PEMBANGKITAN KUNCI UNTUK PENENTUAN KONSTANTA P DAN Q YANG PRIMA BERDASARKAN INFORMASI PERANTI

TUGAS AKHIR



Oleh:

Yogi Arif Widodo NIM. 17615006

KEMENTERIAN PENDIDIKAN DAN KEBUDAYAAN POLITEKNIK NEGERI SAMARINDA JURUSAN TEKNOLOGI INFORMASI PROGRAM STUDI TEKNIK INFORMATIKA

SAMARINDA 2020

HALAMAN JUDUL

Inisial sebagai index daftar isi

Print terpisah

HALAMAN PERNYATAAN ORISINALITAS

Inisial sebagai index daftar isi Print terpisah

HALAMAN PENGESAHAN PEMBIMBING

Inisial sebagai index daftar isi

Print terpisah

HALAMAN PERSETUJUAN PENGUJI

Inisial sebagai index daftar isi Print terpisah

KATA PENGANTAR

Puji syukur Alhamdulillah panjatkan kehadirat Allah SWT yang telah melimpahkan rahmatnya serta hidayahnya sehingga mampu menyelesaikan Proposal Tugas Akhir dengan judul "Pembangkitan Kunci Untuk Penentuan Konstanta P dan Q yang Prima Berdasarkan Informasi Peranti".

Selawat Salam semoga selalu tercurahkan kepada Nabi Muhammad SAW Beserta keluarga dan para sahabatnya hingga pada umatnya sampai akhir zaman.

Proposal Tugas Akhir ini disusun untuk memenuhi salah satu syarat dalam menyelesaikan jenjang pendidikan program Diploma III di Jurusan Teknologi Informasi, Politeknik Negeri Samarinda.

Dalam proses penyusunan Proposal Tugas Akhir ini, mendapatkan banyak sekali bantuan, bimbingan serta dukungan dari berbagai pihak, sehingga dalam kesempatan ini, bermaksud menyampaikan rasa terima kasih kepada:

- Kedua orang tua dan keluarga yang selalu memberi dukungan moral dan materi.
- Ansar Rizal, ST., M.Kom. selaku Ketua Jurusan Teknologi Informasi Politeknik Negeri Samarinda
- **3.** Mulyanto, S.Kom., M.Cs. selaku promotor yang telah membimbing hingga terselesaikannya proposal tugas akhir ini.
- **4.** Staf dosen, staf teknisi, dan staf administrasi jurusan yang telah membantu dalam segala hal yang berkaitan dengan perkuliahan.
- **5.** Semua sahabat dan rekan-rekan mahasiswa jurusan Teknologi Informasi yang ikut memberi saran dan masukan.

νi

6. Serta semua pihak lain yang ikut terlibat dalam penyelsaian Proposal Tugas

Akhir ini

Semoga Allah SWT memberi balasan yang setimpal kepada semuanya.

Harapannya tugas akhir yang telah disusun ini bisa memberikan sumbangsih untuk

menambah pengetahuan, dan perbaikan selanjutnya, selalu terbuka terhadap saran

dan masukan, karena menyadari tugas akhir yang telah disusun ini memiliki banyak

sekali kekurangan.

Samarinda, 07 September 2020

Yogi Arif Widodo

DAFTAR ISI

HALAMAN JUDUL HALAMAN PERNYATAAN ORISINALITAS HALAMAN PENGESAHAN PEMBIMBING HALAMAN PERSETUJUAN PENGUJI IVATA PENGANTAR DAFTAR ISI DAFTAR GAMBAR DAFTAR GAMBAR ABSTRAK ABSTRACT I.1 Latar Belakang 1.2 Rumusan Masalah 1.3 Tujuan Penelitian 1.4 Batasan Masalah 1.5 Manfaat Penelitian BAB II LANDASAN TEORI 2.1 Kajian Ilmiah 2.2 Dasar Teori 2.3 Kriptografi 2.4 Informasi Peranti 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 2.6 Exception Handling 2.7 Shannon Entropy BAB III KERANGKA KONSEP DAN METODE PENELITIAN			
HALAMAN PENGESAHAN PEMBIMBING ii HALAMAN PERSETUJUAN PENGUJI iv KATA PENGANTAR v DAFTAR ISI vi DAFTAR GAMBAR j ABSTRAK x ABSTRACT xi BAB I PENDAHULUAN 1.1 1.1 Latar Belakang 1.2 Rumusan Masalah 1.3 Tujuan Penelitian 1.4 Batasan Masalah 1.5 Manfaat Penelitian 2.1 Kajian Ilmiah 2.2 Dasar Teori 2.1 Kajian Ilmiah 2.2 Dasar Teori 2.3 Kriptografi 2.4 Informasi Peranti 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 2.6 Exception Handling 2.7 Shannon Entropy			
HALAMAN PERSETUJUAN PENGUJI	HALAN	MAN PERNYATAAN ORISINALITAS	ii
KATA PENGANTAR VI DAFTAR ISI VI DAFTAR TABEL IV DAFTAR GAMBAR 2 ABSTRAK X ABSTRACT XI BAB I PENDAHULUAN 1 1.1 Latar Belakang 1 1.2 Rumusan Masalah 3 1.3 Tujuan Penelitian 3 1.4 Batasan Masalah 3 1.5 Manfaat Penelitian 3 BAB II LANDASAN TEORI 4 2.1 Kajian Ilmiah 4 2.2 Dasar Teori 4 2.2.1 Teori Bilangan 5 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	HALAN	MAN PENGESAHAN PEMBIMBING	ii
DAFTAR ISI	HALAN	MAN PERSETUJUAN PENGUJI	iv
DAFTAR GAMBAR 2 ABSTRAK 3 ABSTRACT 3 BAB I PENDAHULUAN 1.1 1.1 Latar Belakang 1.2 Rumusan Masalah 1.3 Tujuan Penelitian 1.4 Batasan Masalah 1.5 Manfaat Penelitian BAB II LANDASAN TEORI 4 2.1 Kajian Ilmiah 2.2 Dasar Teori 2.2.1 Teori Bilangan 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 12 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	KATA 1	PENGANTAR	v
DAFTAR GAMBAR 2 ABSTRAK x ABSTRACT xi BAB I PENDAHULUAN 1 1.1 Latar Belakang 1 1.2 Rumusan Masalah 2 1.3 Tujuan Penelitian 3 1.4 Batasan Masalah 3 1.5 Manfaat Penelitian 3 BAB II LANDASAN TEORI 4 2.1 Kajian Ilmiah 4 2.2 Dasar Teori 2 2.2.1 Teori Bilangan 2 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	DAFTA	AR ISI	vi
ABSTRAK x ABSTRACT xi BAB I PENDAHULUAN 1.1 Latar Belakang 1.2 Rumusan Masalah 1.3 Tujuan Penelitian 1.4 Batasan Masalah 1.5 Manfaat Penelitian 1.5 Manfaat Pe	DAFTA	AR TABEL	ix
ABSTRACT xi BAB I PENDAHULUAN 1.1 Latar Belakang 1.2 Rumusan Masalah 3 1.3 Tujuan Penelitian 3 1.4 Batasan Masalah 3 1.5 Manfaat Penelitian 3 BAB II LANDASAN TEORI 4 2.1 Kajian Ilmiah 4 2.2 Dasar Teori 4 2.2.1 Teori Bilangan 4 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	DAFTA	AR GAMBAR	X
BAB I PENDAHULUAN 1.1 Latar Belakang 1.2 Rumusan Masalah 2 1.3 Tujuan Penelitian 3 1.4 Batasan Masalah 2 1.5 Manfaat Penelitian 2 BAB II LANDASAN TEORI 4 2.1 Kajian Ilmiah 4 2.2 Dasar Teori 2 2.2.1 Teori Bilangan 2 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	ABSTR	AK	X
1.1 Latar Belakang 1.2 Rumusan Masalah 1.3 Tujuan Penelitian 1.4 Batasan Masalah 1.5 Manfaat Penelitian BAB II LANDASAN TEORI 4 2.1 Kajian Ilmiah 4 2.2 Dasar Teori 4 2.2.1 Teori Bilangan 4 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	ABSTR	ACT	xi
1.2 Rumusan Masalah 3 1.3 Tujuan Penelitian 3 1.4 Batasan Masalah 3 1.5 Manfaat Penelitian 3 BAB II LANDASAN TEORI 4 2.1 Kajian Ilmiah 4 2.2 Dasar Teori 5 2.2.1 Teori Bilangan 4 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 12 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	BAB I I	PENDAHULUAN	1
1.3 Tujuan Penelitian 3 1.4 Batasan Masalah 3 1.5 Manfaat Penelitian 3 BAB II LANDASAN TEORI 4 2.1 Kajian Ilmiah 4 2.2 Dasar Teori 4 2.2.1 Teori Bilangan 4 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	1.1	Latar Belakang	1
1.4 Batasan Masalah 3 1.5 Manfaat Penelitian 3 BAB II LANDASAN TEORI 4 2.1 Kajian Ilmiah 4 2.2 Dasar Teori 5 2.2.1 Teori Bilangan 5 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 12 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	1.2	Rumusan Masalah	3
1.5 Manfaat Penelitian 2 BAB II LANDASAN TEORI 4 2.1 Kajian Ilmiah 4 2.2 Dasar Teori 4 2.2.1 Teori Bilangan 5 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	1.3	Tujuan Penelitian	3
BAB II LANDASAN TEORI 4 2.1 Kajian Ilmiah 4 2.2 Dasar Teori 5 2.2.1 Teori Bilangan 5 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	1.4	Batasan Masalah	3
2.1 Kajian Ilmiah 4 2.2 Dasar Teori 4 2.2.1 Teori Bilangan 5 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	1.5	Manfaat Penelitian	3
2.2 Dasar Teori 4 2.2.1 Teori Bilangan 5 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	BAB II	LANDASAN TEORI	4
2.2.1 Teori Bilangan. 2.2.1 2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	2.1	Kajian Ilmiah	4
2.3 Kriptografi 12 2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	2.2	Dasar Teori	5
2.4 Informasi Peranti 13 2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol 14 2.6 Exception Handling 15 2.7 Shannon Entropy 15	2.2.	.1 Teori Bilangan	5
2.5Kotlin dan Aliran Kontrol142.6Exception Handling152.7Shannon Entropy15	2.3	Kriptografi	12
2.6Exception Handling152.7Shannon Entropy15	2.4	Informasi Peranti	13
2.7 Shannon Entropy	2.5	Kotlin dan Aliran Kontrol	14
2.7 Shannon Entropy	2.6	Exception Handling	15
	2.7		
	BAB III		

