PENERAPAN ALGORITMA RSA UNTUK KEAMANAN PESAN INSTAN PADA PERANGKAT ANDROID

Muhammad Arif Zainuddin¹⁾, Dadang Iskandar Mulyana²⁾ ¹Teknik Informatika, STIKOM CKI

> Email: marifzainuddin@gmail.com ²Teknik Informatika, STIKOM CKI Email: fokus2008@vahoo.com

Abstract: This time the use of smart phone is very popular among every circle of society, especially Android base device. Start form low end society to mid high society are so familiar with Android base smartphone. One of feature that is use by many Android users is Instant Messenger. Instant Messenger is favored because it speed to transmit message and cost that relatively low, it count base on size of data that transmitted. As many user that use this service secrecy feature to ensure safety of text that is send is became main attention of users. Cryptography is one solution that can be use and develop to keep secrecy of instant messenger. With encryption, secrecy and safety of text can be made. Cryptography have many technique to do encryption of text or message, one of those technique that have high security and hard to decode is RSA algorithm. Implementation of RSA algorithm to Instant Messenger application is to encrypt message using public key before message is transmit. On receiver side using private key that generated to decrypt received message. Purpose of this this is to make sure message can only be read by intended receiver. If message is receive by unintended receiver then send information will be hard to understand, because message that is received only show number of codes that hard to described. Message that is send is receive by server application and be continued to intended receiver.

Keywords: Android, Instant Messenger, RSA

1. PENDAHULUAN

Android adalah suatu sistem yang di gunakan alat komunikasi telepon pintar yang perkembangannya cukup pesat. Android bisa di aplikasikan pada telepon pintar dengan segmen harga yang cukup luas, dari yang murah hingga yang mahal. Hal inilah yang menjadikan Android memiliki pasar yang luas.

Pesan instan adalah suatu aplikasi pengirim pesan cepat dengan perantara jarinngan internet yang ada pada perangkat Android. Pesan instan dipilih kerena kecepatan pengiriman data dan murahnya biaya yang digunakan, dalam mengirim sebuah pesan, biaya dihitung berdasarkan besarnya data yang dikirim atau diterima.

Karena menggunakan jaringan internet, menjaga kerahasiaan pesan dianggap penting. Salah satu cara untuk menjaga kerahasian data adalah menggunakan kriptografi. Prinsip dasar kriptografi adalah proses enkripsi dan dekripsi. Enkripsi adalah proses mengubah plain text (text yang bisa dimengerti) menjadi chipher text (text yang sulit dimengerti), sedangkan dekripsi adalah kebalikan dari enkripsi.

Salah satu algoritma kriptografi yang banyak digunakan adalah RSA. Algoritma RSA dibuat oleh Ron Rivest, Adi Shamir, dan Leonard Adleman pada tahun 1976. Menggunakan kunci pubik dan kunci privat untuk enkripsi dan dekripsi pesan. Salah satu keunggulan pada algortima RSA terletak pada sulitnya memfaktorkan bilangan besar menjadi faktor-faktor prima.

Berdasarkan hal ini peneliti ingin membangun sebuah aplikasi pesan instan pada perangkat Andrtoid penyedia cloud memberikan data yang terenkripsi

yang menginplementasikan algoritma RSA dalam proses enkripsi dan dekripsi pesan teks.

2. METODE PENELITIAN

Pada tahun 2012 N. Saravan, A.Mahendiran, N.Venkata Subramanian dan N.Sairam melakukan penelitian menggunakan algoritma RSA pada lingkungan cloud. Tujuan penelitian ini adalah melindugi data yang tersimpan pada cloud menggunakan keamanan algoritma.

Algoritma RSA di implementasikan pada pada Google App menggunakan Cloud SQL. "Dari hasil pengujian diketahui bahwa RSA memberikan perlindungan pada data yang disimpan pada cloud SQL" (N. Saravan. Dkk, 2012).

Parsi Kalpana dan Sudha Singaraju pada tahun yang sama juga menggunakan algoritma RSA untuk mengenkripsi data untuk menyediakan kemanan pada cloud, sehingga hanya pengguna yang dipilih yang bisa mengakses data. Sebelum data disimpan data di enkripsi terlebih dahulu dengan algoritma kemudian disimpan pada cloud. Pada saat dibutuhkan, pengguna meminta data pada penyedia cloud, penyedia cloud mengenali user kemudian mengirimkan data kepada user.

