IMPLEMENTASI E-VOTING DENGAN KOMBINASI SKEMA BLIND SIGNATURE DAN ELLIPTIC CURVE CRYPTOGRAPHY

SKRIPSI

DIFANIE MAYANANDA 201401045



PROGRAM STUDI S-1 ILMU KOMPUTER FAKULTAS ILMU KOMPUTER DAN TEKNOLOGI INFORMASI UNIVERSITAS SUMATERA UTARA MEDAN

2024

IMPLEMENTASI E-VOTING DENGAN KOMBINASI SKEMA BLIND SIGNATURE DAN ELLIPTIC CURVE CRYPTOGRAPHY

SKRIPSI

Diajukan untuk melengkapi tugas dan memenuhi syarat memperoleh ijazah sarjana ilmu komputer

DIFANIE MAYANANDA 201401045



PROGRAM STUDI S1 ILMU KOMPUTER FAKULTAS ILMU KOMPUTER DAN TEKNOLOGI INFORMASI UNIVERSITAS SUMATERA UTARA MEDAN

2024

PERSETUJUAN

Judul : IMPLEMENTASI E-VOTING DENGAN

KOMBINASI SKEMA BLIND SIGNATURE DAN ELLIPTIC CURVE CRYPTOGRAPHY

Kategori : SKRIPSI

Nama : DIFANIE MAYANANDA

Nomor Induk Mahasiswa : 201401045

Program Studi : SARJANA (S-1) ILMU KOMPUTER

Fakultas : ILMU KOMPUTER DAN TEKNOLOGI

INFORMASI UNIVERSITAS SUMATERA

UTARA

Medan, 26 Januari 2024

Komisi Pembimbing

Dosen Pembimbing II

Prof. Dr. Syahril Efendi S.Si., M.IT.

NIP 196711101996021001

Dosen Pembintlying

Amer Sharif S.Si., M.Kom.

NIP 196910212021011001

Diketahui/disetujui oleh Program Studi

SI Ilmu Komputer

Keluas

Du Amaliy S T M T

NIP-1978T2212014042001

PERNYATAAN

IMPLEMENTASI E-VOTING DENGAN KOMBINASI SKEMA BLIND SIGNATURE DAN ELLIPTIC CURVE CRYPTOGRAPHY

SKRIPSI

Saya mengakui bahwa skripsi berikut adalah hasil dari karya saya sendiri, kecuali ada beberapa kutipan dan ringkasan yang masing masing sudah saya sebut sumbernya.

Medan, 2 Desember 2023

Difanie Mayananda NIM. 201401045

UCAPAN TERIMAKASIH

Penulis menyatakan rasa terima kasih kepada Allah SWT. Yang Maha Pengasih dan Maha Penyayang, karena hadirat dan limpahan rahmat-Nya penulis diberikan kemampuan untuk menjalani perkuliahan hingga sampai penyusunan laporan skripsi. Salawat dan salam secara beriringan kepada Nabi Muhammad SAW penulis junjungkan karena beliau telah membawa petunjuk kepada umat manusia. Penulis sadar bahwa pembuatan skripsi ini berisi penuh dukungan orang-orang di sekitar. Maka, pada kesempatan ini, izinkan penulis untuk menyampaikan ucapan terima kasih yang sangat besar kepada:

- 1. Bapak Dr. Muryanto Amin, S.Sos., M.Si, selaku Rektor Universitas Sumatera Utara.
- 2. Ibu Dr. Maya Silvi Lydia B.Sc., M.Sc, selaku Dekan Fakultas Ilmu Komputer dan Teknologi Informasi Universitas Sumatera Utara.
- 3. Ibu Dr. Amalia, S.T., M.T, selaku Ketua Program Studi S1 Ilmu Komputer Fakultas Ilmu Komputer dan Teknologi Informasi Universitas Sumatera Utara.
- 4. Bapak Amer Sharif S.Si, M.Kom, selaku Dosen Pembimbing I yang telah memberikan banyak bimbingan, arahan, serta meluangkan waktu untuk penulis sampai pada tahap penysusunan laporan skripsi.
- 5. Bapak Prof. Dr. Syahril Efendi S.Si., M.IT, selaku Dosen Pembimbing II yang telah membimbing penulis sampai pada tahap penysusunan skripsi ini.
- 6. Bapak Dr. Mohammad Andri Budiman, S.T., M.Comp.Sc., M.E.M. selaku Dosen Pembanding 1 yang telah memberikan bimbingan, saran, dan ilmu yang membangun kepada penulis.
- 7. Ibu Dian Rachmawati, S.Si., M.Kom. selaku Dosen Pembanding 2 yang telah memberikan saran dan kritikan kepada penulis.
- 8. Seluruh Bapak Ibu Dosen Program Studi S-1 Ilmu Komputer khususnya Bapak Ibu yang telah memberikan sebagian waktunya untuk mengajarkan ilmunya kepada penulis.
- 9. Kepada kedua Orang Tua yang teramat dicintai, Ibu Sumiati dan Bapak Muhammad Fakhruddin, yang telah memberikan doa dan dukungan moral serta

materi secara tulus. Dukungan tersebut menjadi faktor terbesar bagi penulis dalam menyelesaikan penyusunan skripsi ini.

- 10. Kakak Dea Syavira dan adik Difqy Aldian yang telah memberika doa dan motivasi yang berharga untuk penulis.
- 11. Semua anggota keluarga besar penulis telah memberikan motivasi yang tulus dan berarti bagi penulis.
- 12. Sahabat-sahabat semasa SMP dan SMA penulis yang telah menjadi pendukung serta penyemangat yang tulus untuk penulis.
- 13. Sahabat-sahabat SISTER yang telah memberikan pengalaman dan penghiburan bagi penulis.
- 14. Sahabat-sahabat penulis khususnya ciwi-ciwi Kom B yang telah memberikan dorongan yang memotivasi dan berbagi pengalaman yang amat berharga bagi penulis sepanjang perjalanan perkuliahan.
- 15. IMILKOM yang merupakan tempat berkembangnya penulis selama masa perkuliahan.
- 16. Stambuk 2020 khususnya Kom B yang memberikan penulis pengalaman belajar yang berharga.

Serta semua pihak yang telah memberikan bantuan kepada penulis, meskipun tidak dapat disebutkan satu per satu, semoga diberkahi oleh Allah SWT. atas segala bantuan yang diberikan.

Medan, 2 Desember 2023 Penulis,



Difanie Mayananda

vi

ABSTRAK

Pemungutan suara atau voting merupakan salah satu sistem yang digunakan untuk

mengambil keputusan. Namun, ketidakhadiran pemilih merupakan hal yang menjadi

hambatan pada kegiatan pemungutan suara. E-voting merupakan solusi untuk masalah

ketidakhadiran pada pemungutan suara. E-voting harus dapat menjaga kerahasiaan isi surat

suara, menjamin hak pemilih, dan kerahasiaan identitas dari pemilih. Untuk menjaga

kerahasiaan identitas dan menjamin hak pemilih untuk memberikan suara pada penelitian

ini, digunakan Skema Blind Signature untuk menjaga validitas surat suara walau pun surat

suara dikirim secara anonim. Skema ini dikombinasikan dengan Elliptic Curve

Cryptography (ECC) yang merukpakan algoritma asimetris yang memanfaatkan kurva

elips sebagai algoritma untuk melakukan enkripsi dan dekripsi yang dapat merahasiakan

isi surat suara. Surat suara diolah menggunakan fungsi hash yaitu SHA-256 sebelum

dilakukan enkripsi. Sistem e-voting pada penelitian ini diimplementasikan dalam bentuk

web dengan kunci privat sepanjang 256-bit.

Kata Kunci: E-voting, Elliptic Curve Cryptography, Blind Signature, Hash, Kunci Privat

ABSTRACT

Voting is one of the systems used to make decisions. However, Voter absenteeism is an obstacle to voting activities. E-voting is a solution to the problem of absenteeism at the vote. E-voting must be able to maintain the confidentiality of the contents of the ballot, guarantee the rights of *Voters*, and the confidentiality of the identity of Voters. To maintain confidentiality of identity and guarantee the right of *Voters* to vote in this study, a Blind Signature Scheme was used to maintain the validity of ballots even if ballots were sent anonymously. This scheme is combined with Elliptic Curve Cryptography (ECC) which is an asymmetric algorithm that utilizes elliptic curves as an algorithm to encrypt and decrypt the contents of ballots. Ballots are processed using the hash function SHA-256 before encryption. The e-voting system in this study was implemented in a web with a 256-bit private key.

Keywords: E-voting, Elliptic Curve Cryptography, Blind Signature, Hash, Private Key

DAFTAR ISI

PERSETUJUAN	Error! Bookmark not defined.
PERNYATAAN	iii
UCAPAN TERIMAKASIH	iv
DAFTAR ISI	viii
DAFTAR TABEL	xi
DAFTAR GAMBAR	xii
BAB I	1
PENDAHULUAN	1
1.1 Latar Belakang	1
1.2 Rumusan Masalah	2
1.3 Batasan Masalah	2
1.4 Tujuan Penelitian	2
1.5 Manfaat Penelitian	2
1.6 Penelitian Relevan	3
1.7 Metedologi Penelitian	4
1.8 Sistematika Penulisan	5
BAB II	7
LANDASAN TEORI	7
2.1 E-Voting	7
2.2 Kriptografi	7
2.3 Blind Signature	7
2.4 Elliptic Curve Cryptography	9
2.4.1 Enkripsi ECC	10

2.4.2 Dekripsi ECC	11
2.4.3 Perubahan Plaintext Menjadi Titik	11
2.4.4 Contoh Kasus	13
BAB III	15
ANALISIS DAN PERANCANGAN	15
3.1.1 Analisis Masalah	15
3.1.2 Analisis Persyaratan	16
3.1.2.1 Analisis Persyaratan Fungsional	16
3.1.2.2 Analisis Persyaratan Non-fungsional	16
3.2 Perancangan Sistem	17
3.2.1 Diagram Umum	17
3.2.2 Use case Diagram	19
3.2.3 Activity Diagram	19
3.2.4 Sequence Diagram	24
3.2.5 Diagram Alir (Flowchart)	25
3.2.6 Perancangan Database	32
3.2.7 Perancangan <i>User interface</i>	38
BAB IV	46
IMPLEMENTASI DAN PENGUJIAN SISTEM	46
4.1 Implementasi	46
4.1.1 Halaman Registrasi	46
4.1.2 Halaman Login	48
4.1.3 Halaman Beranda	48
4.1.4 Halaman Menambah <i>Event</i> Pemilihan	50
4.1.5 Halaman Event Trustee	51

4.1.6 Halaman Event Voter	52
4.1.7 Halaman Event Signer	53
4.2 Pengujian Sistem Satu Voter	54
4.2.1 Pengujian Membuat Suara	54
4.2.2 Pengujian Signing	56
4.2.3 Pengujian <i>Unblinding</i>	57
4.2.4 Pengujian Verification	58
4.3 Pengujian Sistem Beberapa <i>Voter</i>	60
4.3.1 Pengujian Memberikan Suara	60
4.3.2 Pengujian Signing	61
4.3.3 Pengujian Verifikasi	63
BAB V	65
KESIMPULAN DAN SARAN	65
5.1 Kesimpulan	65
5.2 Saran	65
DAFTAR PUSTAKA	66
I AMPIDAN	68

DAFTAR TABEL

Tabel 2. 1 Tabel Enkoding	11
Tabel 3. 1 Tabel Simbol Perhitungan	26
Tabel 3. 2 Tabel <i>User</i>	33
Tabel 3. 3 Tabel <i>Voter</i>	33
Tabel 3. 4 Tabel <i>Trustee</i>	33
Tabel 3. 5 Tabel Signer	33
Tabel 3. 6 Tabel Admin	34
Tabel 3. 7 Tabel Key	34
Tabel 3. 8 Tabel Event	34
Tabel 3. 9 Tabel Suara	35
Tabel 3. 10 Tabel Pilihan	36
Tabel 3. 11 Tabel Signing Model	36
Tabel 3. 12 Tabel <i>Unblinding</i>	37

DAFTAR GAMBAR

Gambar 2. 1 Proses Enkripsi dan Dekripsi	7
Gambar 2. 2 Blind Signature pada E-voting	9
Gambar 3. 1 Fishbone Diagram	16
Gambar 3. 2 Diagram Umum	18
Gambar 3. 3 Use case Diagram	19
Gambar 3. 4 Diagram Activity Register	20
Gambar 3. 5 Diagram Activity Membuat Event	21
Gambar 3. 6 Diagram Activity Membuat Suara	21
Gambar 3. 7 Diagram Activity Signing	22
Gambar 3. 8 Diagram Activity Unblinding	23
Gambar 3. 9 Diagram Activity Verification	24
Gambar 3. 10 Sequence Diagram Trustee	24
Gambar 3. 11 Sequence Diagram Voter	25
Gambar 3. 12 Sequence Diagram Signer	25
Gambar 3. 13 Flowchart Pembangkitan Kunci	27
Gambar 3. 14 Flowchart Blinding	28
Gambar 3. 15 Flowchart Signing	29
Gambar 3. 16 Flowchart Unblinding	30
Gambar 3. 17 Flowchart Verification	31
Gambar 3. 18 ERD	32
Gambar 3. 19 Relasi Antar Tabel	38
Gambar 3. 20 User Interface Halaman Register	39
Gambar 3. 21 User Interface Halaman Login User	40
Gambar 3. 22 Userlinterface Beranda	40
Gambar 3. 23 User Interface Menambah Event	41
Gambar 3. 24 User Interface Event Voter	42
Gambar 3. 25 User Interface Halaman Utama Event Trustee	43
Gambar 3. 26 User Interface Pengaturan Event	44

Gambar 3. 27 User interface Event Signer	44
Gambar 3. 28 User interface Halaman Beranda Admin	45
Gambar 4. 1 Halaman Registrasi Voter	47
Gambar 4. 2 Halaman Registrasi Signer	47
Gambar 4. 3 Halaman Register Trustee	47
Gambar 4. 4 Halaman Login	48
Gambar 4. 5 Halaman Beranda Admin	49
Gambar 4. 6 Halaman Beranda Trustee	49
Gambar 4. 7 Halaman Beranda Signer	50
Gambar 4. 8 Halaman Beranda Voter	50
Gambar 4. 9 Halaman Menambah Event Pemilihan	51
Gambar 4. 10 Halaman Utama Event Trustee	52
Gambar 4. 11 Halaman Pengaturan Event	52
Gambar 4. 12 Halaman Event Voter	53
Gambar 4. 13 Halaman Event Signer	53
Gambar 4. 14 Memberikan Suara	54
Gambar 4. 15 Hasil Blinding	55
Gambar 4. 16 Detail Blinding	55
Gambar 4. 17 Pengujian Signing	56
Gambar 4. 18 Detail Signing	57
Gambar 4. 19 Voter Menerima Surat yang di-signing	57
Gambar 4. 20 Hasil Unblinding	58
Gambar 4. 21 Sebelum Verifikasi	59
Gambar 4. 22 Hasil Setelah Verifikasi	59
Gambar 4. 23 Detail Verification	60
Gambar 4. 24 Beberapa Voter	61
Gambar 4. 25 Beberapa Voter Memberikan Suara	61
Gambar 4. 26 Pengujian Signing Beberapa Voter	62
Gambar 4. 27 Unblinding Voter	62
Gambar 4. 28 Sebelum Verifikasi Beberpa Voter	63
Cambar 4 29 Setelah Verifikasi Reberana Voter	6/

BABI

PENDAHULUAN

1.1 Latar Belakang

Pemungutan suara atau *voting* adalah hal yang umum dilakukan untuk mengambil keputusan atau pun memilih seseorang untuk diberikan amanat. Konsep pemungutan suara yaitu dengan memilih hasil bedasarkan suara terbanyak dari para pemilih. Di Indonesia sendiri pemungutan suara terbesar yang dilakukan salah satunya adalah pemilihan Presiden Indonesia yang diselenggarakan setiap 5 tahun sekali. *Voting* dilakukan untuk menghemat waktu dalam mengambil sebuah keputusan. Akan tetapi pemilih yang tidak dapat berhadir karena alasan tertentu pada sebuah *voting* tidak dapat mengikuti pemungutan suara sehingga sering kali suara orang tersebut tidak dihitung atau bahkan pemungutan suara tidak dapat dilakukan.