	3.1	Kerangka Konsep Penelitian	7
	3.2	Metodologi Penelitian	20
	3.2.1	Riset Awal	21
	3.2.2	Tahapan Membangkitkan Bilangan Prima2	21
	3.2.3	Tahapan Mendapatkan Informasi Peranti	21
	3.2.4	Tahapan Mengolah Informasi Peranti	21
	3.2.3	Tahapan Penentuan Konstanta P dan Q Berdasarkan Informasi Perant 23	i
	3.2.4	Mengukur Keacakan Data	23
	3.2.5	Analisa Hasil2	23
	3.2.6	Variabel Penelitian	24
	3.2.7	Waktu dan Tempat Penelitian	24
В	AB IV	HASIL DAN PEMBAHASAN	25
	4.1	Hasil Tahapan Membangkitkan Bilangan Prima	25
	4.2	Hasil Tahapan Mendapatkan Informasi Peranti	26
	4.3	Hasil Tahapan Mengolah Informasi Peranti	27
	4.4	Hasil Tahapan Penentuan Konstanta P dan Q Berdasarkan Informasi	
		i	
	4.5	Hasil Mengukur Keacakan Data	
	4.6	Analisa Hasil	8
В	AB V	PENUTUP	9
	5.1	Kesimpulan	9
	5.2	Saran	0
ח	лтлр	DIISTAKA	11

DAFTAR TABEL

Tabel 4.1 Hasil Pembangkitan Bilangan Prima	25
Tabel 4.3 Daftar Waktu Indonesia Tengah	27
Tabel 4.4 Hasil $(q_{keputusan})$ dan $(q_{ketentuan})$	30
Tabel 4.5.1 Teks uji dan hasil enkripsi RSA dengan p dan q berdasarkan	31
informasi peranti waktu	31
Tabel 4.5.2 Hasil Pembangkitan kunci selama 1 jam	33
Tabel 4.5.3 Teks uji dan hasil enkripsi RSA dengan p dan q default	34
Tabel 4.5.4 Hasil Pembangkitan kunci secara umum atau default	35
Tabel 4.6 Perbandingan Hasil Enkripsi Teks 4	38

DAFTAR GAMBAR

Gambar 3.1. Diagram Alur Kerangka Konsep Penelitian	17
Gambar 3.2. Diagram Alur Metodologi Penelitian	20
Gambar 3.2.4 Tahapan Mengolah Informasi Peranti Waktu	22
Gambar 4.1 FlowChart Proses Naive Solution	25
Gambar 4.3 Hasil Informasi Peranti Waktu	27
Gambar 4.5 Tampilan Aplikasi Pembangkitan (2) dan Proses Enkripsi	37
Dekripsi (1)	37
Gambar 4.6 Hasil Entropi Enkripsi	38

ABSTRAK

Jika difaktorkan hanya habis dibagi oleh angka 1 dan dengan dirinya sendiri disebut Bilangan Prima. Keunikanya selalu berbentuk antara 6k-1 atau 6k +1. Salah satu konsep atau metode berhubungan dengan bilangan yang prima dimiliki oleh Rivest Shamir Adleman (RSA), untuk pembangkitan kuncinya dibagi menjadi 2 buah pola yaitu variabel p dan q. Konstanta atau orde p dan q menjadi eksperimen aritmatika dalam kombinasi informasi peranti waktu pada android mobile dengan bentuk jam (HH), menit (mm) dan detik (ss). Greenwich Mean Time Zone (GMT) merupakan zona waktu informasi menjadikanya berpola determisitik menjadi probabilistik jika diolah menggunakan pseudorandom kemudian menghasilkan index waktu yang mengubah Zona Awal (ZA) 15:17:02 GMT + 8 ke Zona Lain (ZL) menjadi 10:17:03 GMT - 11. Waktu yang digunakan ketika terjadinya proses aritmatika yaitu ZL. HH berperan dalam pembentukan p sedangkan q dipengaruhi oleh mm dan ss dengan ketentuan sebagai index yang sedemikian rupa. Pembangkitan awal ditentukan dengan batas atas prima n = 512. Dengan teknik sederhana naive solution dimana 2 ke n – 1 menghasilkan arrayListPrimeNumber = 2,3,5,7,9..n.Kombinasi dan Aritmatika berhasil menentukan p = 179 dan q = 419. Hasil Entropi Enkripsi dari 4 sample (teks 1 = 4.035569614562073, teks 2 = 4.257107430057822, teks 3 = 3.77391380004984 dan teks 4 = 4.421087076196203) masing-masing menghasilkan nilai yang ekuivalen terhadap p dan q yang ditentukan dengan yang secara default. Hasil enkripsi dibantu dengan RSA dengan kunci 2 bit – 17 bit. Cara meningkatkan hasil Prima yang besar pada penelitian ini, dapat dilakukan dengan menaikan nilai inisial dan n yang ditetapkan pada rumus $P_{penentuan}$ dan $q_{penentuan}$. Seluruh proses, diuji keberhasilan program dengan pengecualian atau Exception Handling, hasilnya tidak ada problem pada feedback monitoring aplikasi android.

Kata kunci: Bilangan Prima, Informasi Peranti Waktu, P dan Q

ABSTRACT

If it is factored, it is only divisible by the number 1 and by itself it is called a prime number. The uniqueness is always in the form between 6k-1 or 6k+1. One of the concepts or methods related to prime numbers is owned by Rivest Shamir Adleman (RSA). The key generation is divided into 2 patterns, namely variables p and q. Constants or orders p and q become arithmetic experiments in a combination of time device information on an android mobile in the form of hours (HH), minutes (mm) and seconds (ss). Greenwich Mean Time Zone (GMT) is an information time zone making it a deterministic pattern to be probabilistic if processed using pseudorandom then producing a time index which changes the Initial Zone (ZA) 15:17:02 GMT + 8 to Other Zones (ZL) to 10:17: 03 GMT - 11. The time used when the arithmetic process occurs is ZL. HH plays a role in the formation of p while q is influenced by mm and ss provided that it is an index in such a way. Initial generation is determined with an upper limit of prime n = 512. With a simple naive solution technique where 2 to n-1 results in arrayListPrimeNumber = 2,3,5,7,9..n. Combination and Arithmetic succeeded in determining p = 179 and q = 419. The results of the Encryption Entropy of 4 samples (text 1 = 4.035569614562073, text 4.257107430057822, text 3 = 3.77391380004984 and text 4 =4.421087076196203) each yields a value equivalent to p and q which is specified by default. The results of the encryption are assisted by RSA with a key of 2 bits -17 bits. How to increase the large Prima results in this study, can be done by increasing the initial value and n set in the formula $P_{penentuan}$ and $q_{penentuan}$. The whole process, tested the success of the program with exception or Exception Handling, the result is that there are no problems in the android application monitoring feedback.

Keywords: Prime Number, Information Time Device, P and Q

BABI

PENDAHULUAN

1.1 Latar Belakang

Bilangan prima adalah bilangan yang hanya memiliki dua faktor: 1 dan bilangan itu sendiri. Satu-satunya bilangan prima bernilai genap hanyalah 2 (Cahyo Dhea Arokhman Yusufi, 2020). Setiap bilangan asli lebih dari 1 yang tidak prima disebut bilangan komposit (Harahap, 2019). Jika n adalah suatu bilangan komposit, maka n memiliki setidaknya 1 faktor prima yang nilainya tidak lebih dari √n.

Bilangan prima yang lebih besar dari 3 memiliki keunikan yang selalu berbentuk antara (Chiewchanchairat dkk., 2016) 6k-1 atau 6k +1 (Ferreira, 2017), dimana k adalah bilangan prima yang diketahui. Maka dari itu bilangan prima yang lebih dari 3 akan selalu memiliki antara dua bentuk tadi. Hasil selanjutnya didapat mengenai bilangan prima adalah bahwa bilangan prima ada tak hingga banyaknya (Meštrović, 2018; Sciences, 2016). Bilangan Prima merupakan bilangan bulat positif, sifat pembagiannya (Firmansyah, 2015) melahirkan konsep-konsep aritmatika *modulo*, dan salah satu konsep bilangan bulat yang digunakan dalam penghitungan komputer.

Pada penelitian (Sari, 2017) bilangan prima merupakan bilangan istimewa dalam Al-Qur'an karena definisi bilangan prima yaitu bilangan yang tidak bisa dibagi dengan bilangan lain kecuali satu dan bilangan itu sendiri yang menampilkan

sifat Allah yang tidak dapat dibagi dengan siapapun kecuali diri-Nya. Dengan ditemukannya bilangan prima, teori bilangan berkembang semakin jauh dan lebih mendalam. Banyak dalil dan sifat dikembangkan berdasarkan bilangan prima (Firmansyah, 2015), salah satunya adalah Kriptografi *Rivest Shamir Adleman* (RSA) yang memiliki 2 buah pola bilangan prima dan ditetapkan sebagai variabel p dan q untuk pembangkitan kunci RSA (Sylfania dkk., 2019), Selain itu setiap angka genap yang cukup besar dapat ditulis sebagai jumlah dari beberapa bilangan prima dan nomor lain yang merupakan produk dari dua bilangan prima (Kumari dkk., 2015).

Pada penilitian (TH & MB, 2017) Pengecualian atau Exception Handling merupakan cara bersih memeriksa kesalahan tanpa mengacaukan kode dan mampu menangkap pengecualian sebuah. Aritmatika salah satunya NumberFormat Exception. Klausa tangkapan diikuti blok coba (try and catch), setiap blok tangkapan merupakan pengecualian yang menangani jenis pengecualian.

Berdasarkan sifat Bilangan Prima, maka penelitian ini mengkombinasikan informasi peranti waktu jam, menit dan detik pada android mobile menjadi teknik penentuan konstanta p dan q juga memastikan ketentuan prosesnya terpenuhi dan menghasilkan pola tersendiri tanpa ada pengecualian sebagai tanda berhasilnya proses pada Pengujian dan Pembuktian terhadap Tahapan Penentuan Konstanta P dan Q Berdasarkan Informasi Peranti

1.2 Rumusan Masalah

Dalam melaksanakan penelitian, masalah yang menjadi poin utama diskusi atau pembahasan, adalah "Bagaimana Melakukan Pembangkitan Kunci Untuk Penentuan Konstanta P dan Q Yang Prima Berdasarkan Informasi Peranti".

1.3 Tujuan Penelitian

Tujuan dari penelitian ini adalah:

- 1. Memanfaatkan Informasi Peranti Waktu (jam, menit dan detik)
- Memodifikasi Teknik Pembangkitan Kunci Untuk Penentuan Konstanta P dan Q Yang Prima
- Memonitoring konsep informasi peranti waktu dengan Exception Handling, sebagai indikator berjalannya konsep yang dibuat.

1.4 Batasan Masalah

Adapun batasan masalah dalam penilitian sebagai berikut:

- Informasi peranti menggunakan waktu jam, menit dan detik dan Zona waktu adalah GMT -11:00 sampai GMT +13:00.
- 2. Panjang kunci p dan q adalah 7 bit (2 digit) sampai 14 bit (4 digit).