Pada saat penyimpanan data penyedia cloud memberikan kunci publik untuk mengenkripsi data dan selanjutnya pengguna dipetakan dengan bilangan integer menggunakan protokol yang telah disepakati. Data yang telah di enkripsi kemudian disimpan pada cloud.

Saat pengguna membutuhkan data yang disimpan,

kepada pengguna. Selanjutnya pengguna kemudian mendekripsi data tersebut dennga kunci privat yang dimilikinya sehingga data dapat diterima.

Hanya user yang memiliki otoritas yang bisa mengakses data, walaupun secara kebetulan atau disengaja data dapat di lihat oleh pihak lain, pihak tersebut tidak bisa mendekript data tesebut sehingga keamanan data bisa tercipta. "Keamanan data dapat disediakan dengan implementasi algoritma RSA" (Parsi Kalpana dan Sudha Singaraju, 2012).

Busran dan Novernus Ayundha Putra pada 2014 menggunakan lagoritma RSA untuk bahasa pemograman JAVA demi menjaga keamanan file. Mengembangkan aplikasi berbasis desktop untuk melakukan fungsi enkripsi dan dekripsi file.

Proses enkripsi di lakukkan dengan pembuatan kunci publik dan kunci privat. Dengan kunci public yang didapatkan file dengan extensi *.txt di enkripsi dan menghasilkan file baru dengan extensi *.chipertext. Hal yang dibutuhkan pada saat dekripsi antara lain : file dengan extensi *.chipertext dan kunci privat yang dimiliki pengguna. Kunci ini selanjutnya di gunakan aplikasi untuk mendekripsi file.

Dari hasil penelitian yang di lakukan di ketahui bahwa "Lama waktu proses pengolahan sebuah informasi meniadi sebuah sandi dengan mengaplikasikan algoritma RSA berbasis pemrograman java sangat dipengaruhi oleh ukuran file yang akan diolah" (Busran, Novernus Ayundha Putra, 2014). Menggunakan algoritma RSA dalam penyandian file menggunakan program berbasis JAVA dapat membantu pengguna mengamankan file yang bersifat rahasia.

Anang Paramita Wahyadyatmika. Dkk 2014 menggunakan algortima RSA untuk pengamanan pesan pada pesan elektronik email. Sebelum pesan email di kirim, pesan tersebut harus di enkripsi oleh pengirim pesan dengan kunci publik berdasarkan data pemerina. Setelah pesan di enkripsi kemudian pesan di kirim kepada penerima. Penerima yang menerima pesan yang di enkripsi melakukan dekripsi menggunakan kunci privat yang dimilikinya.

Pada penelitian ini algortima RSA diuji terhadap beberapa serangan. Serangan tersebut antara lain serangan pada chiper text saja, serangan faktorisasi, dan serangan brute force. Dari hasil pengujian peneliti menyimpulkan bahwa "Algoritma kriptografi nirsimetri RSA sangat baik untuk mengatasi masalah manajemen distribusi kunci yaitu dengan menyimpan pasangan kunci pada basis data sedangkan kunci yang di distribusikan hanya kunci publik"(Anang Paramita Wahyadyatmika. Dkk, 2014). Algoritma RSA termasuk algoritma yang baik (secara komputasi). Dengan jumlah chipertext yang lebih panjang dari plaintext menyebabkan usaha untuk melakukan dekripsi dengan faktorisasi membutuhkan waktu yang lama.

3. DASAR TEORI

Kriptografi

Penggunaan kriptografi pada kelompok bertujuan untuk menjaga privasi dan keamanan informasi yang dikirim satu sama lain walaupun berada dalam jalur komuniksai yang sama dengan pihak lain. "Historically, cryptography arose as a means to enable parties to maintain privacy of the information they send to each other, even in the presence of an adversary with access to the communication" (Mihir Bellare, Phillip Rogaway, 2005:7).