Agar dapat menyesuaikan dengan pemilih yang tidak dapat berhadir, maka *e-voting* atau pemungutan suara dengan bantuan teknologi informasi dilakukan. *E-voting* haruslah bersifat seperti *voting* langsung. Untuk bersifat seperti *voting* langsung ada halhal yang diperhatikan yaitu memastikan kerahasiaan isi *voting* dan memastikan kerahasiaan identitas pengirim dengan catatan surat suara tersebut sudah divalidasi oleh pihak yang berwenang.

Skema *Blind Signature* atau tanda tangan buta adalah sebuah skema di mana seorang pemilih meminta kepada pihak yang berwenang untuk memvalidasi surat suara yang dikirim tanpa isi surat suara diketahui oleh pihak yang berwenang tersebut. Setelah surat suara divalidasi, pengirim akan mengirimkan surat tersebut secara anonim kepada pihak penghitung suara. Lalu pihak penghitung suara dapat memvalidasi surat suara tersebut melalui pengenalan tanda tangan digital yang dilakukan oleh pihak berwenang. Dengan skema ini pemilih dapat menjaga identitasnya akan tetapi surat suara juga dapat terjaga validitas dan kerahasiannya.

ECC (*Elliptic Curve Cryptography*) merupakan algoritma asimetrik yang menggunakan kunci publik dan privat dalam prosesnya. Sebagian besar algoritma yang menggunakan kunci publik memiliki penyimpanan yang cukup besar, ECC merupakan alternatif yang dapat digunakan karena memiliki ukuran kunci yang lebih kecil tetapi memiliki tingkat keamanan yang sama. Algoritma ini memanfaatkan perhitungan

matematis berdasarkan persamaan kurva elips. Algoritma ini mengalami beberapa kali proses perhitungan sehingga menghasilkan sejumlah titik pada kurva. Keunggulan dari algoritma ini adalah sulitnya menebak berapa kali peroses perhitungan dan kurva apa yang digunakan pada prosesnya. Penerapan *Blind Signature* akan dikombinasikan dengan algoritma ECC untuk memaksimalkan kegiatan *e-voting* yang dilakukan.

1.2 Rumusan Masalah

Bedasarkan latar belakang, kegiatan *e-voting* memiliki permasalahan yang dihadapi yaitu bagaimana melakukan validasi terhadap surat suara tanpa pihak yang memvalidasi mengetahui isi surat suara tersebut dan menjaga kerahasiaan identitas dari pemilih. Skema *Blind Signature* yang dipadukan dengan ECC diharapkan dapat mengatasi permasalahan tersebut

1.3 Batasan Masalah

Penelitian ini memiliki beberapa batasan antara lain:

- Penelitian yang digunakan hanya pada implementasi algoritma Blind Signature dan Elliptic Curve Cryptography
- 2. Penelitian tidak membahas kekurangan dari algoritma yang digunakan
- 3. Algoritma ini diimplementasikan dengan basis web dengan menggunakan bahasa pemrograman Python dan menggunakan Django sebagai *framework*nya.

1.4 Tujuan Penelitian

Penelitian ini bertujuan untuk mengembangkan algoritma yang digunakan untuk membangun sebuah sistem e-voting yang dapat melindungi kerahasiaan suara dan identitas dari pemilih. Penelitian ini juga bertujuan untuk menguji apakah skema dan algoritma yang diteliti dapat dikombinasikan untuk membangun sebuah sistem e-voting.

1.5 Manfaat Penelitian

Harapannya dari penelitian ini, sistem yang dibangun mampu dimanfaatkan masyarakat untuk melakukan *e-voting* tanpa khawatir akan kerahasiaan identitas dan isi pesan suara yang dapat meningkatkan rasa aman pemilih. Lalu dengan dibangunnya sistem ini masyarakat diharap bisa melakukan *voting* dari tempat yang jauh sekalipun.

1.6 Penelitian Relevan

Beberapa studi sebelumnya terkait dengan penelitian yang dilakukan adalah sebagai berikut:

- 1. Berdasarkan penelitian (James, dkk., 2018) yang berjudul "Pairing Free Identity-Based *Blind Signature* Scheme with Message Recovery", mereka melakukan kombinasi antara Skema *Blind Signature* dengan pemulihan pesan yang berbasis ID. Skema yang digunakan dinilai aman dan sulit dilawan oleh serangan identitas dengan pembuktian menggunakan *Elliptic Curve Discrete Logarithm Problem* (ECDLP). Teori *Blindness Property* dari Skema PF-IDBS-MR ini dapat diaplikasikan secara efektif pada model *e-voting* dan *e-payment* sistem.
- 2. Berdasarkan penelitian (Harn, dkk., 2019) yang berjudul "Multiple *Blind Signature* for *e-voting* and e-Cash", peneliti membangun sistem *e-voting* dan e-cash menggunakan Multiple *Blind Signature* (MBS) yang mana merupakan penggabungan dari *Blind Signature* dan *Dual Signature*. *E-voting* menggunakan MBS dapat membuat pemilih untuk mengosongkan surat suara pada tahap registrasi karena pemilih harus melakukan perhitunhan dan interaksi pada masa registrasi. Lalu pada hari pemilihan, pemilih dapat menuliskan pilihannya tanpa membutuhkan perhitungan lagi. Hal ini dapat mengurangi *network traffic* dihari pemilihan.
- 3. Berdasarkan penelitian (Maulid, 2018) yang berjudul "The Implementation of *Blind Signature* in Digital Cash", peneliti melakukan dua implementasi yaitu menggunakan *Online RSA Blind Signatures Digital Cash Scheme* dan *Offline Brands Blind Signatures Digital Cash Scheme*. Pada skema *online* peneliti menggunakan RSA *Blind Signature* di mana tipe ini dinilai sederhana, praktis, dan tahan terhadap serangan. Akan tetapi sulit

- membuktikan ketahanan algoritma ini terhadap serangan karena kunci RSA berdasar pada masalah faktorisasi.
- 4. Berdasarkan penelitian (Nugroho & Painem, 2022) yang berjudul "IMPLEMENTASI ALGORITMA ELLIPTIC CURVE CRYPTOGRAPHY (ECC) UNTUK PENGAMANAN FILE BERBASIS WEB", peneliti menggunakan ECC untuk mengamankan file. Peneleti menggunakan persamaan $y^2 = \mathbf{x}^2 + \mathbf{a}\mathbf{x} + \mathbf{b}$ (mod p) pada kuva elips. Hasil implementasi dapat mengamankan data berekstensi xls, doc, jpg, pdf, xlsx, pptx, dan docx.

1.7 Metedologi Penelitian

Adapun tahapan metedologi penelitian ini adalah:

1. Studi Pustaka

Pada tahapan ini, penulis akan mengumpulkan sumber referensi yang didapatkan dari sumber tertulis seperti buku, jurnal, dan *proceeding*. Sumber referensi yang dicari akan berhubungan dengan *Elliptic Curve Cryptography* dan Skema *Blind Signature*.

2. Analisis dan Perancangan Sistem

Pada tahapan ini penulis menganalisis Skema *Blind Signature* dan digabungkan dengan *Elliptic Curve Cryptography* yang akan dirancang untuk malakukan proses *e-voting* dengan aman. Tahapan ini bertujuan untuk melihat sejauh mana keamanan dari proses *e-voting* ketika dijalankan.

3. Implementasi Sistem

Pengimplementasian sistem yang akan dilakukan adalah pembuatan sistem bedasarkan diagram alir (*flowchart*) yang telah dirancang dengan menggunakan kedua algoritma yaitu *Elliptic Curve Cryptography* dan *Blind Signature*.

4. Pengujian Sistem

Pada penelitian yang mengimplementasikan sistem *e-voting* ini, dibutuhkan pengujian untuk menguji apakah pengkombinasian algoritma *Blind Signature* dengan *Elliptic Curve Cryptography* dapat mengoptimalkan keamanan dalam melakukan *e-voting*. Pengujian akan dilakukan dengan mengenkripsi pesan dari *voting* lalu

mengirimkannya kepada validator dan penerima dan pesan akan didekripsi oleh penerima.

5. Dokumentasi Sistem

Setelah sistem dibangun, tahap selanjutnya adalah penyusunan laporan yang akan dilakukan dari tahapan analisis sampai ke pengujian dalam bentuk skripsi.

1.8 Sistematika Penulisan

BAB 1 PENDAHULUAN

Pada bab ini akan dijelaskan latar belakang penelitian, rumusan masalah, batasan masalah, tujuan penelitian, manfaat penelitian, penelitian yang relevan, metedologi penelitian, serta sistematika penulisan.

BAB 2 LANDASAN TEORI

Bab ini menjelaskan tentang kajian teoritis terkait penelitian ini khususnya algoritma yang digunakan yaitu Skema Blind Signature dan Elliptic Curve Cryptography.

BAB 3 ANALISIS DAN PERANCANGAN

Menganalisis dan merancang sistem merupakan hal yang umum dilakukan pada penelitian. Proses tersebut akan dijabarkan pada bab ini.

BAB 4 IMPLEMENTASI DAN PENGUJIAN

Bab ini membahas penerapan sistem yang telah dikembangkan dan pengujian hasil implementasinya sesuai dengan desain yang telah disiapkan sebelumnya.

BAB 5 KESIMPULAN DAN SARAN

Bab ini mencakup rangkuman dari beberapa bab sebelumnya dan memberikan rekomendasi serta masukan bagi peneliti di masa mendatang.

BAB II

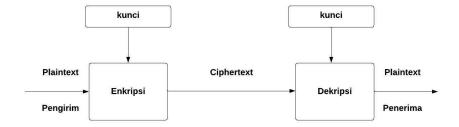
LANDASAN TEORI

2.1 E-Voting

Electronic voting adalah suatu metode pemungutan suara dan penghitungan suara dalam suatu pemilihan dengan menggunakan perangkat elektronik. Tujuan dari electronic voting adalah menyelenggarakan pemungutan suara dengan biaya hemat dan penghitungan suara yang cepat dengan menggunakan sistem yang aman dan mudah untuk dilakukan audit (Risnanto, 2017).

2.2 Kriptografi

Kriptografi merupakan sebuah cabang ilmu yang berkaitan dengan keamanan data dengan menggunakan teknik perhitungan. Maka dari itu pada jaman sekarang, kriptografi merupakan ilmu yang sangat dibutuhkan. Kriptografi biasanya mengalami dua proses yaitu proses enkripsi dan proses dekripsi. Proses enkripsi merupakan tahap untuk mengubah pesan biasa yang dapat dibaca (*plaintext*) menjadi sebuah pesan yang tidak terbaca dan tidak memiliki makna (*chipertext*). Setelah mengalami proses enkripsi, lalu pesan dikirim kepada penerima. Ketika pesan diterima oleh penerima, maka *chipertext* akan diubah kembali menjadi *plaintext*. Proses tersebut dinamakan dekripsi. Proses kriptografi digambarkan pada 2.1.



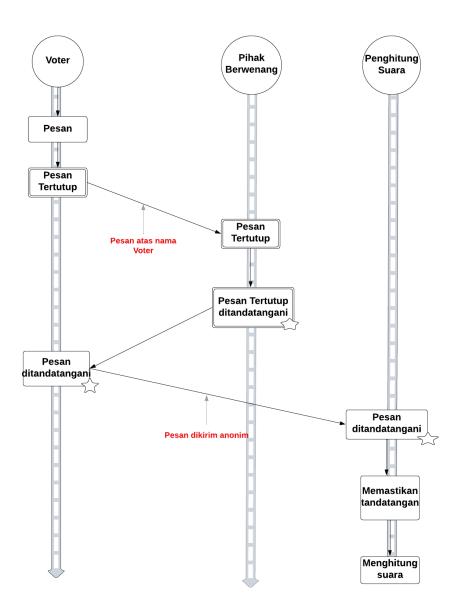
Gambar 2. 1 Proses Enkripsi dan Dekripsi

2.3 Blind Signature

Blind Signature dikenalkan pertama kali oleh David Chaum pada tahun 1982. Blind Signature adalah sebuah bentuk tanda-tangan digital di mana isi pesan disembunyikan sebelum ditanda-tangani. Hasil Blind Signature dapat diverifikasi secara publik terhadap

pesan asli yang tidak disembunyikan, seperti pada halnya tanda-tangan digital biasa (Prana, 2008).