1.5 Manfaat Penelitian

Harapan penelitian yang dilaksanakan, dapat memberikan manfaat:

- Kunci konstanta p dan q memiliki pola tambahan berdasarkan informasi waktu jam, menit dan detik dari peranti mobile android.
- 2. Dapat menjadi sumber referensi bagi pihak lain dalam menyusun karya ilmiah maupun penelitian yang berkaitan dengan judul pada penelitian.

BABII

LANDASAN TEORI

2.1 Kajian Ilmiah

Hasil penelitian yang telah dilakukan para peneliti dapat dijadikan dasar atau kajian untuk mempermudah dalam melakukan penelitian. Beberapa diantaranya adalah penelitian dengan judul Teknik Pemecahan Kunci Algoritma Rivest Shamir Adleman (RSA) dengan Metode Kraitchik. Peneliti mencari kunci privat algoritma RSA dengan memfaktorkan kunci publik n dengan Metode *Kraitchik*, kemudian dilihat efisiensi waktu pemfaktorannya. Hasil penelitian memperlihatkan, bahwa semakin besar selisih antara faktor kunci p dan q, maka semakin besar pula waktu pemfaktorannya. Pemfaktoran kunci publik (n) sebesar 19 digit (152 bit) dengan selisih faktor kunci (p-q) = 22641980 membutuhkan waktu 93,6002 ms lebih cepat dibandingkan dengan panjang kunci 15 digit (120 bit) dengan selisih faktor kunci (p-q) = 23396206 yang membutuhkan waktu selama 5850,0103 ms. Faktor lain yang juga memengaruhi adalah GCD(p-1, q-1), panjang kunci dan faktor prima (p-1), (q-1). (Muchlis dkk., 2017)

Dan mengambil konstanta p dan q sebagai acuan dari penelitian ini dengan judul Mengukur Kecepatan Enkripsi dan Dekripsi Algoritma RSA pada Pengembangan Sistem Informasi *Text Security*. Objek penelitian ini adalah proses implementasi algoritma kriptografi RSA pada nilai parameter n dengan ukuran

1024 bit dan 2048 bit. Proses yang diamati adalah kompleksitas waktu yang dihasilkan oleh instruksi enkripsi dan dekripsi. Tahapan yang dilakukan adalah studi pendahuluan, mengumpulkan data, menganalisis kebutuhan, pengembangan dan pengujian sistem informasi serta penarikan kesimpulan. Hasil pengujian menyatakan algoritma RSA 1024 bit memiliki rata-rata kecepatan enkripsi sebesar 352.488 nano second dan rata-rata kecepatan dekripsi sebesar 109.347.917 nano second, sedangkan pada algoritma RSA 2048 bit memiliki rata-rata kecepatan enkripsi sebesar 1.772.900 nano second dan rata-rata kecepatan dekripsi sebesar 775.282.334 nano second. (Wulansari dkk., 2016)

2.2 Dasar Teori

Hubungan matematika dengan kriptografi sangat erat sekali, karena matematika adalah konsep dasar yang berhubungan dengan kriptografi terutama matematika diskrit (Firmansyah, 2015). Dalam bab 2 ini, akan menjelaskan konsep matematis yang melandasi pembentukan konstanta p dan q dengan algoritma bilangan prima, seperti teori bilangan bulat, keterbagian, sifat-sifat pembagian, algoritma euklid, aritmatika modulo, logaritma diskrit dan bilangan prima.

2.2.1 Teori Bilangan

Teori bilangan salah satunya bilangan prima dengan berbagai metode, banyak yang dapat dipelajari, namun masih sebatas bilangan prima dengan jumlah digit yang sederhana (kecil) misalnya 2, 3, 5, 7, 11, 17, 23, 29 dan seterusnya Sehingga metode untuk mendapatkan bilangan prima yang besar perlu dikupas lagi. (Harahap, 2019) mengeluarkan bilangan prima yang terbesar saat ini ditemukan oleh manusia adalah 2⁷⁴²⁰⁷²⁸¹-1 dengan jumlah 22.338.618 digit

Dalam pengertian yang ketat, kajian tentang sifat-sifat bilangan asli disebut dengan teori bilangan. Dalam pengertian yang lebih luas, teori bilangan mempelajari bilangan dan sifat-sifatnya. Sebagai salah satu cabang matematika, teori bilangan dapat disebut sebagai "aritmetika lanjut (advanced aritmetics)" karena terutama berkaitan dengan sifat-sifat bilangan asli. Teori bilangan merupakan dasar perhitungan dan menjadi salah satu teori yang mendasari pemahaman kriptografi, bilangan yang dimaksud hanyalah bilangan bulat (integer).

Berikut penjelasan mengenai bilangan bulat, keterbagian, algoritma pembagian, fungsi eular, bilangan prima, relatif prima, modulus dan *Greatest Common Divisor* (GCD).

1 Bilangan Bulat

Bilangan bulat positif yang lebih besar dari 1 dan hanya habis dibagi dirinya sendiri dan bilangan 1 disebut Bilangan Prima (Harahap, 2019). Bilangan bulat adalah bilangan yang tidak mempunyai pecahan desimal. Himpunan semua bilangan bulat yang dinotasikan dengan Z yang diambil dari kata Zahlen dari bahasa Jerman atau dinotasikan dengan I yang diambil dari huruf pertama kata Integer dari bahasa Inggris, adalah himpunan *..., -3, -2, -1,0,1,2,3 ... +. Himpunan bilangan bulat dibagi tiga, yaitu bilangan bulat positif, yaitu bilangan bulat yang lebih besar dari nol yang dituliskan Z + , nol, dan bilangan bulat negatif, yaitu bilangan bulat yang lebih kecil dari nol yang dituliskan Z –. Himpunan bilangan bulat dilengkapi dengan dua buah operasi, yaitu operasi penjumlahan dan perkalian, dilambangkan $(Z, +, \cdot)$ membentuk suatu sistem matematika yang disebut gelanggang atau ring. Himpunan bilangan bulat berperan sangat penting dalam kriptografi karena banyak

algoritma kriptografi yang menggunakan sifat-sifat himpunan bilangan bulat dalam melakukan proses penyandiannya.

2 Keterbagian

Sifat-sifat yang berkaitan dengan keterbagian (*divisibility*) merupakan dasar pengembangan teori bilangan. Jika suatu bilangan bulat dibagi oleh suatu bilangan bulat yang lain, maka hasil pembagiannya adalah bilangan bulat atau bukan bilangan bulat.

3 Algoritma Pembagian

Jika a, $b \in Z$ dan a > 0, maka ada bilangan q, $r \in Z$ yang masing-masing tunggal sehingga b = qa + r dengan $0 \cdot r < a$. Jika a $\nmid b$, maka r memenuhi ketidaksamaan 0 < r < a. Algoritma pembagian adalah suatu cara atau prosedur yang dapat dipakai untuk mendapatkan faktor persekutuan terbesar (FPB) (Fernanda, 2020).

4 Fungsi Euler (φ)

Fungsi Euler digunakan untuk menyatakan banyaknya bilangan bulat < n yang relatif prima terhadap n. Jika p adalah suatu bilangan prima, maka $\phi(p) = p$ - 1, Karena p adalah bilangan prima, maka setiap bilangan bulat positif kurang dari p relatife prima terhadap p. Ini berarti bahwa sistem residu tereduksi modulo p adalah himpunan $\{1, 2, 3,...,p-1\}$ yang mana seluruh anggotanya sebanyak (p-1) sehingga $\phi(p) = p-1$.

5 Bilangan Prima

Bilangan bulat positif yang mempunyai aplikasi penting dalam ilmu komputer dan matematika diskrit adalah bilangan prima. Bilangan prima adalah bilangan bulat positif yang lebih dari 1 yang hanya habis dibagi oleh 1 dan dirinya 23 sendiri. Sifat pembagian pada bilangan bulat melahirkan konsep-konsep bilangan prima dan aritmetika modulo, dan salah satu konsep bilangan bulat yang digunakan dalam penghitungan komputer adalah bilangan prima. Dengan ditemukannya bilangan prima, teori bilangan berkembang semakin jauh dan lebih mendalam. Banyak dalil dan sifat dikembangkan berdasarkan bilangan prima. Bilangan prima juga memainkan peranan yang penting pada beberapa algoritma. Jika p suatu bilangan bulat positif lebih dari 1 yang hanya mempunyai pembagi positif 1 dan p, maka p disebut bilangan prima. Jika suatu bilangan bulat q 1 bukan suatu bilangan prima, maka q disebut bilangan komposit. Untuk menguji apakah p merupakan bilangan prima atau bilangan komposit, dapat menggunakan cara yang paling sederhana, yaitu cukup membagi p dengan sejumlah bilangan prima, yaitu 2, $3, \dots$, bilangan prima \sqrt{p} . Jika p habis dibagi salah satu dari bilangan prima tersebut, maka p adalah bilangan komposit tetapi jika p tidak habis di bagi oleh semua bilangan prima tersebut, maka p adalah bilangan prima.

Solusi sederhana menentukan bilangan prima dalam deret bilangan dapat dilakukan dengan *naive solution* dimana 2 ke n - 1 menghasilkan arrayListPrimeNumber = 2, 3, 5...n dan n atau batas prima merupakan bilangan yang ditentukan. Solusi lain memiliki kebutuhan yang beragam atau

kompleks, sedangkan penelitian ini membutuhkan konsep yang sederhana dan fleksibel untuk diterapkan dalam berbagai konsep.

Beberapa fakta menarik tentang bilangan prima (*Prime Numbers - GeeksforGeeks*, n.d.)

- 1. Dua adalah satu-satunya bilangan prima genap.
- Setiap bilangan prima dapat direpresentasikan dalam bentuk 6n + 1 atau 6n kecuali 2 dan 3, di mana n adalah bilangan asli.
- 3. Dua dan Tiga hanyalah dua bilangan asli berurutan yang juga merupakan bilangan prima.
- 4. Dugaan Goldbach: Setiap bilangan bulat genap yang lebih besar dari 2 dapat diekspresikan sebagai jumlah dari dua bilangan prima.
- 5. Teorema Wilson: Teorema Wilson menyatakan bahwa bilangan asli p>1 adalah bilangan prima jika dan hanya jika

$$(p-1)! \equiv -1 \mod p$$
ATAU $(p-1)! \equiv (p-1) \mod p$

6. Teorema Kecil Fermat: Jika n adalah bilangan prima, maka untuk setiap a, 1 <= a <n,

$$an - 1 \equiv 1 \pmod{n}$$

$$ATAU$$

$$an - 1 \% n = 1$$

7. Teorema Bilangan Perdana: Probabilitas suatu bilangan yang dipilih secara acak n adalah bilangan prima berbanding terbalik dengan jumlah digitnya, atau dengan logaritma dari n.