Masalah terbesar kriptografi adalah memastikan keamanan informasi yang di kirim pada medium yang kurang aman. Sebagai contoh ada dua karakter yaitu pengirim S dan penerima R dan pihak lain adalah L. Tujuan kriptografi adalah agar informasi yang dikirim S hanya bisa diterima R, walaupun L juga memungkinkan melihat pesan yang dikirim tetapi informasi didalamnya tidak bisa dibaca oleh L. Hal ini dilakukan dengan mengenkripsi plaintext menjadi chiphertext. "Plaintext atau cleartext adalah pesan informasi yang dapat dibaca"(Kurniawan Yusuf,2004:1) sedangkan "Enkripsi adalah tehnik yang digunakan untuk memebuat pesan menjadi tidak bisa dibaca atau disebut chiphertext"(Kurniawan Yusuf,2004:1).

Aspek Kriptografi

Tujuan kriptografi adalah memberikan keamanan. Dalam memberikan layanan keamanan kriptografi harus meliputi aspek-aspek:

- 1. Authority, menjaga informasi dari pihak yang tidak memiliki otoritas.
- 2. Integrity, bahwa informasi yang yang di terima tidak berubah dan sesuai dengan aslinya.
- 3. Authentication, pengenalan pada pengguna yang saling berhubungan dan identifikasi kebenaran informasi.
- 4. Nonrepudation, bahwa penerima dan pengirim informasi tidak bisa memberikan penyangkalan atas informasi yang telah diterimanya.

Algoritma RSA

"Algoritma RSA dibuat oleh 3 orang peneliti dari MIT (Massachussets Instittute of Technology) pada tahun 1976. Ketiga peneliti tersebut adalah Ron Riverst, Adi Shamir, dan Leonard Adleman. Algoritma RSA digunakan untuk membangkitkan 2 kunci yaitu kunci publik dan kunci privat. Kunci publik adalah dua buah variable bilangan (e,n) yang di gunakan untuk mengenkripsi data. Sedangkan kunci privat adalah dua buah variabel bilangan (d,n) yang di gunakan untuk melakukan dekripsi data. Nilai e, d dan n adalah nilai bilangan bulat positif.

Keamanan algoritma RSA bergantung pada kesulitan memfaktorkan bilangan besar. "We have proposed a method for implementing a publik-key cryptosystem whose security rests in part on the difficulty of factoring large numbers" (R.L. Rivest, A. Shamir, and L. Adleman, 1977).

Keamanan kunci privat dan kunci pulik pada algoritma RSA sangat bergantung pada dua variabel p dan q dimana variable ini di gunakan untuk menciptakan kedua kunci tersebut.

Berikut adalah proses dimana kunci publik dan kunci privat diciptakan.

- a) Tentukan dua nilai p dan q, dimana p dan q adalah bilangan prima contoh : p = 3 dan q = 11.
- b) Hitung nilai n dari hasil p . q, $n = p \cdot q = (3)(11) = 33$.Maka nilai n = 33.
- c) Hitung nilai $\emptyset(n) = (p-1)(q-1) = (3-1)(11-1) = (2)(10) = 20$.
- d) Pilih nilai e dimana $1 < e < \emptyset(n)$ dan e adalah nilai prima, ditentukan nilai e = 7.
- e) Hitung nilai d dimana $(d.e) \mod \emptyset(n) = 1$, salah satu solusinya adalah d = 3 perhitungannya $((3)(7)) \mod 20 = 1$.
- f) Karena nilai d, e, dan n telah diketahui maka kunci publik adalah (e,n) atau (7, 33) dan kunci privat adalah (d,n) atau (3,33).
- g) Proses enkripsi bilangan $m = 2 \implies c = 2^7 \mod 33 = 29$.
- h) Proses dekripsi nilai $c = 29 \Rightarrow m = 29^3 \mod 33 = 2$.

Karena kunci privat d berisfat rahasia, maka semua element pembentuk nilai d juga harus rahasia, yaitu e dan $\emptyset(n)$. Namun nilai e bersifat publik yang di gunakan untuk enkripsi, ini menyisakan $\emptyset(n)$ harus bersifat rahasia maka dari itu bilangan pembentuk n juga harus rahasia (p dan q). Nilai p dan q tidak boleh sama karena jika p dan q sama maka nilai ini dapat ditentukan hanya dengan mencari pemfaktor nilai n yang digunakan untuk enkripsi $\sqrt{n} = p = q$.