Ilustrasi *Blind Signature* pada *e-voting* dapat dilihat pada gambar 2.2. *Voter* akan mengirimkan pesan suara kepada penghitung suara. Pertama *Voter* menuliskan isi suaranya dan menutup pesan tersebut. Pesan yang sudah ditutup dikirim kepada pihak yang berwenang atas nama *Voter*. Lalu pihak berwenang akan menerima pesan tersebut dan memastikan identitas *Voter*. Jika identitas *Voter* terdaftas sebagai pemilih, maka pesan tertutup tersebut akan ditandatangani oleh pihak yang berwenang. Akan tetapi pihak berwenang tidak dapat membuka pesan tertutup tersebut. Setelah itu pesan akan dikirimkan lagi ke *Voter*. *Voter* menerima pesan yang sudah ditandatangani tersebut dan membuka pesan untuk memastikan isi pesannya. Lalu *voter* mengirimkan pesan suara yang telah ditandatangani kepada penghitung suara secara anonim untuk melindungi identitasnya. Penghitung suara menerima pesan *Voter* dan memverifikasi kevalidan pesan suara melalui tanda tangan pihak berwenang. Jika tanda tangan valid maka isi pesan suara akan dihitung dan dicatatat oleh penghitung suara.



Gambar 2. 2 Blind Signature pada E-voting

2.4 Elliptic Curve Cryptography

Elliptic Curve Cryptography (ECC) merupakan sebuah algoritma asimetris yang menggunakan kurva elips dalam prosesnya. ECC dinilai lebih baik dari algoritma Rivest Shamir Adleman (RSA) karena memiliki panjang kunci yang lebih kecil dengan tingkat yang sama pada keamanannya. Saat ini ada tiga protokol dari kurva elips, yaitu ECDH (Elliptic Curve Diffie-

Helman), EC ElGamal (Elliptic Curve El Gamal), dan ECDSA (*Elliptic Curve Digital Signature*). Kurva elips digunakan untuk menentukan kunci publik dari sistem kriptografi. Protokol yang digunakan pada penelitian ini adalah EC ElGamal (Elliptic Curve El Gamal .Kunci privat n secara acak dipilih dari [1, p-1]. n dan p secara berurutan adalah bilangan bulat dan bilangan prima dari sebuah persamaan kurva elips. Lalu kunci publik P dikomputasikan melalui n. G, di mana $G = (x_G, y_G)$ merupakan titik pangkal dari E (F_p) . n. G merupakan perkalian skalar. Persamaan kurva elips pada bidang prima E (F_p) adalah:

$$y^{2} \equiv x^{3} + ax + b \pmod{p}$$

di mana $4a^{3} + 27b \mod q \neq 0$

Ada beberapa operasi titik dari ECC antara lain yaitu

1. Penambahan Titik

$$\lambda = y_k - y_j / x_k - x_j \mod p$$
$$x_R = \lambda^2 - x_j - x_k \mod p$$
$$y_R = \lambda (x_j - x_R) - y_j \mod p$$

2. Penggandaan Titik

$$\lambda = (3x_p^2 + a/2y_p) \bmod p$$
$$x_R = (\lambda^2 - 2x_p) \bmod p$$
$$y_R = \lambda (x_p - x_R) - y_p \bmod p$$

3. Pengurangan Titik

$$P-Q = P + (-Q)$$

-Q = $(x_0, -y_0 \mod p)$

2.4.1 Enkripsi ECC

Proses enkripsi Elliptic Curve Cryptography adalah sebagai berikut.

$$M' = [(kG), (M+kP)]$$

Dengan keterangan:

M = pesan yang akan dienkripsi dalam bentuk titik

M ' = blok data yang telah dienkripsi (*ciphertext*)

k= suatu bilangan random yang akan digunakan sebagai kunci rahasia enkripsi dengan $k\in\{1,K,p-1\}$

P = kunci publik dari perkalian skalar n*G

G = titik pangkal

2.4.2 Dekripsi ECC

Proses dekripsi yang dilakukan terhadap M' menggunakan perhitungan sebagai berikut.

$$M = (M + kP) - [n(kG)]$$

2.4.3 Perubahan Plaintext Menjadi Titik

Untuk mengoperasikan pesan (*plaintext*) pada kurva elips, setiap karakter harus diubah ke dalam titik yang ada pad kuva elips. Untuk mengubahnya maka digunakan Metode Kolbitz dengan langkah sebagai berikut.

1. Bentuk karakter (m) yang terdiri dari angka 0,1,2,...,9 dan huruf A,B,C,...,Z yang berjumlah 35 karakter. Setiap karakter diwakili dengan angka 0-35 yang dapat dilihat pada tabel 2.1.

Α

В

C

Tabel 2. 1 Tabel Enkoding

D	13
E	14
F	15
G	16
Н	17
I	18
J	19
K	20
L	21
M	22
N	23
0	24
P	25
Q	26
R	27
S	28
T	29
U	30
V	31
W	32
X	33
Y	34
Z	35

- 2. Pilih sebuah bilangan bulat random k sebagai basis
- 3. Pada persamaan kurva elips $y^2 \equiv x^3 + ax + b \pmod{p}$ hitung x melalui rumus x = ms + 1. Lalu hitung y melalui persamaan tersebut. Jika nilai y tidak memenuhi maka gunakan x = ms+2, x = ms+3, dan seterusnya sampai nilai y memenuhi.
- 4. Pada proses dekripsi dari titik mejadi karakter gunakan rumus [m = (x 1/s)]

2.4.4 Contoh Kasus

Misalkan sebuah pesan yang berisi "D" ingin dikirimkan kepada seorang penerima pesan. Pengiriman pesan melalui serangakaian proses sebagai berikut.

- 1. Pengirim mengubah karakter dengan angka sesuai tabel enkoding "D" = 13.
- 2. Lalu menentukan s=8. Pada persamaan kurva elips $y^2\equiv x^3-2x+160\ (mod\ 911)$
- 3. Masukkan persamaan x = ms + 1. Maka $x = (13 \times 8) + 1 = 105$.
- 4. Jika dimasukkan $105^3 2(105) + 160 \pmod{911} = 605$. Hasilnya akan sama dengan $337^2 \pmod{911} = 605$. Jadi titik dipetakan pada M (105,337)
- 5. Enkripsi titik tersebut menggunakan G(1,75) pada persamaan kurva
- 6. Penerima menentukan kunci publik P dengan cara n*G di mana n=2 maka 2(1,75). P = (51,532) lalu disebarkan ke setiap pengirim pesan.
- 7. Lalu pengirim menghitung M' = [(kG), (M+kP)]. Di mana k = 3.

$$M' = [(3(1,75)),((105,337)+3(51,532))].$$

$$M' = [(338,835),(454,27)]$$
 dikirimkan ke penerima

8. Penerima melakukan dekripsi menggunakan

$$M = (M + kP) - [n(kG)].$$

- 9. (M + kP) merupakan titik kedua yang dikirim,
- 10. (kG) merupakan titik pertama yang akan dikalikan dengan kunci privat dari penerima n yang diketahui penerima n=2.
- 11. Penerima menghitung

$$n(kG) = 2(338,835)$$

$$n(kG) = (474,777).$$

12. Lalu penerima menghitung

$$(M + kP) - [n(kG)] = (454,27) - (474,777)$$

$$M = (105,337)$$

13. Penerima melakukan perubahan kembali dari titik menjadi karakter dengan rumus

$$[m = (x - 1/s)] = \frac{105-1}{8}.$$

m=13, maka13 mewakili karakter "D". Penerima mendapat pesan dari pengirim yang berisi "D".

BAB III

ANALISIS DAN PERANCANGAN

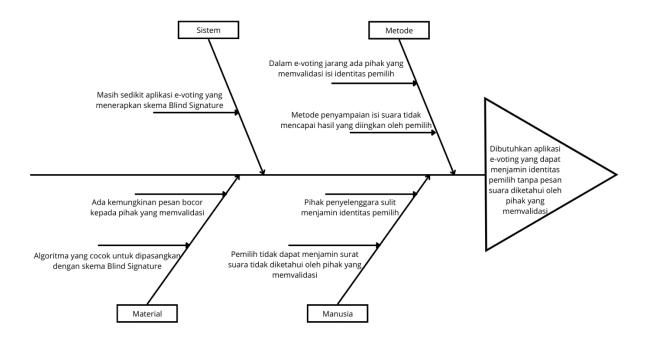
3.1 Analisis Sistem

Analisis sistem merupakan sebuah tahapan menganalisis masalah dalam perancangan sistem yang bertujuan untuk mendapatkan hasil dari pemecahan masalah yang dapat mengoptimalkan kerja sistem. Tahapan ini terbagi menjadi dua proses yaitu analisis masalah dan analisis persyaratan. Analisis masalah merupakan proses mengidentifikasi masalah untuk mendapatkan solusi terbaik dari permasalahan tersebut, sedangkan analisis persyaratan merupakan sebuah proses untuk mengidentifikasi persyaratan apa saja yang harus dipenuhi untuk memecahkan masalah sistem yang dibangun.

3.1.1 Analisis Masalah

Pada suatu pemungutan suara elektronik (e-voting) ada tiga pihak utama yang terlibat yaitu *Trustee* adalah pihak yang menyelenggarakan pemungutan suara, *Voter* adalah pihak yang memberikan suaranya, dan *Signer* adalah pihak yang memastikan bahwa *Voter* adalah pemilih yang memang berhak untuk memberikan suara. Selain itu, ada persyaratan bahwa suara yang diberika *Voter* harus bersifat rahasia yaitu tidak dapat diketahui oleh *Signer*.

Faktor-faktor penyebab timbulnya masalah yang akan diilustrasikan melalui Diagram Ishikawa (*Fishbone Diagram*) yang terletak pada gambar 3.1. Terlihat bahwa ada beberapa penyebab masalah yang diilustrasikan sebagai tulang ikan. Penyabab masalah ini dibagi menjadi empat kategori yaitu sistem, amterial, metode, dan manusia. Sedangkan kepala ikan mengilustrasikan simpulan permasalahan yang akan diselesaikan.



Gambar 3. 1 Fishbone Diagram

3.1.2 Analisis Persyaratan

Analisis persyaratan adalah proses merumuskan syarat-syarat yang harus dipenuhi oleh sistem yang akan dibangun baik, dari segi fungsional maupun non-funsional.

3.1.2.1 Analisis Persyaratan Fungsional

Adapun beberapa persyaratan fungsional yang dianalisis yaitu.

- Sistem dapat mengamankan suara menggunakan algoritma Elliptic Curve Cryptography
- 2. Sistem dapat membangkitkan *private key* dan *public key* dari setiap pembuatan akun baru
- Sistem dapat melakukan validasi terhadap surat suara secara tertutup dengan Skema Blind Signature
- 4. Surat suara yang telah divalidasi baru dapat dihitung suaranya oleh *Trustee* tanpa mengetahui identitas dari *Voter*

3.1.2.2 Analisis Persyaratan Non-fungsional

Adapun persyaratan non-fungsional yang dianalisis pada sistem yang akan dibangun yaitu.

1. User-Interface

Sistem dapat menampilakn antarmuka pengguna yang mudah dimengerti oleh pengguna baru

2. Kualitas

Kualitas yang baik dari sistem yaitu sistem dapat menunjukkan proses enkripsi dan proses dekripsi pada setiap tahapan

3. Peforma

Sistem dapat menangani banyaknya jumlah pemilih dan setiap *event* yang diadakan

3.2 Perancangan Sistem

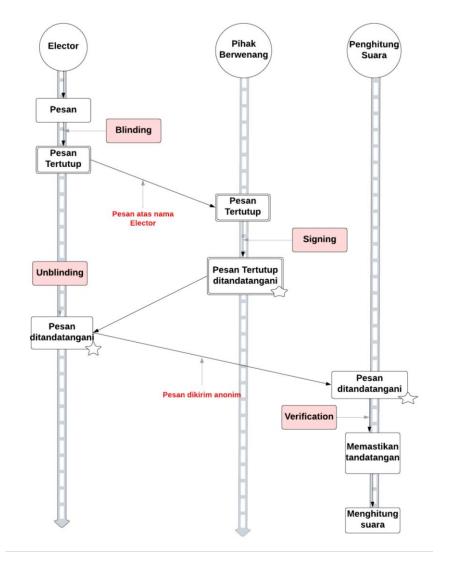
Dalam merancang sistem, dibutuhkan beberapa diagram pada perancangan ini yaitu diagram umum, *use case* diagram, *activity diagram*, *sequence diagram*, diagram alir (*flowchart*), dan *User interface*.

3.2.1 Diagram Umum

Rancangan yang dilakukan pada diagram umum menggunakan *timing diagram* yang terdapat pada Skema *Blind Signature* lalu digabungkan dengan pemrosesan dengan menggunakan algoritma *Elliptic Curve Cryptography*. Diagram umum diilustrasikan pada gambar 3.2. Berikut runtutan proses yang terjadi pada diagram umum.

- 1. Pertama, *User* akan melakukan registrasi akun. Pada proses ini sistem akan membangkitkan kunci privat *User*. Setelah itu sistem akan menghitung kunci publik dari kunci privat yang telah ditentukan oleh sistem.
- 2. Pada proses *blinding*, pemilih (*Voter*) akan melakukan enkripsi terhadap pesan suara yang berisi pilihanya menggunakan *Elliptic Curve Elgamal* menggunakan kunci publik *Trustee*. Selain itu pada proses ini *User* juga akan mengenkripsi pesan suaranya menggunakan kunci privat dan publik pengirim untuk dikirim ke *Signer*.
- 3. Setelah *Signer* menerima pesan dari *Voter*, dia akan melakukan *signing* terhadap pesan menggunakan kunci privat *Signer* tersebut. Setelah itu *Signer* akan mengirimkan kembali pesan kepada *Voter*.
- 4. Selanjutnya *Voter* yang menerima pesan dari *Signer* akan melakukan *unblinding* terhadap surat suara yang telah di-*signing* menggunakan kunci privat *Voter* dan

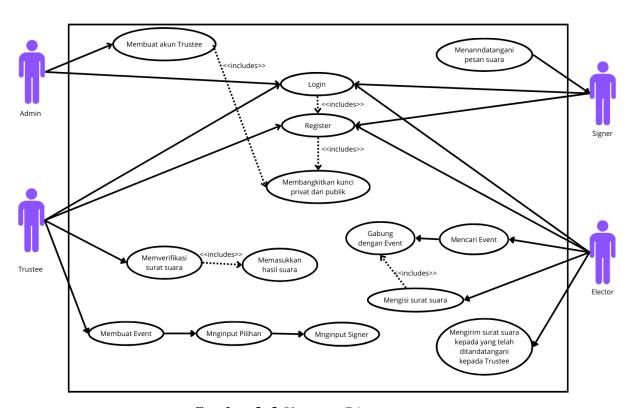
- kunci publik *Signer*. Selanjutnya *Voter* akan mengirimkan pesan suara tersebut kepada *Trustee* untuk diverifikasi.
- 5. *Trustee* akan menerima pesan yang telah di-*unblinding* dan melakukan verivikasi menggunakan kunci publik *Signer*. Jika verifikasi memberi hasil yang sesuai, maka *Trustee* akan melakukan dekripsi terhadap pesan suara menggunakan kunci privat dari *Trustee*.