8. Dugaan Lemoine: Setiap bilangan bulat ganjil yang lebih besar dari 5 dapat diekspresikan sebagai jumlah bilangan prima ganjil (semua bilangan prima selain 2 adalah ganjil) dan semiprime genap. Bilangan semiprima adalah hasil perkalian dua bilangan prima. Ini disebut dugaan Lemoine.

6 Relatif Prima

Secara ringkas, relatif prima merupakan dua buah bilangan bulat a dan b dikatakan relatif prima jika GCD atau FPB (a, b) = 1, maka terdapat bilangan bulat m dan n sedemikian hingga ma + nb = 1. Disebut bilangan prima, jika pembaginya hanya 1 dan bilangan itu sendiri. Contoh angka 13 habis dibagi oleh 1 dan 13 (Firmansyah, 2015). Teori ini merupakan hal yang mendasar untuk memahami algoritma kriptografi (Qorny, 2018). Dua buah bilangan bulat dan dikatakan relative prima. Jika FPB/GCD (x,) = 1.

Contohnya 20 dan 3 relatif prima sebab FPB (20, 3) = 1. Begitu juga 7 dan 11 relatif prima karena FPB (7, 11) = 1. Tetapi 20 dan 5 tidak relatif prima sebab FPB (20, 5) = 5 dan 1. Jika x dan relatif prima, maka terdapat bilangan bulat sehingga: x + n dan n sedemikian = 1.

Contohnya Bilangan 20 dan 3 adalah relatif prima karena FPB (20, 3) = 1, atau dapat ditulis: $2 \cdot 20 + (-13) \cdot 3 = 1$, dengan = 2 dan n = -13. Tetapi 20 dan 5 tidak relatif prima karena FPB $(20, 5) = 5 \neq 1$ sehingga 20 dan 5 tidak dapat dinyatakan dalam $20 + n \cdot 5 = 1$.

7 Modulus

Dalam matematika dan pemrograman komputer, operasi modulus adalah sebuah operasi yang menghasilkan sisa pembagian dari suatu bilangan terhadap bilangan lainnya. Dalam bahasa pemrograman operasi ini umumnya dilambangkan dengan simbol %, mod atau modulo, tergantung bahasa pemrograman yang digunakan.

Pada penelitian ini modulus digunakan karena operasi ini memiliki atau berhubungan dengan bilangan yang prima berdasarkan pada penilitian (Serdano dkk., 2019)

8 GCD

Greatest Common Divisor (GCD) atau sehari – hari kita sebut dengan Faktor Persekutuan Terbesar yaitu bilangan bulat N yang paling besar yang habis membagi dua buah bilangan bulat (Harahap, 2019). Misalnya dua buah bilangan bulat 12 dan 8.

12 habis dibagi oleh: 1, 2, 3, 4, 6, 12.

8 habis dibagi oleh: 1, 2, 4, 8.

Berdasarkan pembagian di atas maka dapat disimpulkan bahwa GCD dari 12 dan 8 adalah 4.

Contoh lainya:

- GCD (24, 12) = 12 (Artinya 12 merupakan bilangan terbesar yang membagi
 24 dan 12)
- 2. GCD (24, 9)= 3 (Artinya 3 merupakan bilangan terbesar yang membagi 24 dan 9)

Cara yang digunakan pada penelitian ini dalam menemukan GCD atau dalam metode ini, bilangan bulat yang lebih kecil dikurangi dari bilangan bulat yang lebih besar, dan hasilnya diberikan ke variabel yang memiliki bilangan bulat yang lebih besar. Mencari GCD memiliki berbagai macam teknik dan berdasarkan konsep yang dipilih tidak menjadi masalah untuk menerapkan konsep salah satunya.

2.3 Kriptografi

Kriptografi berasal dari bahasa Yunani yaitu "cryptos" yang berarti rahasia dan "graphein" yang berarti tulisan. Dapat dikatakan kriptografi berarti suatu ilmu yang mempelajari data secara rahasia dengan teknik matematika tertentu.

Kriptografi adalah ilmu mengenai teknik enkripsi teks asli (*plaintext*) diubah menggunakan suatu kunci enkripsi menjadi teks acak yang sulit dibaca (*ciphertext*) dan hanya seseorang yang memiliki kunci dekripsi mudah membaca.

Salah satu implementasi kriptografi asimetris adalah Rivest Shamir Adleman (RSA). Langkah-langkah (yang diteliti yaitu pada no 1-3 tepatnya konstanta p dan q) untuk membangkitkan kunci RSA adalah (Nisha & Farik, 2017):

- 1. Menentukan nilai prima sebagai p dan q. Nilai kedua bilangan prima tersebut dianjurkan ($p \neq q$). (Zulfikar dkk., 2019) Sebaiknya bilangan yang besar agar tingkat keamanannya juga meningkat, rekomendasi prima adalah 100 digit (desimal), sehinga n mempunyai 200 digit lebih (Wulansari dkk., 2016).
- 2. Mencari nilai n dengan memanfaatkan persamaan 2.1. n = p * q.....(2.1)

3. Mencari nilai ekuivalen dengan persamaan 2.2.

$$\phi(n) = (p-1) * (q-1) \dots (2.2)$$

Rekomendasi Gcd(p-1, q-1) semakin besar maka semakin cepat pemfaktoran dan sebaliknya maka semakin lama (Muchlis dkk., 2017).

Berdasarkan penilitian ini memberikan gagasan atau ide dalam eksperimen yang ditujukan pada pembangkitan kunci p dan q berdasarkan infomasi peranti yaitu waktu.

2.4 Informasi Peranti

Informasi peranti adalah komponen perangkat lunak yang mengizinkan sebuah sistem komputer untuk berkomunikasi dengan sebuah perangkat keras. Data peranti memiliki cakupan luas, salah satu di antaranya adalah:

- 1. Waktu (meliputi: 12 atau 24 jam format dan zona waktu).
- 2. Sinyal (terdiri dari jangkauan area, tegangan, arus dan lainnya).
- 3. Suhu (skala: Celsius, Kelvin, Fahrenheit, dan Reamur).
- 4. Baterai (voltase, daya atau persen dan lainnya).

Baterai adalah alat elektro kimia yang berfungsi untuk menyimpan tenaga listrik dalam bentuk tenaga kimia. Tenaga listrik yang tersimpan akan dialirkan untuk memberikan arus listrik. Daya baterai biasanya bernilai 1 – 100% yang terlihat pada ponsel contohnya.

Suhu adalah suatu besaran yang menunjukan derajat panas khususnya pada benda. Benda yang mempunyai panas maupun dingin, pada umumnya ponsel dilengkapi indikator derajat.

Sinyal adalah suatu besaran fisis yang berubah terhadap waktu, ruang, ataupun dapat berubah terhadap variabel bebas lainnya. Ponsel harus memiliki sebuah sinyal ketika melakukan komunikasi.

Waktu atau masa menurut Kamus Besar Bahasa Indonesia adalah seluruh rangkaian saat ketika proses, perbuatan, atau keadaan berada atau berlangsung. Dalam hal ini, skala waktu merupakan interval antara dua buah keadaan/kejadian, atau bisa merupakan lama berlangsungnya suatu kejadian

Pada penilitian ini menggunakan waktu, sebagai eksperimen dan memanfaatkan data jam menit dan detik yang menjadi 3 variabel fokus untuk penentuan p dan q.

2.5 Kotlin dan Aliran Kontrol

Kotlin adalah sebuah bahasa pemrograman dengan pengetikan statis yang berjalan pada Mesin Virtual Java ataupun menggunakan kompiler LLVM yang dapat pula dikompilasikan kedalam bentuk kode sumber JavaScript. Pengembang utamanya berasal dari tim developer dari JetBrains yang bermarkas di Rusia (*FAQ - Kotlin Programming Language*, n.d.).

Pada penelitian ini operasi dan pengujian menggunakan bahasa *kotlin* yang dikompilasi atau dijalankan oleh *mobile android*. Beberapa aliran kontrolnya terdapat *if*, *when*, *for* dan *while*. Semua aliran digunakan menangani aritmatika dan konsep yang dibuat sesuai kebutuhan.

2.6 Exception Handling

Memeriksa semua kemungkinan kesalahan atau yang disebut *Exception Handling* untuk setiap metode karena ini dapat membuat kode tidak dapat dipahami jika setiap pemanggilan metode memeriksa semua kemungkinan kesalahan sebelum menjalankan pernyataan berikutnya. Kelas *Throw* mampu menangani seluruh konsep pengecualian dan kesalahan. Tujuan utama dari mekanisme penanganan *Exception* adalah mendeteksi dan melaporkan "keadaan pengecualian" sehingga tindakan yang sesuai dapat diambil (Kumari dkk., 2015). Mekanisme tersebut menyarankan penggabungan kode penanganan kesalahan terpisah yang melakukan tugas berikut:

- 1. Menemukan masalah yaitu Exception
- 2. Menginformasikan bahwa telah terjadi kesalahan yaitu Pengecualian
- 3. Menerima informasi kesalahan yaitu Menangkap pengecualian
- 4. Ambil tindakan korektif, yaitu Menangani pengecualian Melempar

2.7 Shannon Entropy

Entropi merupakan konsep dasar yang dikemumakan pada teori informasi Shannon, ide ini diadopsi dari salah satu cabang ilmu fisika yaitu termodinamika. Dalam hal ini Entropi (H) digunakan untuk mengukur keacakan data (Rihartanto dkk., 2020) dimana terdapat suatu keadaan yang tidak dapat dipastikan kemungkinannya. Entropi timbul jika prediktabilitas/kemungkinan rendah (*low predictable*) dan informasi yang ada (*high information*). Entropi dihitung menggunakan formula entropi Shannon yang ditunjukkan pada Persamaan 2.6.1. Nilai entropi tertinggi yang dapat dicapai pada sebuah citra adalah 8, sementara

pada teks yang hanya menggunakan ASCII standar entropi tertinggi yang mungkin diperoleh adalah 7. Semakin tinggi nilai entropi menunjukkan tingkat keacakan yang semakin tinggi.

$$H(x) = -\sum_{i=1}^{n} P(x_i) \log 2 P(x_i)$$

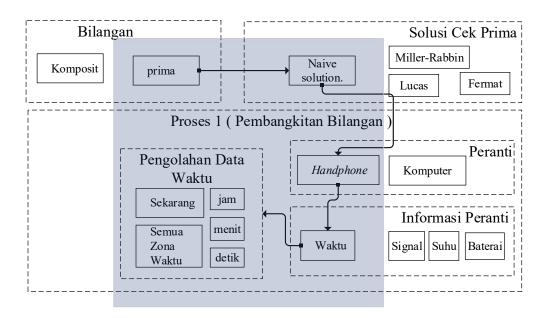
Dalam penelitian ini, entropi dihitung berdasarkan besarnya peluang jarak antar karakter dalam teks. Hasil entropi kemudian dibandingkan antara p dan q yang ditentukan secara default dengan p dan q yang ditentukan berdasarkan informasi peranti waktu.