ASCII

ASCII (American Standard Code of Information Interchange) adalah sebuah standar internasional dalam kode huruf dan symbol seperti HEX dan UNICODE yang memetakan kode numerik yang mempresentasikan karakter seperti a~z atau karekter simbol seperti '@'. Kode ASCII sebenarnya memiliki komposisi bilangan biner sebesar 7 bit, namun ASCII disimpan sebagai 8 bit dengan menambahkan nilai 0 sebagai nilai signifikan paling tinggi.

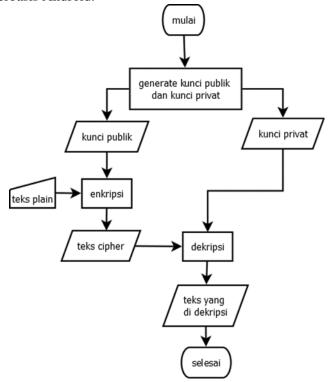
Encoding pada ASCII menggunakan 3 tipe bilangan bulat yaitu decimal (2^2) , hexadecimal (2^{16}) dan oktadesimal (2^8) .

Α	SC	III .	Tab	le											
Dec	Hex	0ct	Char	Dec	Hex	0ct	Char	Dec	Hex	0ct	Char	Dec	Hex	0ct	Char
0	0	0		32	20	40	[space]	64	40	100	@	96	60	140	` _
1	1	1		33	21	41	1	65	41	101	A	97	61	141	a
2	2	2		34	22	42		66	42	102	В	98	62	142	b
3	3	3		35	23	43	#	67	43	103	C	99	63	143	c
4	4	4		36	24	44	\$	68	44	104	D	100	64	144	d
5	5	5		37	25	45	%	69	45	105	E	101	65	145	e
6	6	6		38	26	46	&	70	46	106	F	102	66	146	f
7	7	7		39	27	47		71	47	107	G	103	67	147	g
8	8	10		40	28	50	(72	48	110	Н	104	68	150	h
9	9	11		41	29	51)	73	49	111	1	105	69	151	1
10	Α	12		42	2A	52	*	74	4A	112	J	106	6A	152	j
11	В	13		43	2B	53	+	75	4B	113	K	107	6B	153	k
12	С	14		44	2C	54	,	76	4C	114	L	108	6C	154	1
13	D	15		45	2D	55	-	77	4D	115	M	109	6D	155	m
14	E	16		46	2E	56		78	4E	116	N	110	6E	156	n
15 16	10	17		47 48	2F 30	57	0	79 80	4F	117	O P	111	6F 70	157	0
16	11	20 21		48	30	60	1		50	120		112	70	160 161	p
		22		50 50		61	2	81 82	51	121 122	Q	113 114			q
18 19	12 13	22		51	32 33	62 63	3	83	52 53	122	R S	115	72 73	162 163	r
20	14	23		52	34	64	4	84	54	123	T T	116	74	164	s t
20	15	25		53	35	65	5	85	55	125	Ú	117	75	165	
21	16	26		54	36	66	6	86	56	125	V	118	76	166	u
22	17	26		55	36	67	7	87	56 57	126	w	118	77	167	v
24	18	30		56	38	70	8	88	58	130	X	120	78	170	w x
25	19	31		57	39	71	9	89	59	131	Ŷ	121	79	171	
26	1A	32		58	3A	72		90	5A	132	ż	122	7A	172	y z
27	1B	33		59	3B	73		91	5B	133	í	123	7B	173	1
27	1C	34		60	3C	74	; <	92	5C	134	1	124	7C	174	1
29	1D	35		61	3D	75	_	93	5D	135	ì	125	7D	175	}
30	1E	36		62	3E	76	>	94	5E	136	ž	126	7E	176	~
31	1E	37		63	3F	77	2	95	5F	137		127	7E	177	
31	21	31		0.5	٥,	.,		,,,	٥,	137	-	127		1,,	

Gambar 2.1 Table ASCII

4. HASIL DAN PEMBAHASAN

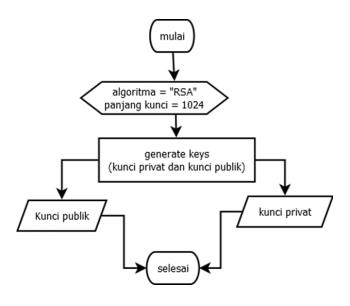
Data hasil penelitian yang dikumpulkan adalah datadata yang di gunakan dalam proses penelitian, serta pengujian algoritma RSA pada aplikasi pesan instan berbasis Android.