Gambar 3. 2 Diagram Umum

3.2.2 Use case Diagram

Interaksi antar sesama pengguna pada sistem akan ditunjukan pada *Use Case Diagram* yang terdapat di gambar 3.3.



Gambar 3. 3 Use case Diagram

3.2.3 Activity Diagram

Activity diagram akan menggambarkan proses setiap aktivitas yang terjadi pada sistem. Diagram ini akan menggambarkan aktivitas yang dilakukan *User* dan sistem bedasarkan *use case* digram yang telah dibuat. Runtutan proses pada *activity diagram* akan dibuat secara vertikal.

3.2.3.1 Activity Diagram Register Akun

Sebelum melakukan login, *User* harus memiliki akun terlebih dahulu. *Activity diagram* register pada setiap akun ada pada gambar 3.4. Untuk peran sebagai *Voter* dan *Signer*, *User* dapat langsung melakukan register, akan tetapi akun *Trustee* hanya dapat dibuat oleh admin. Ketika

Activity Diagram

User

Input Username, email, password

Membangkitkan kunci privat

Menyimpan kunci privat

Menyimpan kunci publik

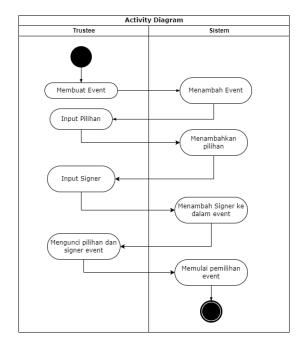
Menyimpan kunci publik

melakukan register, sistem akan membangkitkan kunci privat lalu menghitung kunci publik dari *User*.

Gambar 3. 4 Diagram Activity Register

3.2.3.2 Activity Diagram Membuat Event Pemilihan

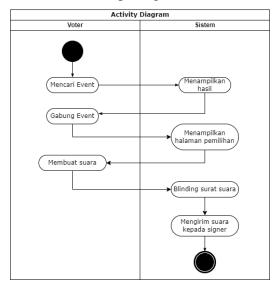
Pemilihan dilakukan melalui sebuah event. Event hanya dapat dibuat oleh Trustee. Activity diagram membuat event pemilihan ada pada gambar 3.5. Setelah Trustee membuat event, Trustee akan membuat beberapa calon yang akan menjadi pilihan pada event tersebut. Lalu Trustee akan memasukkan Signer yang dipercaya untuk menandatangani surat yang diberikan Voter. Event pemilihan tidak akan terlaksana sebelum Trustee mengunci daftar calon pada event. Setelah mengunci daftar calon, Trustee tidak dapat mengubah Signer dan calon yang telah diinput.



Gambar 3. 5 Diagram Activity Membuat Event

3.2.3.3 Activity Diagram Membuat Suara

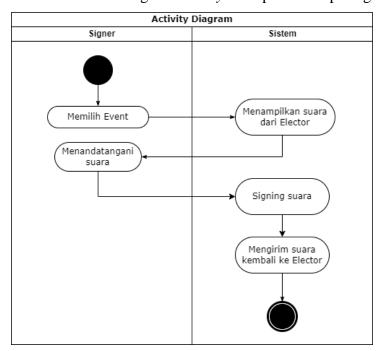
Pada proses ini, *Voter* akan mengirimkan surat suara yang berisi pilihannya. Sebelum itu, *Voter* harus mencari *event* pemilihan yang akan diikuti menggunakan code *event*. Setelah itu *user* dapat mengikut pemilihan lalu pesan akan di-*blinding* dan dikirim ke *Signer event*. Gambar diagram *activity* membuat suara disediakan pada gambar 3.6.



Gambar 3. 6 Diagram Activity Membuat Suara

3.2.3.4 Activity Diagram Signing

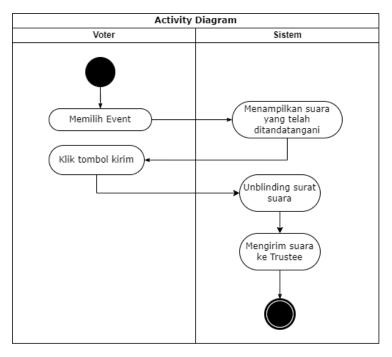
Proses *signing* bertujuan untuk menandatangani surat suara yang telah dibuat oleh *Voter*. *Actor* pada aktivitas ini adalah seorang *Signer*. *Signer* akan memilih *event* yang sudah didaftarkan oleh *Trustee*. Ketika *Voter* telah mengirim surat suaranya pada *event* tersebut, *Signer* dapat melihat apakah *Voter* merupakan orang yang berhak untuk mengikuti pemilihan melalui *Username*, *email*, dan nomor identitas *Voter*. Jika memang *Voter* berhak untuk mengikuti pemilihan maka *Signer* dapat melakukan *signing* terhadap surat suaranya. Setelah itu surat suara yang telah ditandatangani akan dikirim kembali ke *Voter*. Gambar diagram *activity* ini dapat dilihat pada gambar 3.7.



Gambar 3. 7 Diagram Activity Signing

3.2.3.5 Activity Diagram Unblinding

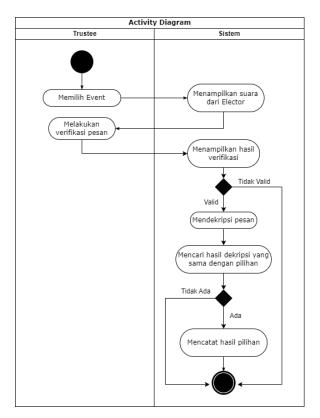
Unblinding adalah proses di mana *Voter* melakukan dekripsi terhadap surat suara yang ditandatangani oleh *Signer*. Proses *unblinding* pesan dilakukan oleh *Voter* setelah ia menerima pesan yang telah ditandatangani oleh *Signer*. Setelah *unblinding* dilakukan pesan akan langsung dikirim ke *Trustee* dengan anonim. Diagram aktivitas ini terdapat pada gambar 3.8..



Gambar 3. 8 Diagram Activity Unblinding

3.2.3.6 Activity Diagram Verification

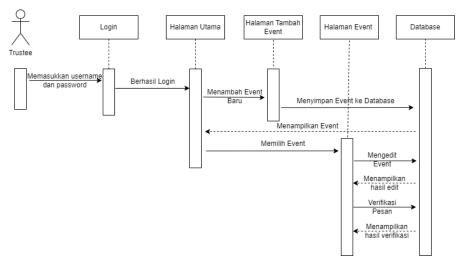
Verification adalah proses memverifikasi tanda tangan *Signer* pada surat suara yang bertujuan untuk melihat apakah *Signer* yang menandatangani surat adalah *Signer* yang ditunjuk oleh *Trustee*. Proses *Verification* dilakukan oleh *Trustee* setelah menerima suara yang dikirim oleh *Voter*. *Trustee* akan melakukan verifikasi terhadap tandatangan *Signer* surat tersebut. Jika verifikasi memberikan hasil yang sesuai, maka sistem akan mengecek apakah isi surat suara ada yang sama dengan pilihan yang tersedia. Jika ada, maka pilihan tersebut yang akan dicatat. Diagram *verification* terdapat di gambar 3.9.



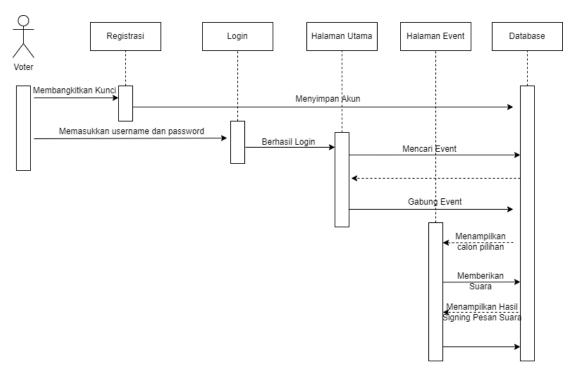
Gambar 3. 9 Diagram Activity Verification

3.2.4 Sequence Diagram

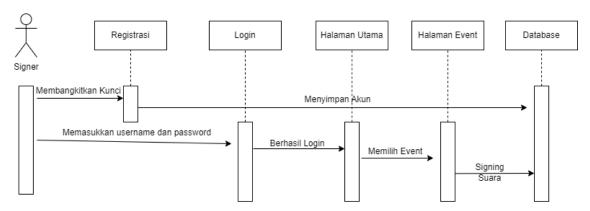
Sequence Diagram menunjukkan interaksi yang dilakukan oleh sistem dan pengguna secara berurutan. User yang terdapat pada diagram ini adalah Voter, Signer, dan Trustee yang secara berurutan ada pada gambar 3.10, 3.11, 3.12.



Gambar 3. 10 Sequence Diagram Trustee



Gambar 3. 11 Sequence Diagram Voter



Gambar 3. 12 Sequence Diagram Signer

3.2.5 Diagram Alir (Flowchart)

Diagram alir (*flowchart*) adalah bentuk visual dari serangkaian langkah atau proses dari sebuah sistem atau algoritma. Melalui penggunaan symbol-simbol yang saling terhubung, diagram alir mewakili perkembangan dari aktivitas suatu proses. *Flowchart* membantu memahami bagaimana informasi dari satu langkah ke langkah lainnya. *Flowchart* yang dibuat pada penelitian ini adalah *flowchart* pembangkitan

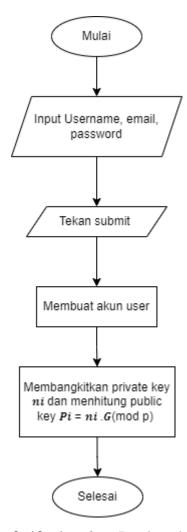
kunci, *flowchart blinding*, *flowchart unblinding*, *flowchart verification*. Ada beberapa simbol dari perhitungan yang dituliskan pada tabel di bawah ini.

Tabel 3. 1 Tabel Simbol Perhitungan

Simbol	Penjelasan
ni	Kunci Privat Voter
Pi	Kunci Publik Voter
ns	Kunci Privat Signer
nv	Kunci Rahasia Signer
Ps	Kunci Publik Signer
nt	Kunci Privat Trustee
Pt	Kunci Publik Trustee
G	Titik basis dari persamaan
р	Modular P dari persamaan kuva p-256
α	Pesan yang di-blinding
m	Pesan yang diubah ke dalam bentuk <i>hash</i>
M	Bilangan m yang diubah ke dalam titik
k	Kunci rahasia pesan
K	k yang diubah ke dalam bentuk titik
С	Ciphertext pesan
r	Pesan yang di-signing oleh Signer
S	Tandatangan Signer
s'	Hasil dekripsi s
m'	Pasangan s' yang dibutuhkan untuk verifikasi

3.2.5.1 Flowchart Pembangkitan Kunci

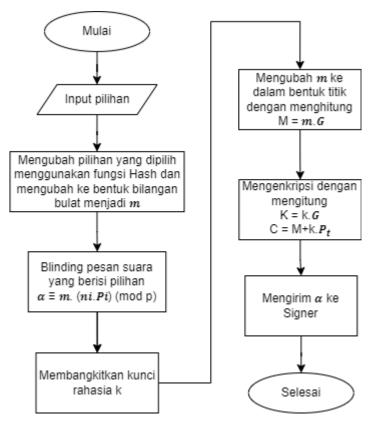
Gambar 3.13 merupakan *flowchart* untuk pembangkitan kunci pada setiap *User*. *User* melakukan pembangkitan kunci ketika pada tahap registrasi akun. Pertama kunci privat dibangkitkan. Lalu sistem akan menghitung kunci publik menggunakan operasi perkalian antara kunci privat dan base dari persamaan kurva elips.



Gambar 3. 13 Flowchart Pembangkitan Kunci

3.2.5.2 Flowchart Blinding

Proses *blinding* terjadi ketika *Voter* ingin membuat suara yang berisi pilihannya. Surat suara akan diubah menggunakan fungsi SHA-256 dan diubah menjadi bilangan bulat. Setelah itu pesan akan dikalikan dengan base dari kurva elips untuk mendapatkan titik pada kurva. Proses *blinding* menghasilkan dua enkripsi yaitu pesan yang dienkripsi dengan menggunakan *Elliptic Curve Elgamal* dan publik *Trustee* dan pesan yang dienkripsi untuk dilakukan *signing* yang akan dikirim ke *Signer*. Proses ini diilustrasikan di gambar 3.14.



Gambar 3. 14 Flowchart Blinding

3.2.5.3 Flowchart Signing

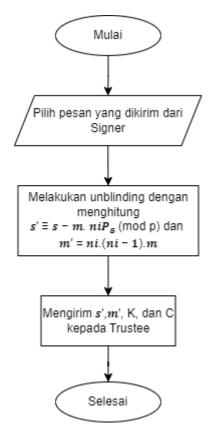
Pada tahap ini, Signer melakukan signing dengan menghitung r menggunakan kunci privatnya dan menghitung s menggunakan kunci rahasia yang akan dibangkitkan oleh Signer yaitu n_v . Setelah itu, r dan s akan dikirimkan kembali ke Voter. Gambar 3.15 menunjukkan flowchart proses signing.



Gambar 3. 15 Flowchart Signing

3.2.5.4 Flowchart Unblinding

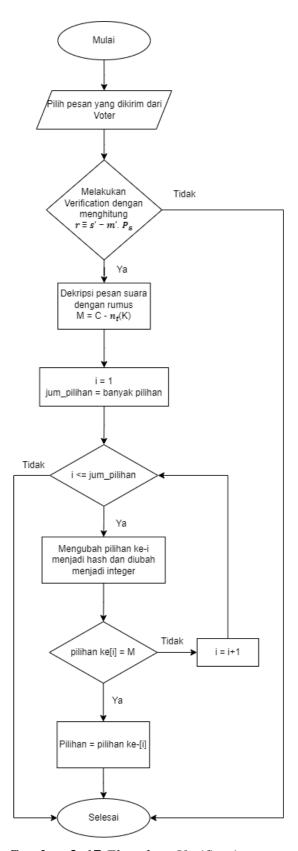
Setelah *User* mendapatkan surat suaranya yang telah ditandatangani, *Voter* akan melakukan *unblinding* terhadap surat suara tersebut. Proses *unblinding* akan menghasilkan s' dan m'. *Voter* menghitung s' menggunakan *Public Key Signer* P_s dan *Private Key Voter* ni. Lalu s' dan m' akan dikirim kepada *Trustee*. *Flowchart unblinding* dapat dilihat pada gambar 3.16.