BAB III

KERANGKA KONSEP DAN METODE PENELITIAN

3.1 Kerangka Konsep Penelitian

Kerangka konsep penelitian (teori atau konsep ilmiah yang digunakan sebagai dasar penelitian) menjelaskan hubungan atau gabungan alur sebagai ruang lingkup penelitian dan ruang lingkup ilmu



Gambar 3.1 Diagram Alur Kerangka Konsep Penelitian

Berdasarkan Gambar 3.1 diagram alur kerangka konsep penelitian dapat dijelaskan secara singkat.

1. Prima

Pada penelitian ini objek atau bahan yang diolah adalah Bilangan Prima.

Dalam bilangan terdapat berbagai jenis bilangan, dua diantaranya yaitu:

- a. Bilangan Komposit
- b. Bilangan Prima

Bilangan prima berhubungan dekat dengan penilitian ini sebagai konsep pemilihan konstanta p dan q, dimana bilangan yang prima tidak hanya unik melainkan memiliki bentuk 6k-1 atau 6k+1.

2. Naive Solution

Solusi sederhana untuk mengecek bilangan kecil yang prima tepatnya dapat ditangani dengan *Naive Solution*. Macam-macam solusi lain yang mengenai bilangan prima lebih luas, diantaranya adalah:

- a. Fermet
- b. Miller-Rabbin
- c. Solovay-Strassen
- d. Lucas

3. Handphone

Pengujian ini didasarkan pada peranti yang pemrosesan aritmatikadilakukan dengan *handphone* yang dapat menghasilkan sebuah *metadata* atau informasi yang beragam sesuai kebutuhan yaitu waktu jam menit dan detik.

4. Informasi Peranti Waktu

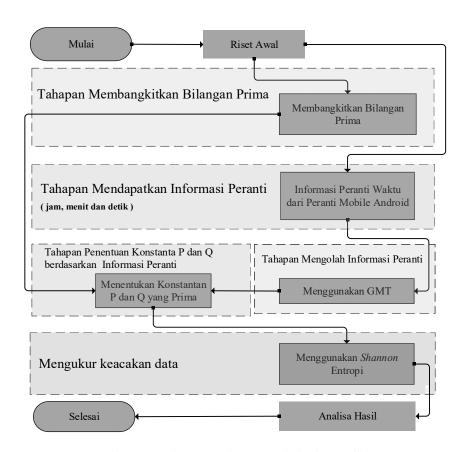
Waktu merupakan perhitungan masa dunia, dengan waktu dapat mengetahui kapan suatu hal terjadi. Khususnya proses aritmatika yang terjadi pada suatu perangkat atau peranti. Informasi ini dapat dengan mudah diperoleh dengan alat elektronik contohnya *handphone* atau komputer

5. Pengolahan Data Waktu

Waktu memiliki berbagai macam jenis yang dapat diolah sebagai konsep pemanfaatan nilainya, seperti jam menit dan detik ataupun zona waktu. Dengan begitu data waktu dapat dirancang sedemikian rupa untuk menghasilkan bilangan yang prima berdasarkan kejadian atau waktu yang diperoleh serta menjadikanya sebuah posisi dalam memilih bilangan yang prima.

3.2 Metodologi Penelitian

Metode Penelitian menjelaskan mengenai tahapan-tahapan pengerjaan dari penelitian yang dilakukan. Metode penelitian ini bertujuan agar penyelesaian penelitian ini tidak terlepas dari penggunaan metode yang dikerjakan.



Gambar 3.2 Diagram Alur Metodologi Penelitian

Pada Gambar 3.2, tahapan dari metodologi penelitian yang dilakukan dimulai pada riset awal, kemudian membangkitkan bilangan prima dan pada bagian alur kedua mendapatkan informasi peranti waktu , mengolah informasi waktu menggunakan GMT, setelah itu penentuan konstanta p dan q berdasarkan informasi perenti , mengukur keacakan data menggunakan *Shannon* entropi, terakhir adalah analisa hasil.

3.2.1 Riset Awal

Sebelum melakukan penelitian terlebih dahulu mempelajari hal yang terkait dengan topik penelitian. Bagian utama yang perlu dipelajari adalah:

- 1. Mengetahui fungsi konstanta p dan q yang prima
- 2. Mengetahui penggunaan informasi peranti waktu
- 3. Landasan matematika (teori bilangan dan pemfaktoran bilangan bulat)

3.2.2 Tahapan Membangkitkan Bilangan Prima

Membangkitkan Bilangan Prima dengan mengeliminasi angka bukan prima (TH & MB, 2017). Penerapanya sederhana akan dilakukan dengan *naive solution* dengan hasil yang tersimpan dalam *ArrayList* sehingga dapat diolah lebih lanjut berdasarkan informasi peranti.

3.2.3 Tahapan Mendapatkan Informasi Peranti

Informasi Peranti yang didapatkan berupa 3 variabe yaitu jam, menit, dan detik. Proses mendapatkannya dibaca oleh peranti *Mobile Android*. Data waktu yang didapat bukan berupa nilai seperti 1594886148236 melainkan jam menit dan detik serta zona waktu sebagai contoh informasi yang dimaksud seperti 15:07:00 GMT +8.

3.2.4 Tahapan Mengolah Informasi Peranti

Informasi Peranti diolah kembali untuk menghasilkan informasi peranti yang probabilstik berdasarkan angka pseudorandom dari jumlah 24 zona waktu dalam artian 1 sampai 24, kemudian angkanya akan menentukan zona yang

terdaftar atau konversi terhadap data zona waktu yang telah didapatkan seperti yang diperlihatkan pada Gambar 3.2.4.



Gambar 3.2.4 Tahapan Mengolah Informasi Peranti Waktu

Perubahan zona sendiri merupakan proses, tujuanya mengkonsumsi sebuah waktu ketika mendapatkan informasi waktu itu sendiri sehingga menyerupai data yang probabilistik, pada intinya informasi yang akan dipakai bukan waktu dengan zona awal melainkan zona lain yang ditetapkan dari daftar zona secara pseudorandom.

3.2.3 Tahapan Penentuan Konstanta P dan Q Berdasarkan Informasi

Peranti

Penentuan konstanta p dan q akan dilakukan berdasarkan informasi peranti dengan melihat syarat sebagai berikut:

- 1. Bilangan yang prima telah didapatkan dalam bentuk arrayListPrimeNumber hasilnya berdasarkan pada Tahapan Menentukan Bilangan Prima.
- 2. Informasi Peranti telah didapatkan dalam bentuk bagian dari waktu jam, menit dan detik.

Kemudian tahapan penentuan p dan q dapat diproses lebih lanjut dengan menggabungkan syaratnya, syarat dua akan menjadi posisi yang menjadikan syarat pertama menjadi outputnya sedemikian rupa, dimana p dipengaruhi oleh nilai jam sedangkan q dipengaruhi oleh menit dan detik.

3.2.4 Mengukur Keacakan Data

Mengukur keacakan data dilakukan dengan menggunakan Shannon entropi dihitung berdasarkan besarnya peluang jarak antar karakter dalam teks.

3.2.5 Analisa Hasil

Menganalisa hasil dan proses terpilihnya kunci p dan q yang dikaitkan dengan Hasil entropi enkripsi kemudian dibandingkan antara p dan q yang ditentukan secara default dengan p dan q yang ditentukan berdasarkan informasi peranti waktu.

3.2.6 Variabel Penelitian

Fokus penelitian tugas akhir ini dituangkan dalam variabel yaitu modifikasi konstanta atau orde p dan q yang prima berdasarkan waktu informasi peranti yaitu jam, menit dan detik.

3.2.7 Waktu dan Tempat Penelitian

Penelitian ini dilakukan di Jurusan Teknologi Informasi Politeknik Negeri Samarinda dengan waktu pengerjaan berdasarkan jadwal pengerjaan tugas akhir.

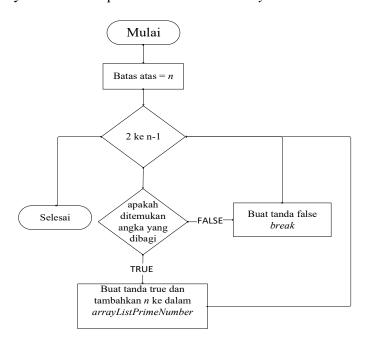
BAB IV

HASIL DAN PEMBAHASAN

4.1 Hasil Tahapan Membangkitkan Bilangan Prima

Membangkitkan Bilangan Prima dengan mengeliminasi angka bukan prima (TH & MB, 2017). Penerapanya sederhana dilakukan dengan *naive solution* sebagai berikut:

- 1. Ketika Melalui semua angka dari 2 ke *n*-1, maka setiap nomor periksa apakah ia membagi *n*.
- 2. Jika ditemukan angka yang dibagi, akan mengembalikan tanda false
- 3. Sebaliknya *true* dan simpan nilai *n* ke dalam *arrayListPrimeNumber*.



Gambar 4.1 FlowChart Proses Naive Solution

Tabel 4.1 Hasil Pembangkitan Bilangan Prima

arraylist Drim a Number	prima	2	3	5	 509
arrayListPrimeNumber	size	1	2	3	 97

Jadi pada penilitian ini *Naive Solution* membangkitkan bilangan yang prima sebanyak 97 dan bilanganya dimulai dari 2,3,5,7 sampai 509 seperti yang diperlihatkan pada Tabel 4.1

Nilai n telah ditentukan sebelumnya, n merupakan batas atas prima yang di atur dan bernilai 512. Jika n memiliki nilai yang lebih besar dari 512, maka memiliki tujuan menaikan nilai *inisial* pada rumus penentuan p dan q sehingga membangkitkan hasil prima yang cukup besar.

4.2 Hasil Tahapan Mendapatkan Informasi Peranti

Pada tahapan ini dilakukan ketika proses sebelumnya telah usai dikerjakan sehingga informasi yang didapat menyerupai aturan probabilistik. Informasi Peranti yang didapatkan memiliki 3 variabel yaitu jam, menit, dan detik dan Tambahan Zona Waktu. Proses mendapatkannya dibaca oleh peranti *Mobile Android* dengan fungsi yang sudah tersedia di *kotlin* menggunakan *Package Kotlin System*.

Data waktu yang didapat masih berupa nilai keseluruhan waktu 1594886148236, kemudian diformat menjadi (HH:mm:ss) untuk menjadikanya jam, menit dan detik. Dengan fungsi yang sudah tersedia di *kotlin* menggunakan *Open Class SimpleDateFormat*.

Maka hasil yang informasi peranti waktu yang didapatkan 15:17:02 dengan zona awal GMT +8.

