoleh adalah  $(y_1, y_3)$ . Alice lalu mengirimkan *ciphertext* kepada Bob. Bob kemudian melakukan dekripsi *ciphertext* yang diterimanya dari Alice. Bob kemudian menghitung nilai

$$(x_0, y_0) = m \cdot \text{POINT-DECOMPRESS}(y_1) = (044252483440 \\ 346801968900933866645708188482675193928330480 \\ 957932190, 998009392133982877372052297270255763 \\ 51242615286685282518297439587029823582934)$$

Bob kemudian mencari invers multiplikatif  $x_0$ . Didapat

$$x_0^{-1} = 156042874372269530193038166798050028699245815 \\ 08056588652667759714082939603274$$

Bob kemudian mencari nilai-nilai  $x_i = (y_{3_i}^a \bmod n) \cdot x_0^{-1} \pmod{r}$ . Didapat

$$x_1 = (y_{3_1}^a \bmod n) \cdot x_0^{-1} \pmod{r} = 83 \\ x_2 = (y_{3_2}^a \bmod n) \cdot x_0^{-1} \pmod{r} = 105$$

Bob kemudian mengembalikan setiap blok *plaintext* hasil dekripsi menjadi teks alfanumerik menggunakan sistem ASCII menggunakan program. Didapat *plaintext* hasil dekripsi adalah "Si". Karena *plaintext* hasil dekripsi dari *ciphertext* sama dengan *plaintext* asli, maka program berjalan dengan baik (program valid).