Gambar 3. 16 Flowchart Unblinding

3.2.5.5 Flowchart Verification

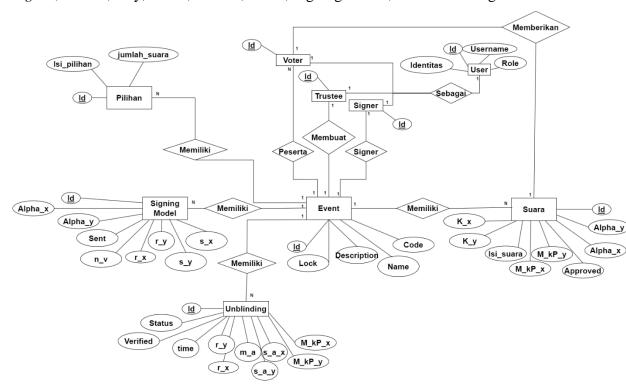
Trustee melakukan verifikasi terhadap pesan yang telah dikirimkan oleh *Voter* secara anonim. Trustee akan memastikan tanda tangan Signer menggunakan kunci publik Signer P_s . Jika $r \equiv s' - m'$. P_s , maka Signer yang memberikan signing adalah Signer yang tepat. Lalu Trustee akan melakukan dekripsi terhadap pesan menggunakan kunci privatnya lalu mencocokkan isi pesan dengan pilihan yang tersedia. Jika ada, maka pilihan dicatat. Flowchart ada pada gambar 3.17.



Gambar 3. 17 Flowchart Verification

3.2.6 Perancangan Database

Pada tahapan ini, penulis melakukan perancangan database untuk merancang data-data apa saja yang disimpan dan bagaimana hubungan antar tabel. Pada sistem yang dibangun, penulis membuat beberapa tabel yaitu Tabel *User*, *Voter*, *Trustee*, *Signer*, Admin, Key, Event, Pilihan, Suara, Signing Model, dan Unblinding.



Gambar 3. 18 ERD

Penjelasan gambar 3.18 adalah sebagai berikut.

- 1. Setiap *User* hanya dapat memilih satu *role* sebagai *Voter*, *Trustee*, atau *Signer*
- 2. Seorang *Trustee* dapat membuat banyak *event*
- 3. Sebuah *event* dapat memiliki beberapa *voter*, *pilihan*, *suara*, *signing model*, dan *unblinding*
- 4. Sebuah event hanya dapat memiliki sebuah Signer
- 5. Seorang *Voter* yang telah bergabung dengan sebuah *event* dapat memberikan sebuah suara.

Tabel 3. 2 Tabel *User*

Nama	Tipe Data	Ukuran	Keterangan	
id	Integer	2147483647	Menyimpan id <i>User</i> sebagai	
			kunci primer	
username	Varchar	150	Menyimpan <i>User</i> name <i>User</i>	
role	Varchar	10	Menyimpan role <i>User</i>	
identitas	Integer	20	Menyimpan nomor identitas	
			User	

Tabel 3. 3 Tabel Voter

Nama	Tipe Data	Ukuran	Keterangan
id	Integer	2147483647	Menyimpan id Voter
			sebagai kunci primer
user_id	Integer	2147483647	Menyimpan id <i>User</i>

Tabel 3. 4 Tabel *Trustee*

Nama	Tipe Data	Ukuran	Keterangan
id	Integer	2147483647	Menyimpan id Trustee
			sebagai kunci primer
user_id	Varchar	2147483647	Menyimpan id <i>User</i>

Tabel 3. 5 Tabel *Signer*

Nama	Tipe Data	Ukuran	Keterangan	
<u>id</u>	Integer	2147483647	Menyimpan id Signer	
			sebagai kunci primer	
user_id	Integer	2147483647	Menyimpan id <i>User</i>	

Tabel 3. 6 Tabel Admin

Nama	Tipe Data	Ukuran	Keterangan
id	Integer	2147483647	Menyimpan id Admin
			sebagai kunci primer
user_id	Integer	2147483647	Menyimpan id <i>User</i>

Tabel 3. 7 Tabel *Key*

Nama	Tipe Data	Ukuran	Keterangan
id	Integer	2147483647	Menyimpan id kunci
			sebagai kunci primer
user_id	Integer	2147483647	Menyimpan id <i>User</i>
private_key_user	Varchar	66	Menyimpan kunci privat
public_key_ user _x	Varchar	66	Menyimpan kunci publik
			titik x
public_key_ user _y	Varchar	66	Menyimpan kunci publik
			titik y

Tabel 3. 8 Tabel Event

Nama	Tipe Data	Ukuran	Keterangan
id	Integer	2147483647	Menyimpan id event
			sebagai kunci primer
name	Varchar	20	Menyimpan nama event
description	Varchar	200	Menyimpan deskripsi event
code	Varchar	20	Menyimpan kode event
voter_id	Integer	2147483647	Menyimpan id Voter yang
			bergabung dalam event
trustee_id	Integer	2147483647	Menyimpan id Trustee
			event
signer_id	Integer	2147483647	Menyimpan id Signer event

lock	Boolean	Parameter		untuk
		menyatakan	calon	pilihan
		pada event te	lah diki	ınci

Tabel 3. 9 Tabel Suara

Nama	Tipe Data	Ukuran	Keterangan
id	Integer	2147483647	Menyimpan id surat suara
			yang diberikan oleh Voter
			sebagai kunci primer
isi	Varchar	100	Menyimpan isi surat suara
			yang berisi nama calon
			pilihan
event_id	Integer	2147483647	Menyimpan id event
approved	Boolean	20	Parameter surat suara sudah
			ditandatangani atau belum
voter_id	Integer	2147483647	Menyimpan id Voter yang
			memberikan suara
alpha_x	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan α pada titik x
alpha_y	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan α pada titik y
K_x	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan K pada titik x
K_y	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan K pada titik y
M_kP_x	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan C pada titik x
M_kP_y	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan C pada titik y

Tabel 3. 10 Tabel Pilihan

Nama	Tipe Data	Ukuran	Keterangan
id	Integer	2147483647	Menyimpan id pilihan
			sebagai kunci primer
event_id	Integer	2147483647	Menyimpan id event
isi	Varchar	100	Menyimpan nama calon
			pilihan
jumlah_suara	Integer	2147483647	Menyimpan jumlah suara
			yang didapat calon pilihan

Tabel 3. 11 Tabel *Signing Model*

Nama	Tipe Data	Ukuran	Keterangan	
id	Integer	2147483647	Menyimpan id surat suara	
			yang telah ditandatangani	
			oleh Signer sebagai kunci	
			primer	
sent	Boolean		Parameter apakah surat	
			suara telah dikirim kepada	
			Trustee	
event_id	Integer	2147483647	Menyimpan id event	
n_v	Varchar	66	Menyimpan kunci rahasia	
			untuk melakukan signing	
voter_id	Integer	2147483647	Menyimpan id Voter yang	
			memberikan suara	
alpha_x	Varchar	66	Menyimpan α pada titik x	
			dari tabel suara	
alpha_y	Varchar	66	Menyimpan α pada titik y	
			dari tabel suara	
r_x	Varchar	66	Menyimpan hasil	
			perhitungan r pada titik x	

r_y	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan r pada titik y
S_X	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan s pada titik x
s_y	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan s pada titik y

Tabel 3. 12 Tabel Unblinding

Nama	Tipe Data	Ukuran	Keterangan
id	Integer	2147483647	Menyimpan id surat suara
			setelah di-unblinding
			sebagai kunci primer
verified	Boolean		Parameter apakah surat
			suara telah diverifikasi oleh
			Trustee
event_id	Integer	2147483647	Menyimpan id event
status	Varchar	20	Menyimpan status hasil
			verifikasi
r_x	Varchar	66	Menyimpan r pada titik x
			dari tabel signing model
r_y	Varchar	66	Menyimpan r pada titik y
			dari tabel signing model
s_a_x	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan s' pada titik x
s_a_y	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan s' pada titik y
m_a	Varchar	66	Menyimpan hasil
			perhitungan m'
K_x	Varchar	66	Menyimpan K pada titik x
			dari tabel suara
	1	1	

K_y	Varchar	66	Menyimpan K pada titik y
			dari tabel suara
M_kP_x	Varchar	66	Menyimpan C pada titik x
			dari tabel suara
M_kP_y	Varchar	66	Menyimpan C pada titik y
			dari tabel suara



Gambar 3. 19 Relasi Antar Tabel

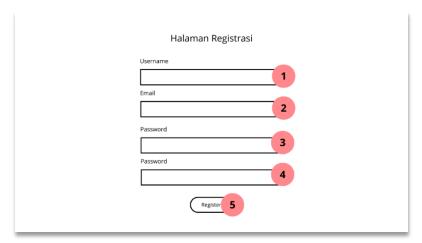
3.2.7 Perancangan User interface

User interface merupakan sebuah rancangan antarmuka untuk menunjukkan seperti apa bentuk implementasi yang akan dibangun. Rancangan ini berbentuk wireframe yang hanya berupa tata letak dari fungsi yang tersedia. *User interface* ini terdiri dari halaman login, halaman registrasi, halaman beranda, halaman *event*

Voter, halaman event Signer, halaman event Trustee, halaman beranda admin dan halaman menambah event.

3.2.7.1 Rancangan Halaman Register

Setiap *User* diharuskan melakukan register jika belum memiliki akun. Pada penelitian ini *User* hanya memasukkan *Username*, *email*, dan password. Lalu *User* dapat menekan tombol register untuk melakukan registrasi.



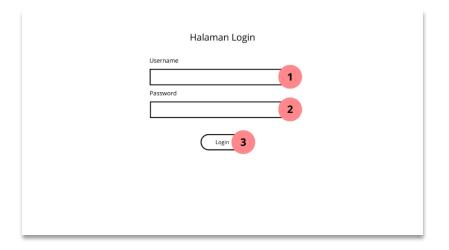
Gambar 3. 20 User Interface Halaman Register

Keterangan gambar 3.20 yaitu sebagai berikut.

- 1. Textbox, digunakan untuk input *Username User*
- 2. Textbox, digunakan untuk input *email User*
- 3. Textbox, digunakan untuk input password *User*
- 4. Textbox, digunakan untuk memastikan input password *User*
- 5. Button, digunakan untuk medaftarkan akun

3.2.7.2 Rancangan Halaman Login

Bila *User* telah memiliki akun, maka ia dapat melakukan login untuk mengakses fungsi lainnya pada sistem. *User* cukup memasukkan password dan *Username* ketika login pada sistem.



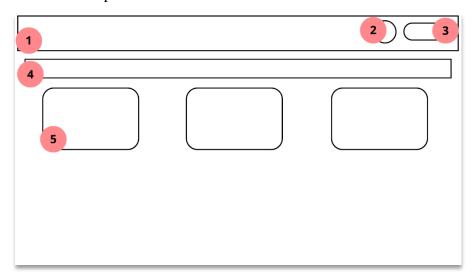
Gambar 3. 21 User Interface Halaman Login User

Keterangan gambar 3.21 adalah sebagai berikut.

- 1. Textbox, digunakan untuk input Username User
- 2. Textbox, digunakan untuk input password *User*
- 3. Button, digunakan untuk melakukan login ke sistem

3.2.7.3 Rancangan Halaman Beranda

Pada halaman beranda *Voter*, *Signer*, dan *Trustee* secara umum sama. Akan tetapi pada beranda *Voter* terdapat kolom pencarian sedangkan pada halaman *Trustee* terdapat tombol tambahan untuk menambah *event*.



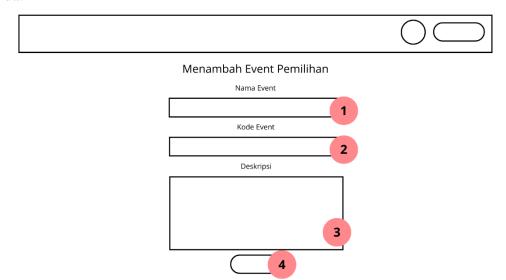
Gambar 3. 22 UserIinterface Beranda

Keterangan gambar 3.22 adalah sebagai berikut.

- 1. Navbar, sebagai menu navigasi *User*
- 2. Button, digunakan untuk menambah *event* yang hanya tersedia pada beranda *Trustee*
- 3. Button, digunakan untuk logout *User*
- 4. Textbox, digunakan untuk mencari *event* yang hanya tersedia pada beranda *Voter*
- 5. Card, digunakan untuk informasi *event* yang mana *User* telah bergabung

3.2.7.3 Rancangan Halaman Menambah Event

Halaman menambah *event* hanya dapat diakses oleh *Trustee*. Halaman ini akan muncul jika *User* menekan tombol menambah *event* yang berada di beranda.



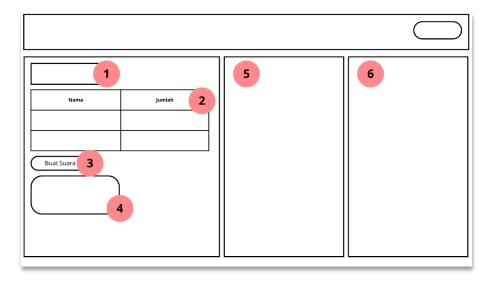
Gambar 3. 23 User Interface Menambah Event

Keterangan gambar 3.23 adalah sebagai berikut.

- 1. Textbox, digunakan untuk input nama event
- 2. Textbox, digunakan untuk input kode event
- 3. Textbox, digunakan untuk input deskripsi event
- 4. Button, digunakan untuk menyimpan event

3.2.7.4 Rancangan Halaman Event Voter

Pada halaman ini *event voter*, *Voter* dapat mengakses fungsinya yaitu proses *blinding* dan *unblinding*.