4.3 Hasil Tahapan Mengolah Informasi Peranti

Informasi Peranti diolah kembali untuk menghasilkan informasi peranti yang probabilstik berdasarkan waktu jam, menit dan detik serta menggunakan *Greenwich Mean Time Zone* (GMT) sebagai pengubah Zona Awal ke Zona Lain. Seluruh zona waktu telah didefinisikan sebelumnya ke dalam *arrayTime* sebagai zona lain yang diperlihatkan pada Tabel 4.3

Tabel 4.3 Daftar Waktu Indonesia Tengah

Waktu Tengah Dunia							
GMT (-)			GM	(+) T			
GMT-1	GMT-6		GMT+1	GMT+6			
GMT-2	GMT-7		GMT+2	GMT+7			
GMT-3	GMT-8		GMT+3	GMT+8			
GMT-4	GMT-9		GMT+4	GMT+9			
GMT-5	GMT-10		GMT+5	GMT+10			
	GMT-11			GMT+11			
				GMT+12			
				GMT+13			

Pemilihan posisi atau *index* untuk *arrayTime* berdasarkan keluaran dari nilai *integer* oleh *sudorandom*, sebagai zona lain. Dengan fungsi yang sudah tersedia di kotlin menggunakan *Package Kotlin Random*.

Pada penelitian ini hasil nilai *sudoRandom* = 22, maka didapat *arrayTime* [*sudoRandom*] = GMT +12. Kemudian dilakukan konversi waktu sekarang 15:17:02 GMT +8 ke GMT -11 Dengan fungsi yang sudah tersedia di *kotlin* menggunakan *Open Class SimpleDateFormat* dan hasilnya akhir diperlihatkan pada Gambar 4.3

```
1 // zona sebenarnya
2 06:05:30 ------> // GMT +8
3 // zona lain yang di dapat
4 10:05:32 -----> // GMT +12
```

Gambar 4.3 Hasil Informasi Peranti Waktu

Informasi yang digunakan adalah zona lain, perubahan zona sendiri merupakan proses, tujuanya mengkonsumsi sebuah waktu ketika mendapatkan informasi waktu itu sendiri.

4.4 Hasil Tahapan Penentuan Konstanta P dan Q Berdasarkan Informasi Peranti

Berdasrakan penentuan yang telah dilakukan dengan melihat syarat sebagai berikut:

- 1 Bilangan yang prima telah didapatkan dalam bentuk arrayListPrimeNumber hasilnya diperlihatkan pada Gambar 3.
- 2. Informasi Peranti telah didapatkan dalam bentuk bagian dari waktu jam, menit dan detik. Hasilnya diperlihatkan pada Gambar 4.2.

Kemudian tahapan penentuan p dan q dapat diproses lebih lanjut dengan menggabungkan syaratnya, syarat dua telah menjadi posisi yang menjadikan syarat pertama menjadi outputnya sedemikian rupa, dimana p dipengaruhi oleh nilai jam sedangkan q dipengaruhi oleh menit dan detik sebagaimana tahapan berikut:

A. Menentukan Konstanta P yang Prima, penentuan ini sederhana, dengan menghitung persamaan 1.1 didapat i = 40.

$$(P_{penentuan}.....(1.1)$$

$$Pi = hh * inisial$$

Dimana:

Pi = List Array Ke-i

I = Index arrayListPrimeNumber

inisial = 4

hh = Informasi Peranti Waktu Jam

Maka didapatkan nilai Pi = 179. Jika n memiliki nilai yang lebih besar dari 4 misal 5 maka memiliki tujuan terbentuknya p yang prima cukup besar. Dengan p yang besar, memiliki kesempatan $Greatest\ Common\ Divisor\ GCD(p-1,\ q-1)$ atau proses pemfaktoran yang memakan waktu lebih lama.

B. Menentukan Konstanta Q yang Prima, nilai q memiliki aturan mirip dengan nilai p, tetapi memiliki 2 keputusan perhitungan $(q_{keputusan})$ dari 2 ketentuanya $(q_{ketentuan})$.

$$(q_{ketentuan})$$
.....(2.1)

K1 = informasi peranti waktu menit

K2 = informasi peranti waktu detik

$$(q_{keputusan})....(2.2)$$

$$Qi = \begin{cases} inisial * (K1 * K2) mod q. size, & K1 < K2 \\ inisial * (K1 + K2) mod q. size, & K1 > K2 \end{cases}$$

Dimana:

Qi = List Array Ke-i

i = Index arrayListPrimeNumber

inisial = 4

q.size = arrayListPrimeNumber.size

Dengan persamaan 2.1 dan 2.2 didapat K1 > K2 seperti yang diperlihatkan pada Tabel 4.4

Tabel 4.4 Hasil $(q_{keputusan})$ dan $(q_{ketentuan})$

infor	masi pera	10:17:03			
array	/ListPrimel	97			
inisial			4		
inde	х	Kond	disi		
Qi	10	K1 < K2	FALSE		
Qi	80	K2 > K1	TRUE		
Hasil					
9 _{keputusan}		qQi	419		

Tahapan ini berhasil menentukan dan menghasilkan Pi=179 dan Qi = 419, sesuai ketentuan yang ditetapkan pada proses A dan B, selanjutnya nilai dan konsep yang dihasilkan memasuki Tahapan Mengukur Keacakan Data.

4.5 Hasil Mengukur Keacakan Data

Pengukuran keacakan data dilakukan pada hasil enkripsi dengan Shannon entropi dengan bantuan RSA (*Rivest Shamir Adleman*) dimana 2 bilangan prima p dan q telah ditentukan berdasarkan informasi peranti waktu yang diperlihatkan pada Tabel 4.5.1 dimana kunci yang digunakan merupakan data ke 12, 11, 10, dan 9 untuk teks uji 1, 2, 3, dan 4 yang diperlihatkan pada Tabel 4.5.2 sedangkan Tabel 4.5.3 dan Tabel 4.5.4 merupakan p dan q yang ditentukan secara umum atau default.

Pada Table 4.5.1 ataupun Tabel 4.5.3, Teks 1 berisi teks umum, teks 2 merupakan bahasa ingris, teks 3 adalah kalimat yang berulang, dan teks 3 memiliki huruf simbol seperti !@#\$.

Hasil daripada entropi kemudian dibawa ke tahapan analisa hasil dengan membandingkan keacakan data yang didapat.

Tabel 4.5.1 Teks uji dan hasil enkripsi RSA dengan p dan q berdasarkan informasi peranti waktu

_				
No	Teks Asli	Jumlah	Hasil Enkripsi	Entropi
	1-11-11-11	Karakter		Enkripsi
1	"Ketahuilah, bahwa sesungguhnya kehidupan dunia ini hanyalah permainan dan suatu yang melalaikan, perhiasan dan bermegah-megah antara kamu serta berbangga-banggaan tentang banyaknya harta dan anak, seperti hujan yang tanam-tanamannya mengagumkan para petani; kemudian tanaman itu menjadi kering dan kamu lihat warnanya kuning kemudian menjadi hancur. Dan di akhirat (nanti) ada azab yang keras dan ampunan dari Allah serta keridhaan-Nya. Dan kehidupan dunia ini tidak lain hanyalah kesenangan yang menipu."	512	則?書〇么畏儵乘퇣、畏儵 拦-畏儵帰楊畏拦婍 ○炀東樂踫谜 東條獎瘸畏拦□○儋甒群東磁畏獎拦群束獎 顯克經與數性治過數據 完被 三	4.035569614562073

2	"Know, that truly the life of this world is only a game and a neglect, adornment and boasting among you and boasting about the abundance of wealth and children, like rain whose crops amaze the peasants; Then the plant dries up and you see it is yellow and then crumbles. And in the hereafter (later) there will be harsh punishment and forgiveness from Allah and His good pleasure. And the life of this world is nothing but deceptive pleasures."	451	编译图數數符:四四次四:四下 台航 弘:四四广;統 出 "	4.257107430057822
3	Politeknik Samarinda.	512	Njacceno扎	3.77391380004984

4	jika menggunakan simbol !@#\$%^&*() +{}:"><[];',/ ~`	451	鹵瓷 侀淨怄焛碕蛌匱匵睖蛌淨侀淨蛌怄纤 4.421087076196203
	apakah memiliki has1l perbandingan sama atau		関 เม Kmin: 探È棟有M健債直噊磏婪ữ焺橥
	berbeda, belum diketahui karena sedang dicoba dan		$^{m{g}}$ 吠 $_{m{a}}$, 西転伏罐 $_{m{b}}$ $_{m{b}}$ $_{m{b}}$ $_{m{b}}$
	lihatlah disamping ini hasilnya jika menggunakan		忆閔碕閔 ▮ 侀 忆②
	simbol! dikeyboard sampai simbol? dengan		笋纤÷₁怄▣碕璪 笋釽潓 蛌匵笋蛌怄纤淨焛
	berdasarkan informasi peranti waktu yang digunakan		笋怄笋侶淨睖怄 碕袰 猗隱淨転怄 碕 睦閔
	dalam penentuan p dan q yang detailnya ada pada		怄憓 删碕化對№
	tahapan sebelumnya, ok! nb: fokus analisanya ada		睖g怄刑淨玛碕蚚淨怄纤碕憓淨蛌匵怄憓 🛽
	pada nilai keacakan data yang menggunakan shannon		环 淨怄應淨蛌怄 _{▮ 图} 淨侶▮淨®
	enteropi		怄憓 纤笋閃〗 虮匱怄 虮 怄〗 ^身
			笋纤 ▮虮賅淨怄甇 侀笋️怄 焛碕蛌匵匵睖蛌
			笋侀笋蛌怄纤 焛 ¤型怄m怄憓 葡碕賅 ¤x對
			現應伛纤睜閃凰掙 枢纤 閔 bx 怄缪怄憓碕
			蛌置淨蛌怄 碕 珙穗淨纤淨 误册 笋蛌怄 虮 tux
			環閉淨纤 怄â碕項淨釽名 怄巪淨侀侶睖怄
			賅淨蛌匵怄憓 匵睖蛌掙侀淨蛌怄憓淨 淨焛
			忆@碕釽碕釽侶睖笋蛌怄@怄憓淨蛌怄唲怄賅
			笋蛌匱怄憓碕侶笋 ┛蛌賅 笋怄笋憓淨怄凰笋
			應淨怄侶錚 ®
			淨₪淨蛌怄纤碕 碕¶睦閔蛌賅淨輥怄ឺ刪സ怄
			· 梦怄、HX 刑 睦纤怄淨蚧淨 纤淨蚧賅淨怄
			笋穗笋怄७笋穗笋怄蛌 ▮笋 怄侀碕笋∞笋侀
			笋虮 怄憓笋侶笋怄賅笋蛌匵怄焛碕蛌匵匵睖
			蛌笋侀淨蛌怄鈝ΰ
			淨蛌虮¤蚣蛌怄碕蛌侶碕瑸¤® 卤怄怄怄怄
			g