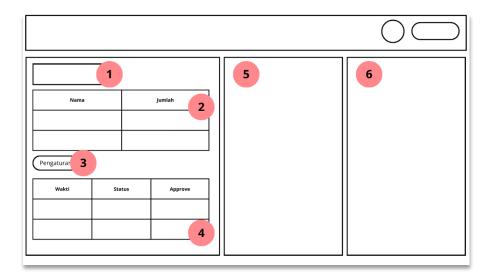
Gambar 3. 24 User Interface Event Voter

Keterangan gambar 3.24 adalah sebagai berikut.

- 1. Label, digunakan untuk meletakan judul dan deskripsi event
- 2. Tabel, digunakan untuk menampilkan calon dan jumlah suara yang dihasilkan
- 3. Button, digunakan untuk membuat suara
- 4. Card, digunakan untuk unblinding jika pesan telah di-signing
- 5. Label, digunakan untuk menampilkan *timing diagram* untuk memperjelas tahap apa yang sedang dilakukan
- 6. Label, digunakan untuk menampilkan proses yang sedang berjalan

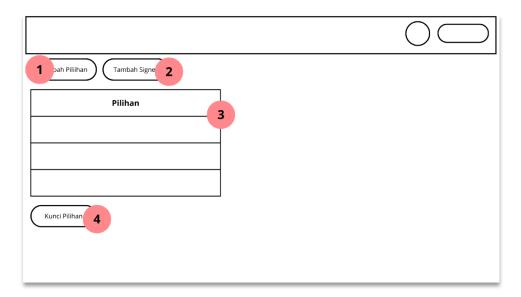
3.2.7.5 Rancangan Halaman Event Trustee

Rancangan ini terdiri dari dua halaman yaitu halaman utama di mana *Trustee* dapat melakukan *verification* pada rancangan gambar 3.24 dan halaman untuk pengatur *event* pada rancangan gambar 3.25.



Gambar 3. 25 *User Interface* Halaman Utama *Event Trustee* Keterangan gambar 3.25 adalah sebagai berikut.

- 1. Label, digunakan untuk meletakan judul dan deskripsi event
- 2. Tabel, digunakan untuk melihat pilihan dan jumlah pilihannya
- 3. Button, digunakan untuk mengakses pengaturan event
- 4. Tabel, digunakan untuk melakukan verifikasi suara yang dikirim *Voter*
- 5. Label, digunakan untuk menampilkan *timing diagram* untuk memperjelas tahap apa yang sedang dilakukan
- 6. Label, digunakan untuk menampilkan proses yang sedang berjalan



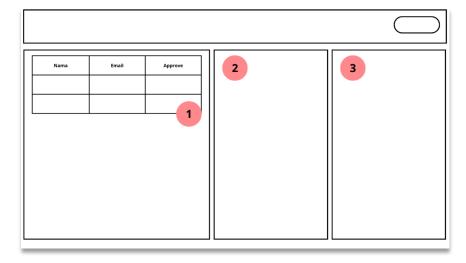
Gambar 3. 26 User Interface Pengaturan Event

Keterangan gambar 3.26 adalah sebagai berikut.

- 1. Button, digunakan untuk menambah pilihan pada event
- 2. Button, digunakan untuk menentukan Signer pada event
- 3. Tabel, digunakan untuk melihat pilihan yang telah dibuat
- 4. Button, digunakan untukn mengunci pilihan

3.2.7.6 Rancangan Halaman Event Signer

Halaman ini merupakan halaman utama di mana *User* dapat melakukan *signing* terhadap pesan suara yang telah dikirim oleh *Voter*.



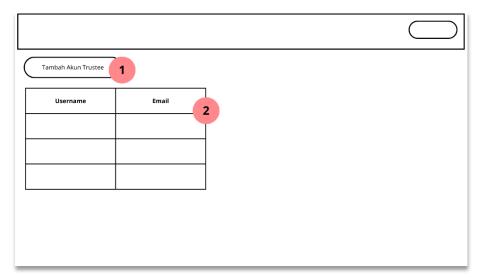
Gambar 3. 27 User interface Event Signer

Keterangan gambar 3.27 adalah sebagai berikut.

- 1. Tabel, digunakan untuk *signing* pesan dari *Voter*
- 2. Label, digunakan untuk menampilkan *timing diagram* untuk memperjelas tahap apa yang sedang dilakukan
- 3. Label, digunakan untuk menampilkan proses yang sedang berjalan

3.2.7.7 Rancangan Halaman Beranda Admin

Akun *Trustee* hanya dapat dibuat oleh admin. Ketika admin menambah akun *Trustee*, halaman yang muncul adalah halaman register yang terdapat pada gambar 3.16. Pada halaman beranda admin hanya terdapat tombol untuk menambah akun *Trustee* dan menampilkan seluruh akun *Trustee* yang pernah dibuat.



Gambar 3. 28 User interface Halaman Beranda Admin

Keterangan gambar 3.28 adalah sebagai berikut.

- 1. Button, digunakan untuk menambah akun *Trustee*
- 2. Tabel, digunakan untuk melihat akun *Trustee* yang tesedia

BAB IV

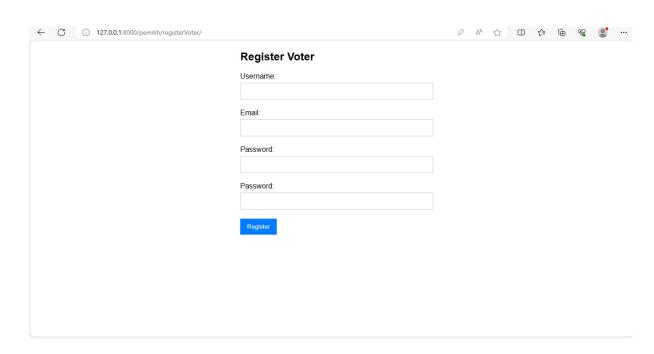
IMPLEMENTASI DAN PENGUJIAN SISTEM

4.1 Implementasi

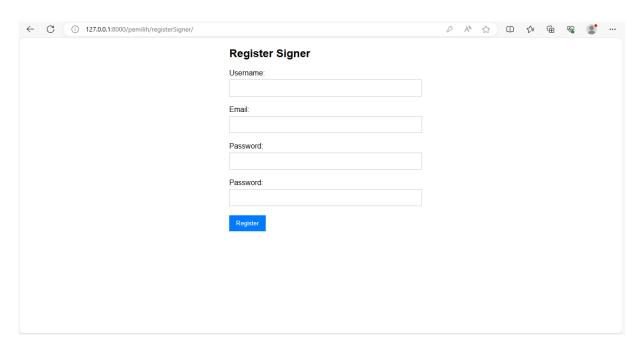
Algoritma diimplementasikan dalam sebuah web yang dibuat dalam Bahasa Pemrograman Python juga menggunakan *framework* Django. Pada implementasinya, kurva elips yang digunakan adalah kurva P-256 yang direkomendasikan oleh NIST (*National Institute of Standards and Technology*). Seperti yang sudah dibuat pada *User interface*, implementasi sistem ini dibangun atas beberapa halaman yaitu halaman login, halaman registrasi, halaman beranda, halaman menambah *event*, halaman *event Trustee*, halaman *event Voter*, dan halaman *event Signer*.

4.1.1 Halaman Registrasi

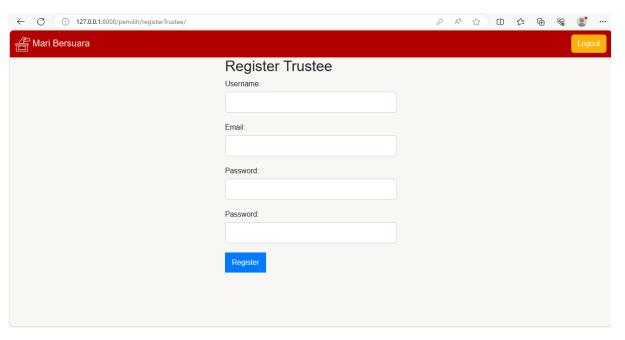
Sebelum dapat mengakses akun, *user* diharuskan untuk mengakses halaman registrasi terlebih dahulu. Halaman ini terdiri dari tiga URL yaitu, pertama untuk register akun *Voter* yang terlihat pada gambar 4.1, kedua untuk register akun *Signer* yang terlihat pada gambar 4.2, dan terakhir register akun *Trustee* yang terlihat pada gambar 4.3.



Gambar 4. 1 Halaman Registrasi Voter



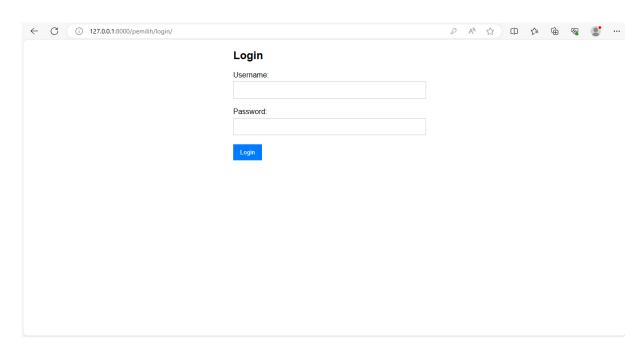
Gambar 4. 2 Halaman Registrasi Signer



Gambar 4. 3 Halaman Register Trustee

4.1.2 Halaman Login

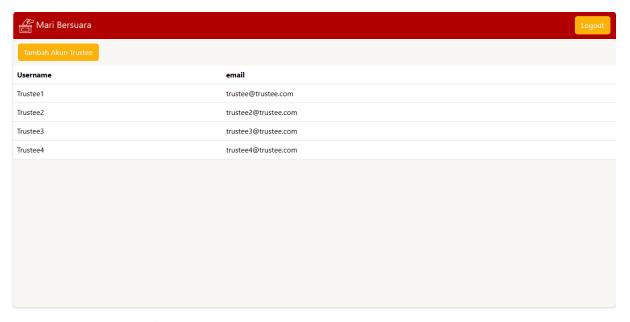
Setelah memiliki akun, *user* dapat melakukan login. Setiap *User* memiliki halaman login yang sama. *User* hanya menginpukan *username* lalu *password* yang dimiliki untuk melakukan masuk. Jika salah satu dari *username* atau *password* salah, maka *user* tidak dapat mengakses halaman selanjutnya dan dikembalikan ke halaman login. Halaman login terlihat pada gambar 4.4.



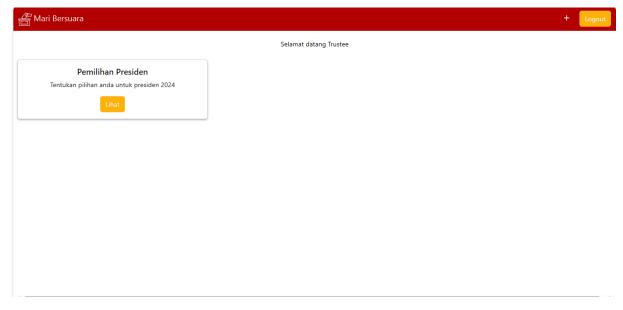
Gambar 4. 4 Halaman Login

4.1.3 Halaman Beranda

Setiap role *user* memiliki beranda yang sedikit berbeda. Perbedaannya terletak pada halaman beranda *Voter* terdapat kolom untuk mencari *event* yang akan diikuti, pada halaman beranda *Trustee* yang memiliki tombol untuk menambah *event* pada navbarnya, pada halaman beranda admin terdapat tombol untuk menambah akun *Trustee*. Beranda admin ada pada gambar 4.5, beranda *Trustee* ada pada gambar 4.6, beranda *Signer* ada pada gambar 4.7, dan beranda *Voter* ada pada gambar 4.8.



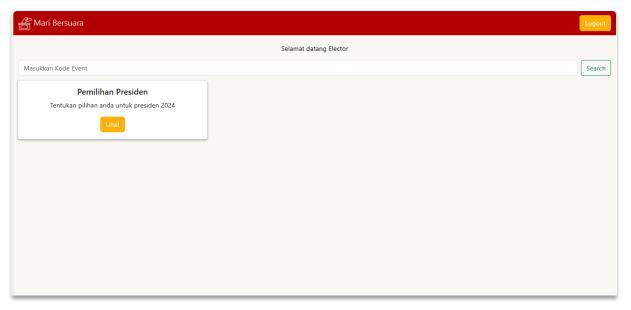
Gambar 4. 5 Halaman Beranda Admin



Gambar 4. 6 Halaman Beranda Trustee



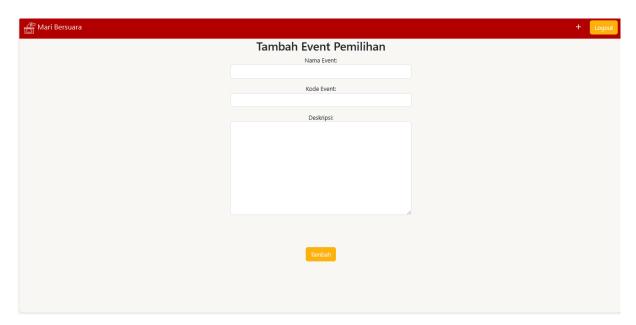
Gambar 4. 7 Halaman Beranda Signer



Gambar 4. 8 Halaman Beranda Voter

4.1.4 Halaman Menambah Event Pemilihan

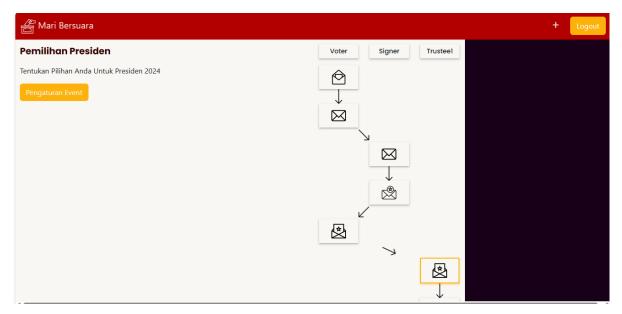
Setelah *Trustee* menekan tombol menambah *event* yang tersedia pada beranda *Trustee*. Kode *event* bersifat unik agar *Voter* dapat mencari *event* bedasaarkan kode yang telah dibuat. Halaman menambah *event* dapat dilihat di gambar 4.9



Gambar 4. 9 Halaman Menambah Event Pemilihan

4.1.5 Halaman Event Trustee

Halaman ini terdiri dari dua halaman yaitu halaman utama *event Trustee* dan halaman pengaturan *event*. Halaman utama pada gambar 4.10 berfungsi untuk *Trustee* dapat melakukan verifikasi, sedangkan halaman pengaturan *event* pada gambar 4.11 berfungsi untuk *Trustee* menambah pilihan dan mengatur *Signer* untuk *event* tersebut.



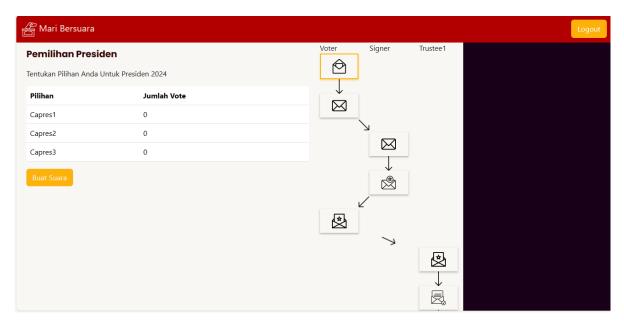
Gambar 4. 10 Halaman Utama Event Trustee



Gambar 4. 11 Halaman Pengaturan Event

4.1.6 Halaman Event Voter

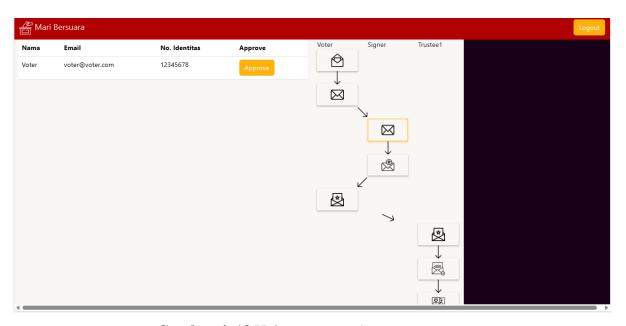
Halaman *event Voter* tempat di mana *Voter* melakukan *blinding* dan *unblinding*. Jika pilihan pada *event* tersebut telah dikunci oleh *Trustee* maka *Voter* dapat membuat suara. Gambar halaman *event Voter* dapat terlihat pada gambar 4.12.



Gambar 4. 12 Halaman Event Voter

4.1.7 Halaman Event Signer

Halaman *Signer* terdapat tabel yang berisi nama dan *email Voter* yang telah memberikan suara pada *event* yang dipilih. Jika *Signer* ingin menandatangani suara tersebut, *Signer* dapat menekan tombol approve dan langsung mengirim kembali suara ke *Voter*. Gambar halaman *Signer* ada pada gambar 4.13.



Gambar 4. 13 Halaman Event Signer

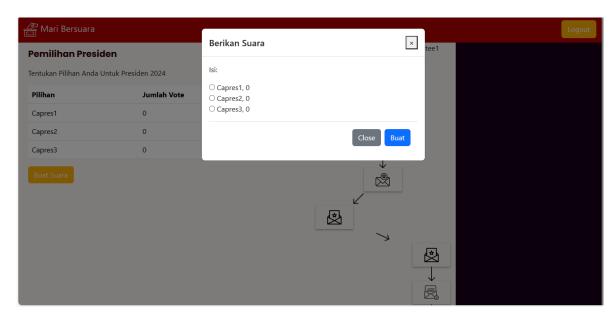
4.2 Pengujian Sistem Satu Voter

Tahap pengujian sistem ini menguji apakah sistem *e-voting* dapat dilakukan dengan memadukan skema *Blind Signature* dengan *Elliptic Curve Cryptography*. Kriteria dari pengujian sistem adalah sebagai berikut.

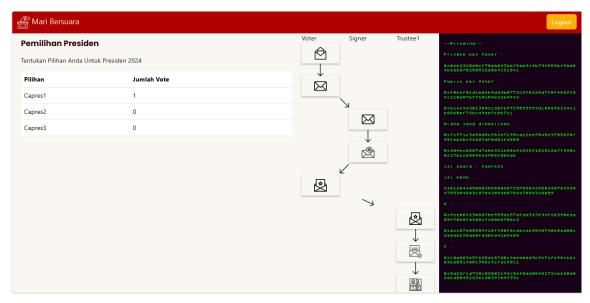
- 1. Voter dapat membuat surat suara
- 2. Signer dapat melakukan signing terhadap surat yang dikirim Voter
- 3. Voter dapat melakukan unblinding dari surat suara yang telah ditandatangani
- 4. Trustee dapat melakukan verifikasi terhadap surat suara yang telah di-unblinding
- 5. Hasil suara yang tercatat adalah pilihan yang telah dipilih eletor sebelumnya

4.2.1 Pengujian Membuat Suara

Pada tahap ini akan menguji apakah *User* dapat membuat suara dan melakukan *blinding* terhadap surat suaranya. Pada gambar 4.14 terlihat bahwa *User* mengisi surat suaranya dengan pilihan "Capres1". Lalu pada gambar 4.15 terlihat dari *timing diagram User* melakukan proses *blinding* menggunakan kunci privat dan publiknya yang terlihat pada kolom paling kanan dan menghasilkan surat yang telah di-*blinding* (alpha). Selain itu *Voter* juga menghasilkan K dan C utuk dikirim ke *Trustee* nantinya jika pesan telah di-*signing*.



Gambar 4. 14 Memberikan Suara



Gambar 4. 15 Hasil Blinding

```
--Blinding--
Private Key Voter
0x8ee2328a8cf70da047bbf6ab314b734653b49ad64bdae07826052ea8b4ce104c
Public key Voter
0xf0eef8ed1b6eb9da3b0772c9f8126d7f8f46a7c5fc216d87bf7e8c54b2eb4942
0xbc4c9d3013001ca0fb99298939e9d166a96234c1b66b0ef72bc49ee718b711
Alpha yang dihasilkan
0xfc771c3a90d5c962e7195ca12ee7845e3785670f95feb2bc92a57df0d51fd568
0x304ecb607d7e0e321e80a41525f1025c2a7f398c6e27b1cb569ee2966c56ede
isi suara : Capres1
isi hash
24812844050003666004672578584256034070493047553046031070438546878447856326089
0x9ee06423065f6e955d157afdb317e34f16390eda05478b0fa3d6cf188b678bc2
0xacc57e85589f10f450f8cdecee9540740e5ad00c3a8aee25da5fa36ea41b9e65
C
0x10a663e5fb36d167d0c2aedaad3c9e71fe96c1b103ba081406c95bc4cfdc45c1
0x5d22fcd728182802194c5ef6dd8646272cbe28d82dcd08451d3ecd8397e4733c
```

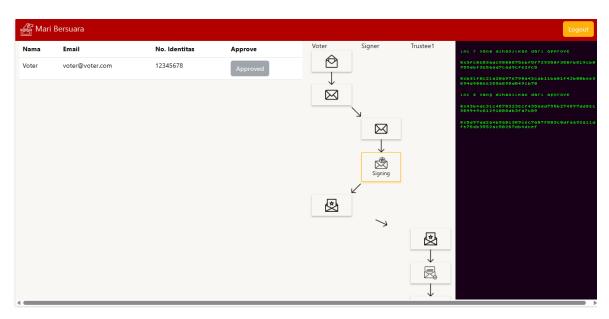
Gambar 4. 16 Detail Blinding

Penjelasan gambar 4.16 adalah sebagai berikut.

- 1. Private Key *Voter* merupakan kunci privat yang telah dibangkitkan ketika proses registrasi *Voter* yang diubah ke dalam hexadesimal
- 2. Public Key *Voter* merupakan kunci publik yang telah dihitung oleh sistem dan diubah ke dalam hexadesimal
- 3. Alpha merupakan hasil dari blinding yang akan dikirim ke Signer
- 4. Isi *hash* merupakan isi suara *Voter* yang diubah menggunakan SHA-256
- 5. K dan C merupakan elemen perhitungan yang dihitung untuk mengenkripsi pesan

4.2.2 Pengujian Signing

Setelah *Voter* mengirim suara, *Signer* akan melihat pesan suara pada halaman *event Signer*. Pada gambar 4.17, *Signer* melakukan *signing* terhadap surat suara milik *Voter*. Ketika *Signer* menekan tombol "approve", maka *timing diagram* akan langdung menunjuk pada proses *signing* di mana *Signer* akan menghasilkan "s" dan "r" yang dapat terlihat pada kolom paling kanan. Lalu pesan akan dikembalikan ke *Voter*.



Gambar 4. 17 Pengujian Signing

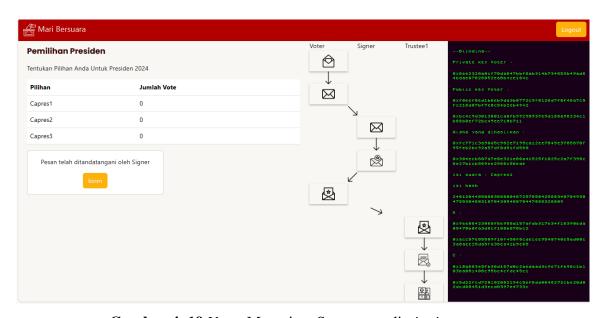
```
--Signing--
Ini r yang dihasilkan dari approve
0x3fc0e83adc9808675ebf5f729350f368fb619cb0959dbf3e5aad7cad9cfe2fc5
0xb31f8c21a28a97e790a42cab11ba01f42b00bee3694d988ee265a695d849cb70
Ini s yang dihasilkan dari approve
0x43b4dc31c4678323ecf435add795b274697dd6ec369949c61291000db3fa7c89
0x5d97dd2a4b9a8c369cec7a87f603c0dfaa92a11dfe75db3552ac50267db4dcef
```

Gambar 4. 18 Detail Signing

Ketika *Signer* klik tombol *Approve* maka sistem langsung melakukan proses *signing*. Pada gambar 4.18 terlihat bahwa sistem menghitung r dan s sesuai dengan *flowchart* yang tersedia pada gambar 3.15. Kedua variabel ini disimpan dalam database dan ditampilkan dalam bentuk hexadesimal.

4.2.3 Pengujian *Unblinding*

Kembali ke halaman *Voter*, di mana *Voter* telah menerima pesan yang telah ditandatangani yang ada pada gambar 4.17. Ketika *Voter* ingin mengirim surat suara tersebut ke *Trustee* maka *Voter* akan melakukan proses *unblinding* ada pada gambar 4.18. Proses *unblinding* akan menghasilkan " m' " dan " s' " yang terlihat pada kolom paling kanan pada gambar 4.18.



Gambar 4. 19 Voter Menerima Surat yang di-signing

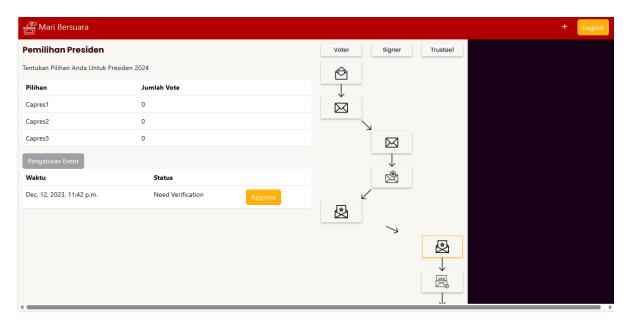
```
--Unblinding--
r
0x3fc0e83adc9808675ebf5f729350f368fb619cb0959dbf3e5aad7cad9cfe2fc5
0xb31f8c21a28a97e790a42cab11ba01f42b00bee3694d988ee265a695d849cb70
s'
0xc578d274a97d8b895335b2970c3346926f1e63939167ac35729e5acbaabaf87f
0x974592c8de060b9243bad9bde8fc35b5349817105ad18fc4a34c11f0d1314800
m'
0x1116d76d81cca1ac1a667cb63c2fec7fae6c09efc66e78f55502c521b71f252ba
8d347779add13dc8d25c3f973c3cf63b94494fef1ed55b30e77d75e01e35a73773c
9454132f0b8355de0e1a8e808f900d9389446198ab28176223930edbff64
```

Gambar 4. 20 Hasil Unblinding

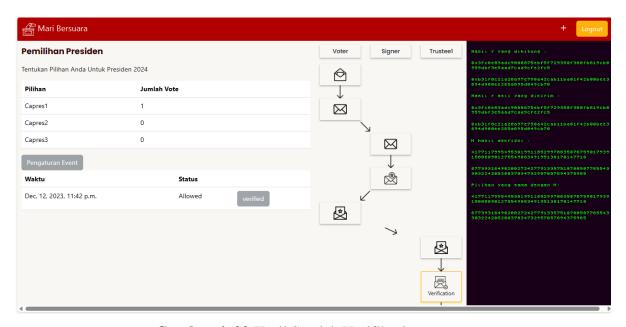
Ketika *Voter* menekan tombol kirim, sistem lalu melakukan unblinding dan menghasilkan s' yang merupakan hasil dekripsi s dan m'. Semua veriabel ini akan dikirim kepada *Trustee*. Pada gambar 4.20 variabel ditampilkan dalam bentuk hexadesimal.

4.2.4 Pengujian Verification

Ketika *Trustee* telah menerima pesan dari *Voter* maka *Trustee* dapat melakukan *verification*. Sebelum diverifikasi, status surat suara tersebut adalah "need verification" seperti yang ada pada gambar 4.21. Jika telah diverifikasi dan hasilnya benar maka akan menghasilkan status "allowed" dan apabila hasil verifikasi salah status akan berubah menjadi "Rejected". Ketika status "allowed" maka sistem akan menyamakan isi jawaban M yang berupa hash dengan seluruh pilihan yang diubah juga menjadi hash. Jika ada yang sama maka hasil tersebut yang akan dicatat. Proses hasil ada pada gambar 4.22.



Gambar 4. 21 Sebelum Verifikasi



Gambar 4. 22 Hasil Setelah Verifikasi

```
--Verification--
Hasil r yang dihitung

0x3fc0e83adc9808675ebf5f729350f368fb619cb0959dbf3e5aad7cad9cfe2fc5

0xb31f8c21a28a97e790a42cab11ba01f42b00bee3694d988ee265a695d849cb70

Hasil r asli yang dikirim

0x3fc0e83adc9808675ebf5f729350f368fb619cb0959dbf3e5aad7cad9cfe2fc5

0xb31f8c21a28a97e790a42cab11ba01f42b00bee3694d988ee265a695d849cb70

M hasil Dekripsi

41771179954953019911852997863507675901793915886098127554906349195130170147710

67739316490288272427791335751078850776554330322420528037834732957057694375965

Pilihan yang sama dengan M :

41771179954953019911852997863507675901793915886098127554906349195130170147710

67739316490288272427791335751078850776554330322420528037834732957057694375965
```

Gambar 4. 23 Detail Verification

Pada gambar 4.23 sistem akan menyamakan r yang dihitung menggunakan rumus $\mathbf{r} = \mathbf{s}' - \mathbf{m}'$. $P_{\mathbf{s}}$ apabila r yang dihitung sama dengan r yang dikirim dari Voter yang terdapat pada gambar 4.18, maka verifikasi benar dan menghasilkan status "Allowed". Lalu Trustee akan mendekripsi hasil dari K dan C yang dikirim menjadi M dalam bentuk hash. Setiap pilihan yang tersedia akan diubah ke dalam bentuk hash juga dan dikalika dengan Base menjadi sebuah titik. Lalu M akan disamakan dengan pilihan yang sudah berbentuk titik tersebut. Jika M ada yang sama dengan pilihan maka pilihan tersebut yang akan dicatat. Hasil terbukti benar dengan hasil yang bertambah adalah Capres1 sesuai dengan pilihan Voter pada gambar 4.16.