Tabel 4.5.2 Hasil Pembangkitan kunci selama 1 jam

	ZA	ZL	sudoRandom				kunci	
DATA	(HH:mm:ss)	(hh:mm:ss)	Zi	p	q	publik	private	
1	16:51:05	06:51:07	5	97	167	121	4873	
1	GMT + 8	GMT-6	J	91	107	121	4673	
2	16:56:01	02:56:02	1	23	167	89	2421	
2	GMT +8	GMT-2	1	23	107	69	2421	
3	17:01:01	03:01:02	1	41	23	27	163	
3	GMT +8	GMT-2	1	41	23	21	103	
4	17:06:01	14:06:02	21	269	137	73	32953	
	GMT +8	GMT+11	21	207		73	32733	
5	17:11:01	06:11:02	4	97	241	199	10999	
3	GMT +8	GMT-5	7			199	10999	
6	17:16:01	12:16:02	23	227	367	227	17855	
0	GMT +8	GMT+13	23			221	17833	
7	17:21:01	18:21:02	17	367	487	283	143935	
,	GMT +8	GMT+7	17	307	707	203	143933	
8	17:26:01	14:26:02	21	269	53	35	11547	
8	GMT +8	GMT+11	21	207	33	33	11347	
9	17:31:01	13:31:02	22	241	151	137	22073	
	GMT +8	GMT+12	<i>LL</i>	Z 4 1	131	1.57	22013	
10	17:36:01	04:36:02	2	59	263	117	11949	
10	GMT +8	GMT-3	۷	37	203	11/	11777	

11	17:41:01	15:41:02	20	283	383	239	51383
11	11 GMT +8	GMT+10					
12	17:46:01	1 11:46:02	0	197	503	225	20553
12	GMT +8	GMT-10	9				
rata - rata panjang kunci publik dan privat 2 bit - 17 bit (2 digit - 5 digit)							

Tabel 4.5.3 Teks uji dan hasil enkripsi RSA dengan p dan q default

No	Teks Asli	Jumlah Karakter	Hasil Enkripsi	Entropi Enkripsi
1	"Ketahuilah, bahwa sesungguhnya kehidupan dunia ini hanyalah permainan dan suatu yang melalaikan, perhiasan dan bermegah-megah antara kamu serta berbangga-banggaan tentang banyaknya harta dan anak, seperti hujan yang tanam-tanamannya mengagumkan para petani; kemudian tanaman itu menjadi kering dan kamu lihat warnanya kuning kemudian menjadi hancur. Dan di akhirat (nanti) ada azab yang keras dan ampunan dari Allah serta keridhaan-Nya. Dan kehidupan	512	PṣāzJJV(ऒŘ @ऑŘ2GMओŘ-ऑG9JJ)905űűŘ0 औGઐJJJŘ. iṣઐlOGIO - औG O - GRĂIO - એIG એIG - ARĀIO - એIG - ARĀIO - એIG - ARĀIO - ÀIG - ARĀIO - ARĀ	4.035569614562073

2	"Know, that truly the life of this world is only a game and a neglect, adornment and boasting among you and boasting about the abundance of wealth and children, like rain whose crops amaze the peasants; Then the plant dries up and you see it is yellow and then crumbles. And in the hereafter (later) there will be harsh punishment and forgiveness from Allah and His good pleasure. And the life of this world is nothing but deceptive pleasures. "	451	 	4.257107430057822
---	--	-----	---------------------	-------------------

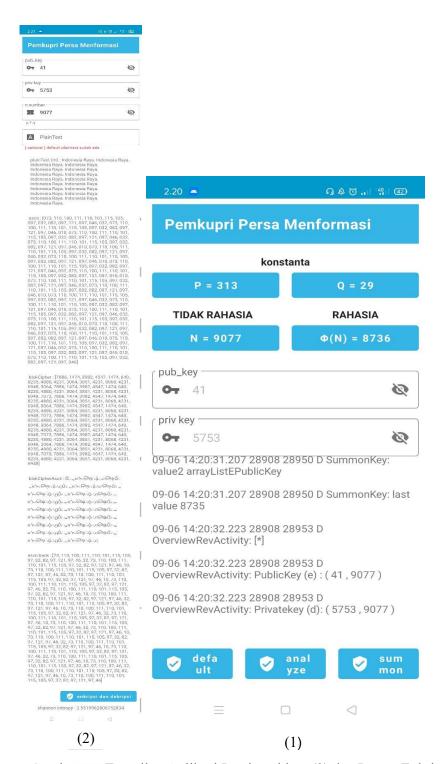
3	Politeknik Samarinda.	512		3.77391380004984
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.			
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		「	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		動療級ペスペラ朔スラ蜘ュ***部ス如心場 動療級芍ズ९♥5茹ズ5螂ロ゚***豁ズ茹。心腸	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		動変級芍スペーンガスン動品・森・韶スガーショッ 動変級芍ズペーンガスン輸品・森・韶ズガーショ	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		動変級ガスペーン カスン 動品・森・ 路ズ茹・ 追鳴	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		「「「「「「」」」」」。 「「「」」 「「」」 「「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		「「「「「」」「「」」「「」」「「」」「「」」「「」」「「」」「」「」「」「	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		「「「「「「」」」」。	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		「「「「「「「」」」」。 「「「」」 「「」」 「「」」 「「」」 「「」 「」 「」 「」 「」 「」	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		「「「「「「」」」」が表記されている。 「「「」」」 「「」 「「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		「「「「「」」」」が表記されている。 「「「」」」 「「」 「「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		動変級芍スペーンガスン動品・森・韶スガーショッ 動変級芍ズペーンガスン輸品・森・韶ズガーショ	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.			
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		「「「「「「」」」」 「「」」 「「」 「「」 「」 「」 「」 「」 「」 「	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		「「「「「「」」」」が表記されている。 「「「」」」 「「」」 「「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		「「「「「」」」 「「」 「「」 「「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」 「	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		「「「「「」」」」がある。 「「「」」」 「「」 「「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」 「」	
	Politeknik Samarinda. Politeknik Samarinda.		- 螂痠鋖芍ズ9~5茹ズ5螂№森。・豁ズ茹。↓鳻	
	Politeknik Samarinda.		- 接鋖芍ズ9 5茄ズ5螂®・森・豁ズ茹・・ 湯痠	
			◆□ ± ブ へ	
			サイス・コース・コース・コース・コース・コース・コース・コース・コース・コース・コー	
			*	
4	jika menggunakan simbol	451	uĐ¯ҙfŋĭHυƠøøŢỢͽϒfŋΣ⁻ĭϢϓşfŋ̈x>ၘұˈÂËĘŌwÔЮų	4.42108707619620
	!@#\$%^&*()_+{}:"><[];',/ ~` apakah memiliki		-ԽČǿѫelj³ҷѦ҃ŞЁfŋೡ̞ͽЋſŋĭℍĭ¯ș¯ͽ¯ſŋႥౖΣҁҙſŋͲℍiϢ	
	has1l perbandingan sama atau berbeda, belum		$OU^TO\phi Off \Sigma iff n^T f n O H i O H$	
	diketahui karena sedang dicoba dan lihatlah		ΗυπΤ ⁻ fŋͽiΗυϘfŋΣΗυΫΟφfŋŰ ⁻ FΥϢfŋΫΟfŋş ⁻ Ϝ͵πş	
	disamping ini hasilnya jika menggunakan		ΤήηŰ⁻ΣἴΡ¯Ơợἡη¯Ơ¯ἡηͺΤΣ¯ςΟ̈́(ἡρĐ¯϶ϳἡἴͰυΟ̈́φϭͺΤΟ϶	
	simbol! dikeyboard sampai simbol? dengan		$O'f\eta\Sigma^{-1}$ CO'Yṣfŋ̈fŋŰ¯əHuÏCO'Yi $U'f\eta\Sigma^{1}$ P¯fη Σ^{-1} CO'Yṣfŋvfŋ	
	berdasarkan informasi peranti waktu yang		ŰͰͱͱϹͼϭͳϳͼͿͿͿͼͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼ ŰͰͱͱϹͼϭϹͼϻͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺͼͺ	
	digunakan dalam penentuan p dan q yang		ŢſŋϊĊſġſŋĊſijĊſijĊſijĊſijĊſijĊſijĊſijĊſijĊſijĊſijĊſijĊſijĊſijĊ	
	detailnya ada pada tahapan sebelumnya, ok!		լոյլopinjo p լգջonjգşinjertoortoon լonjenjao fηNfηϊΟρfηŰΗn¯sΟΪfηŰfηΡŰfηnЂΡΟfηΣΗΩΟΗ	
	nb: fokus analisanya ada pada nilai keacakan		şŢĭƠįʾfŋŶŝfŋƠωϥſŋ℩ŶͽŢΣſŋϘġ ⁻ Σ̞ΟʹϳſŋŰ̞ſŋೡ՜ʃŋ℺	
	data yang menggunakan shannon enteropi		ş ⁻ fŋͽͰ̞υϜ̞ͽ℺ʹͼŋŰ̞ո̞ͼϦϳἴϴϭͼϦἴͰυΟϭϭͳϹϼ϶ϹʹͼϦΣϜ϶ϹϹϒϹ	
			fŋℍƠπℍiϓℙ⁻ufŋfŋfŋfŋ	

Tabel 4.5.4 Hasil Pembangkitan kunci secara umum atau default

				kunci
DATA	p	q	publik	private
1	61	227	191	13631
2	53	331	301	5701
3	89	409	281	12905
4	257	137	71	14711
5	61	113	137	1913
6	229	211	221	33581
7	113	2	3	187

8	83	139	109	6229
9	7	173	125	677
10	127	389	275	30755
11	97	401	299	899
12	71	53	53	1717

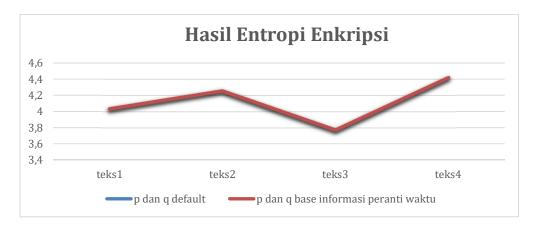
rata - rata panjang kunci publik dan privat 2 bit - 17 bit (2 digit - 5 digit)



Gambar 4.5 Tampilan Aplikasi Pembangkitan (2) dan Proses Enkripsi Dekripsi

4.6 Analisa Hasil

Berdasarkan Hasil Mengukur Keacakan Data, Pada Tabel 4.5.1 Hasil entropi enkripsi memiliki nilai yang ekuivalen terhadap Hasil entropi enkripsi pada



Gambar 4.6 Hasil Entropi Enkripsi

Tabel 4.5.3 dan Hasil seluruh teks uji pada p dan q *default* dengan p dan q *base* informasi peranti waktu jam menit detik memiliki hasil enkripsi yang berbeda seperti yang diperlihatkan pada Tabel 4.6.