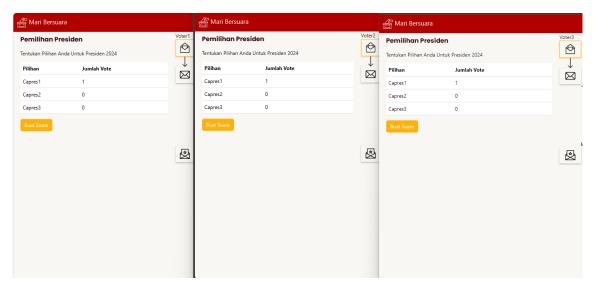
4.3 Pengujian Sistem Beberapa Voter

Tujuan pengujian ini untuk melihat bagaimana *Trustee* dan *Signer* menangani bagaimana jika *Voter* lebih dari satu. Pengujian ini masih menggunakan event yang sama pada pengujian sebelumnya.

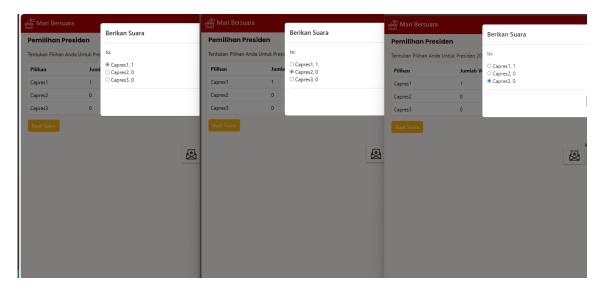
4.3.1 Pengujian Memberikan Suara

Pada pengujian diberikan contoh tiga orang *Voter* memberikan suaranya. Dapat dilihat di gambar 4.24, tab di sisi kiri adalah *Voter*1, lalu tab yang berada di tengah adalah *Voter*2, dan yang terakhir tab di sisi kanan adalah *Voter*3. Mereka ingin

memberikan suara yang terlihat pada gambar 4.25. Lalu suara akan terkirim kepada *Signer* yang bertugas.



Gambar 4. 24 Beberapa Voter

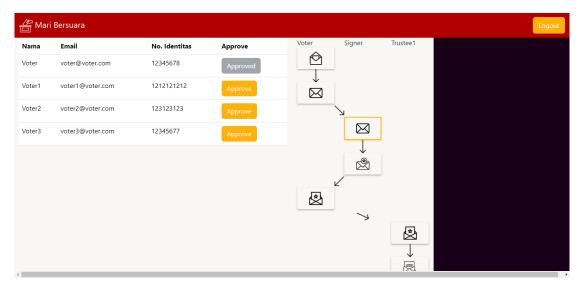


Gambar 4. 25 Beberapa Voter Memberikan Suara

4.3.2 Pengujian Signing

Ketika beberapa *Voter* telah membuat suara pada event yang sama, suara mereka akan masuk ke halaman *Signer* seperti yang digambarkan pada gambar

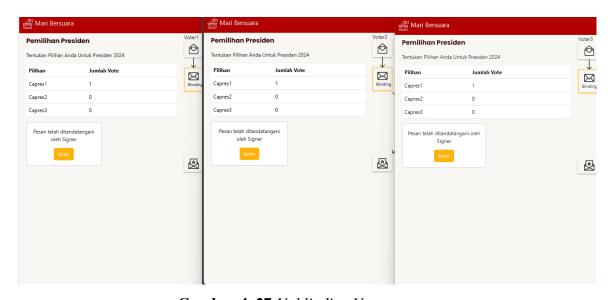
4.26. *Signer* memilih pesan mana yang akan di approve untuk diberikan persetujuannya dan dikembalikan ke *Voter* yang membuat suara.



Gambar 4. 26 Pengujian Signing Beberapa Voter

4.3.3 Pengujian Unblinding

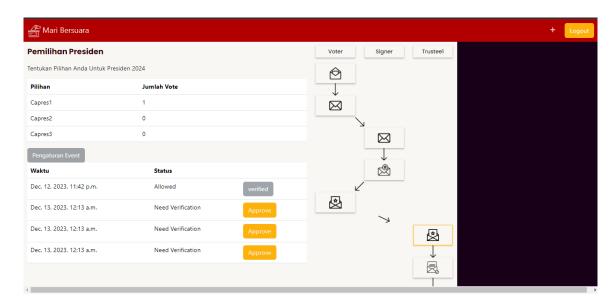
Saat *Signer* telah melakukan *signing* dan dikembalikan kepada *Voter*, maka *Voter* dapat melakukan *unblinding* dan mengirimkannya kepada *Trustee*. Proses ini terdapat pada gambar 4.27.



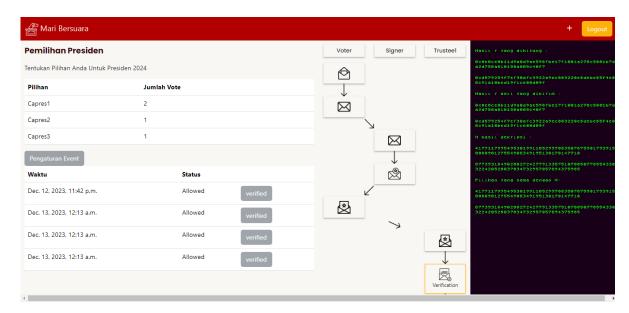
Gambar 4. 27 Unblinding Voter

4.3.3 Pengujian Verifikasi

Ketika beberapa *Voter* telah mengirimkan surat suaranya kepada *Trustee* pada sebuah event, maka surat tersebut akan mucul pada halaman *Trustee* yang ada pada gambar 4.27. Lalu *Trustee* akan memilih surat suara mana yang akan di verifikasi terlebih dahulu. Saat surat suara yang dipilih selesai di verifikasi, akan muncul hasil suara pada tabel jumlah vote. Di gambar 4.28, diperlihatkan hasil pengujian proses verifikasi. Pengujian ini memberikan hasil yang sama dengan pilihan *Voter* pada gambar 4.25



Gambar 4. 28 Sebelum Verifikasi Beberpa Voter



Gambar 4. 29 Setelah Verifikasi Beberapa Voter

BAB V

KESIMPULAN DAN SARAN

5.1 Kesimpulan

Bedasarkan dari penelitian yang telah dilakukan pada sistem *e-voting* menggunakan Skema *Blind Signature* dan *Eliptic Curve Cryptography*, penulis dapat mengambil beberapa kesimpulan yaitu sebagai berikut.

- 1. Skema Blind Signature yang dikombinasikan dengan Elliptic Curve Cryptography berhasil diimplementasikan menjadi sistem sistem pemungutan suara elektronik (e-voting) yang memungkinkan suara pemilih dapat diverifikasi dan dihitung secara aman, tertutup, dan rahasia.
- 2. Kunci privat yang dibangkitkan pada sistem ini memiliki panjang 256 bit dengan menggunakan kurva elips P-256 yang merupakan rekomendasi kurva elips dari NIST (*National Institute of Standards and Technology*).
- Panjang hasil enkripsi tidak bergantung pada panjang karakter pilihan yang diinputkan karena setiap pilihan yang diinput akan diubah menjadi hash dengan menggunakan fungsi SHA-256.

5.2 Saran

Setelah melakukan penelitian, penulis menuliskan beberapa masukan yang bisa menjadi pertimbangan untuk melanjutkan penelitian ini yaitu.

- 1. Pada sistem ini, Pihak Berwenang masih manual dalam mengidentifikasi pemilih. Diharapkan pada penelitian selanjutnya dapat membuat identifikasi Pemilih secara otomatis.
- 2. Penelitian ini dibangun berbasis *web* untuk semua *User*. Diharapkan pada penelitian selanjutnya dapat mengembangkan sistem yang berbasis *mobile* untuk Pemilih sehingga Pemilih dapat lebih fleksibel mengakses aplikasi.
- 3. Pada sistem yang dibangun, Penyelenggara Pemilihan masih memilih Pihak Berwenang bedasarkan *Username* sehingga besar kemungkinan dapat terjadi kesalahan Penyelenggara Pemilihan dalam memilih Pihak Berwenang. Maka dari itu diharapkan pada penelitian selanjutnya dapat memberikan parameter tambahan untuk mengurangi kemungkinan terjadinya kesalahan.

DAFTAR PUSTAKA

- A., R. P. (2008). Penggunaan dan Perbandingan Blind RSA Signature pada Digital Credential. *Program Studi Teknik Informatika, Institut Teknologi Bandung*.
- Aminudin, Aditya, G. P., & Arifianto, S. (2020). Algoritme RSA menggunakan pembangkit kunci ESRKGS untuk enkripsi pesan chat dengan protokol TCP/IP. *Jurnal Teknologi dan Sistem Komputer*.
- Bashir, M. Z., & Ali, R. (2021, 10 25). Cryptanalysis and improvement of blind signcryption scheme based on elliptic curve. Islamabad, Pakistan.
- Chaum, D. (1982). Blind signatures for untraceable payments.
- Damanik, P. S. (2019). Implementasi Algoritma Elliptic Curve Cryptography (ECC) Untuk Penyandian Pesan Pada Aplikasi Chatting Client Server Berbasis Desktop. *Jurnal Riset Komputer (JURIKOM)*.
- Harn, L., Hsu, C., Xia, Z., & Li, Z. (2022). Multiple Blind Signature for e-Voting and e-Cash. *The Computer Journal*.
- James, S., Gayathri, N., & Reddy, P. V. (2019). Pairing Free Identity-Based Blind Signature Scheme with Message Recovery. *MDPI*.
- Latifah, U. W., & Prasetyo, P. W. (2021). IMPLEMENTASI KRIPTOGRAFI KURVA ELIPTIK ELGAMAL DI LAPANGAN GALOIS PRIMA PADA PROSES ENKRIPSI DAN DEKRIPSI BERBANTUAN SOFTWARE PYTHON. JOURNAL OF FUNDAMENTAL MATHEMATICS AND APPLICATIONS (JFMA).
- Maulid, H. (2018). The Implementation of Blind Signature in Digital Cash.

 Department of Informatics Engineering, School of Applied Science Telkom

 University.
- Nugroho, Y., & P. P. (2022). Implementasi Algoritma Elliptic Curve Cryptography (Ecc) untuk Pengamanan File Berbasis Web. *Seminar Nasional Mahasiswa Fakultas Teknologi Informasi (SENAFTI)*.
- Risnanto, S. (2017). Aplikasi Pemungutan Suara Elektronik/E-Voting Menggunakan Teknologi Short Message Service dan At Command.

JURNAL TEKNIK INFORMATIKA.

- Sibarani, E. B., Zarlis, M., & Sembiring, R. W. (2017). ANALISIS KRIPTO SISTEM ALGORITMA AES DAN ELLIPTIC CURVE CRYPTOGRAPHY (ECC) UNTUK KEAMANAN DATA. *Jurnal Nasional Informatika dan Teknologi Informasi*.
- THU, A. A., & MYA, K. T. (2015). an Efficient Blind Signature Scheme for E-Voting System. *International Journal of Advanced Computational* Engineering and Networkin.

LAMPIRAN

Operasi ECC-Penggandaan Titik

```
def ganda(x,y):
    if x == -1 or y==-1:
        xr = -1
        yr = -1
        return (xr,yr)
    else:
        m = (((3*pow(x,2))+a)*(pow(2*y,-1,p)))%p
        xr = (pow(m,2) - 2*x)%p
        yr = ((m*(x-xr))-y)%p
        return (xr,yr)
```

Operasi ECC-Penjumlahan Titik

```
def jumlah(x1,y1,x2,y2):
   if x1==x2 and y1==y2:
       return ganda(x1,y1)
   elif x1==x2 :
       xr = -1
       yr = -1
       return (xr,yr)
   elif xl == -l :
       return add_infinity_to_point(x2,y2)
   elif x2 == -1:
       return add_infinity_to_point(x1,y1)
   else :
       m = ((y2-y1)*(pow(x2-x1,-1,p)))*p
       xr = (pow(m,2)-x1-x2) %p
       yr = ((m*(x1-xr))-y1)%p
       return(xr,yr)
```

Operasi ECC-Pengurangan Titik

```
def kurang(x1,y1,x2,y2) :
    y2_min = (-y2)%p
    return jumlah(x1,y1,x2,y2_min)
```

Operasi ECC-Operasi Perhitungan

```
def operasi(n,x,y) :
    if n <=0 :
        return "n is not valid"

if n == 1 :
        return x,y
elif n%2 == 0 :
        n//=2
        return ganda(*operasi(n,x,y))
else :
        n-=1
        n//=2
        return jumlah(*ganda(*operasi(n,x,y)),x,y)</pre>
```

Pembangkitan Kunci

```
def private_key() :
    private_n = secrets.randbelow(p)
    while private_n.bit_length() != 256 :
        private_n = secrets.randbelow(p)

priv_hex = hex(private_n)
    return(priv_hex)
```

Penentuan Base Persamaan Kurva Elips

```
def base() :
    for x in range(p) :
        y_sq = (x**3 + a*x + b) % p
        y = y_sq**0.5
        if y == int(y) :
            base_x = x
            base_y = int(y)
            break
    return base_x, base_y
```

Perhitungan Kunci Publik

```
def public_key(private_n) :
    x_base, y_base = base()

    private_n_hex = int(private_n,16)
    public_key = operasi(private_n_hex,x_base,y_base)
    public_key_hex_x = hex(public_key[0])
    public_key_hex_y = hex(public_key[1])
    public_key_hex = (public_key_hex_x, public_key_hex_y)

return public_key_hex
```