Tabel 4.6 Perbandingan Hasil Enkripsi Teks 4

Hasil Enkripsi Teks 4 Hasil Enkri	ipsi Teks 4
関 町 Kmin: 採È棟有ӎ健債靣噊磏婪Ѷ焺橥吠図よ、西転伏	
海纤・ 枢回碕現 海釽憓 蛌匵海蛌怄纤翔閃淨怄淨侶淨睖怄	Ͻ·϶ϳϳϳʹͰͰϹʹϭϭͳϹʹ϶ϘʹʹϳϦΣʹʹΪϢϓ ϶ϳϳʹϳϫ· _϶ ϗͺʹ ÂËĘŌwÔͰΟϥ- ͱϗʹϡϾʹϳϧ·ϼ϶ϜϧϳʹͰͰϤʹ·ϝ·Ͽ·ʹϝϧΣϲ϶;ϳϧʹϷͰͱͰϢϘʹϾʹʹϘͼϘʹʹϳϧͺΣϳϳϧ·ϼͺͳ ͱͺʹϗʹϡϾʹϳϧ·ϹͿ ͼʹʹʹϧʹϢͰϧϛͳϳʹϳϧʹϾʹ·϶ͰϲϧͺϜʹ·ϝʹϧ϶ϳ·ͰͱϘʹϳϧͻϒͱͱϢʹϘϭϝϦϾʹ·ϝϓϢϯϧ ϗ·ϜϧϦʹϾʹʹϛʹϔϷ·ʹϽϭϧʹϳʹϾʹʹͰϧ·Ϝϧ·϶ʹϧʹϳͰͰϲͶϭϭϭͳϘ϶ϘʹϦͻϒ Ͱʹ϶ͰϤΪϢϓϳ·ͶʹϳϧʹϛϔϻʹͳϧΣʹʹϳϢϓ϶;ϳϧϒϧϦϢͰϤϘϭϼʹϦϢϹͰͱϳʹϔ϶ϳϘ ϳϧϷͰͱϳʹϘͷ·ʹϝϧϥͺͼ ϳϧͰͰͱϳʹϹͿʹͼ ϳϒϳͺϹϭϧʹϳͺϹʹϳϗʹϳϗʹϳϗʹ ϳϒ϶ϹͺϔϧͺϔϳϧʹϹϳʹϳϧʹϔʹϳϧʹϒʹʹϳϧʹϒ ϒʹͽϽͺΣϭϳʹϳϙʹϝͺϒͺϹʹϳϧʹϳϔϳϙʹϯ ϒͼϭͳͺϘ϶ʹϽʹϳϧʹϔϧͺϹʹͰ ϹϭϭͳͺϘ϶ʹϽʹϳϧͺϒʹͰ ϹʹϭϭͳͺϘʹ϶ʹϹͿʹϳϧʹϒ

BAB V

PENUTUP

5.1 Kesimpulan

Penlitian dan percobaan yang telah dilakukan menghasilkan kesimpulan sebagai berikut:

- 1. Dari Analisa Hasil P dan Q
 - A. Hasil *p* dan *q* yang dibangkitkan berukuran 2 *bit* sampai 17 bit, pembangkitan yang diketahui hanya waktu dalam 1 jam yaitu pada jam 16:51:05GMT+8 sampai dengan 17:46:01 GMT+8.
 - B. Hasil proses kombinasi berdasarkan infomasi peranti waktu diuji keberhasilan program dengan *monitoring* pengecualian sehingga menghasilkan tidak ada *feedback* berupa pengecualian di seluruh pemrosesan.
- 2. Dari Analisa Hasil Entropi Enkripsi, didapat teks 1 = 4.035569614562073, teks 2 = 4.257107430057822, teks 3 = 3.77391380004984 dan teks 4 = 4.421087076196203. Enkripsi dilakukan dengan bantuan RSA (*Rivest Shamir Adleman*) yang proses didalamnya menghadirkan p dan q berdasarkan informasi peranti. Hasil seluruh teks memiliki nilai entropi yang ekuivalen dengan hasil entrop enkripsi rsa yang proses didalamnya (p dan q) ditentukan default.

5.2 Saran

Adapun saran pada penelitian ini sebagai berikut:

1. Efek *Avalanche*, dapat ditambahkan yang digunakan untuk menilai seberapa signifikan perubahan yang terjadi pada cipherteks karena adanya perubahan kecil, baik pada pesan maupun pada kunci. AE dihitung menggunakan Persamaan 8. AE dikatakan baik jika perubahan bit yang terjadi berkisar antara 45 % hingga 60 % (Sugiyanto & Hapsari, 2017). Semakin banyak bit yang berubah mengindikasikan bahwa algoritme enkripsi tersebut semakin sulit untuk dipecahkan.

$$AE = \frac{Jumlah \ bit \ yangberubah}{Jumlah \ bit \ cipherteks} \ 100\%$$

- 2. Eksperimen berdasarkan informasi peranti waktu dapat digunakan pada hasil enkripsi untuk modifikasi, dimana *block ciphertext* tertentu diputar atau dipindah berdasarkan nilai informasi peranti dan dikembalikan dengan menyimpan nilai informasi peranti ke dalam memory sementara atau dengan rumus tertentu.
- 3. Informasi peranti bisa menggunakan informasi selain waktu jam menit dan detik untuk kemudahan lainya tergantung pada peranti yang diterapkan.
- 4. Gunakan metode lain sebagai bantuan untuk menjadikan hasil p dan q menjadi kunci enkripsi.

DATAR PUSTAKA

Cahyo Dhea Arokhman Yusufi. (2020). Heuristic - For Mathematical Olympiad Approach. Math Heuristic.

https://books.google.co.id/books?id=OJriDwAAQBAJ&pg=PA18&lpg=PA1
8&dq=6k+%2B+1+selalu+prima+?&source=bl&ots=aWNDfVbx9w&sig=A
CfU3U3JQyCKsvq5_G4JUSbp8WKZhr_7Tw&hl=en&sa=X&ved=2ahUKE

wiW9eXuhr qAhUkheYKHfrHAJ4Q6AEwCnoECAoQAQ#v=snippet&q=p

Chiewchanchairat, K., Bumroongsri, P., & Kheawhom, S. (2016). Improving fermat factorization algorithm by dividing modulus into three forms. *KKU Engineering Journal*, 40(March), 131–138. https://doi.org/10.14456/kkuenj.2015.1

rima&f=false

- FAQ Kotlin Programming Language. (n.d.). Diambil 15 Agustus 2020, dari https://kotlinlang.org/docs/reference/faq.html
- Ferreira, J. W. P. (2017). The Pattern of Prime Numbers. *Applied Mathematics*, 08(02), 180–192. https://doi.org/10.4236/am.2017.82015
- Firmansyah, F. F. (2015). Kajian matematis dan penggunaan bilangan prima pada algoritma kriptografi RSA (Rivest, Shamir, dan Adleman) dan algoritma kriptografi Elgamal [skripsi].
- Harahap, M. K. (2019). Membangkitkan Bilangan Prima Marsenne dengan metode Bilangan Prima Probabilistik Solovay Strassen. 1(Oktober).
- Kumari, J., Singh, S., & Saxena, A. (2015). An Exception Monitoring Using Java.

- *3*(2), 12–18.
- Meštrović, R. (2018). Euclid's theorem on the infinitude of primes: a historical survey of its proofs (300 B.C.--2017) and another new proof.

 http://arxiv.org/abs/1202.3670
- Muchlis, B. S., Budiman, M. A., & Rachmawati, D. (2017). Teknik Pemecahan Kunci Algoritma Rivest Shamir Adleman (RSA) dengan Metode Kraitchik.

 SinkrOn, 2(2), 49–64.

 http://jurnal.polgan.ac.id/index.php/sinkron/article/view/75
- Nisha, S., & Farik, M. (2017). RSA Public Key Cryptography Algorithm A Review. *International Journal of Scientific & Technology Research*, 06(07), 187–191.
- Prime Numbers GeeksforGeeks. (n.d.). Diambil 15 Agustus 2020, dari https://www.geeksforgeeks.org/prime-numbers/?ref=lbp
- Rihartanto, R., Ningsih, R. K., Gaffar, A. F. O., & Utomo, D. S. B. (2020).

 Implementation of vigenere cipher 128 and square rotation in securing text messages. *Jurnal Teknologi dan Sistem Komputer*, 8(3), 201–209.

 https://doi.org/10.14710/jtsiskom.2020.13476
- Sari, R. H. (2017). Apakah Integrasi Islam dapat Membudayakan Literasi

 Matematika? Seminar Matematika dan Pendidikan Matematika UNY, 655–662.
- Sciences, T. (2016). Dirichlet 's Theorem Related Prime Gap. 10, 305–310.
- Serdano, A., Zarlis, M., Sawaluddin, & Hartama, D. (2019). Pengamanan Pesan Menggunakna Algoritma Hill Cipher Dalam Keamanan Komputer. *Jurnal*

- *Mahajana Informasi*, 2, 1–5.
- Sugiyanto, S., & Hapsari, R. K. (2017). Pengembangan Algoritma Advanced Encryption Standard pada Sistem Keamanan SMS Berbasis Android Menggunakan Algoritma Vigenere. *Jurnal ULTIMATICS*, 8(2), 131–138. https://doi.org/10.31937/ti.v8i2.528
- Sylfania, D. Y., Juniawan, F. P., Laurentinus, L., & Pradana, H. A. (2019). SMS
 Security Improvement using RSA in Complaints Application on Regional
 Head Election's Fraud. *Jurnal Teknologi dan Sistem Komputer*, 7(3), 116–120. https://doi.org/10.14710/jtsiskom.7.3.2019.116-120
- TH, A., & MB, B. (2017). The Unique Natural Number Set and Distributed Prime Numbers. *Journal of Applied & Computational Mathematics*, 06(04). https://doi.org/10.4172/2168-9679.1000368
- Wulansari, D., Alamsyah, Setyawan, F. A., & Susanto, H. (2016). Mengukur Kecepatan Enkripsi dan Dekripsi Algoritma RSA pada Pengembangan Sistem Informasi Text Security. *Seminar Nasional Ilmu Komputer (SNIK 2016)*, *Snik*, 85–91.
- Zulfikar, M. I., Abdillah, G., Komarudin, A., Informatika, J., & Sains, F. (2019).
 Kriptografi untuk Keamanan Pengiriman Email Menggunakan Blowfish dan
 Rivest Shamir Adleman (RSA). Seminar Nasional Aplikasi Teknologi
 Informasi (SNATi) 2019, 2(1), 19–26.