Gambar 3.1 Proses Enkripsi dan Dekripsi

Enkirpsi dan dekripsi pesan teks dimulai dari membuat kunci publik dan kunci privat. Kedua kunci ini memegang peranan penting dalam proses enkripsi dan dekripsi pesan teks.

4.1 Menciptakan Kunci Publik dan Privat



Gambar 3.2 Membuat Kunci Publik dan Kunci Privat

Kunci publik dan kunci privat di buat dengan menggunakan pustaka pada bahasa pemograman Java. Pustaka yang di gunakan adalah :

- 1. java.security.KeyPairGenerator.
- 2. java.security.KeyPair.
- 3. java.security.PublicKey.
- 4. java.security.PrivateKey.

Baris perintah untuk membuat kunci publik dan kunci privat adalah :

```
public void generateKey(){
    try{
```

final KeyPairGenerator keygen = KeyPairGenerator.getInstance("RSA");

keygen.initialize(1024);

final KeyPair keypair= keygen.generateKeyPair();

```
pbKey = keypair.getPublic();
pvKey = keypair.getPrivate();
```

}catch(Exception e){
}

1. Dengan pustaka KeypairGenerator di tentukan jenis algoritma dan panjang kunci yang digunakan.

2. Pustaka KeyPair untuk menciptakan kunci publik dan kunci privat berdasarkan objek dari KeyPairGenerator

Hasil dari membuat kunci publik dan kunci privat adalah:

Kunci pulbik :
OpenSSLRSAPublicKey{modulus=cbc80dc7a9132
31af24ecfb9e88dd766e52dfdf29f791b0ab63576b83
57f6bb73ada9d99c27f14327b4933ac459d0f1f75e5
2ae861c5a252b5cfce3370d30c5d95be93f70dbe62b
026f160b042acf80fa31077cfcfc19adf1baafc6a8333
6f8b256000dec75c6c51690da3865883588563b399
1f02abc88155cbadb4e8b91527,publicExponent=10
001}

Kunci Privat OpenSSLRSAPrivateCrtKey{modulus=cbc80dc7a 913231af24ecfb9e88dd766e52dfdf29f791b0ab6357 6b8357f6bb73ada9d99c27f14327b4933ac459d0f1f 75e52ae861c5a252b5cfce3370d30c5d95be93f70db e62b026f160b042acf80fa31077cfcfc19adf1baafc6a 83336f8b256000dec75c6c51690da3865883588563 b3991f02abc88155cbadb4e8b91527,publicExpone nt=10001,privateExponent=59c0ce18ef65e76359ef ce5c228a3ea22a34bc91dd1d5904b9c608790fcf046 15a81a9426cc0cde3821b76afdca55560d4eb4f9fb4 5878ab173ae4a6117e53062794733ac93e1558b606 33c5fdb1f84ca6ae12537ab5aa3ef7fc1b2e5287307f 0067b53fa85e26e95e66f5dde747b39f014d94f3a2b 8362f0dd358f641821b61,primeP=f070aff2c757486 a5ab01bc2c62460b48b005008d73b9737e0d06f851 e585a71b4f20b2d610a206e495d716cc3ea2f6c32cf 5938b10d87a145c611ec5dba2db7,primeO=d8f80cf 1c77b41a02b1bbaa6c0c7a6227e379ce993aa5770d3 810b53b099ac9d0ddac666a12f94c8e30a3d2da8857 227664b74549d72c9b5f1b8e74e2a845411,primeEx ponentP=70e809c790d22ce03c7bcc5d775c27c9402 8c26c945d98521610eafd70d57e8b3cb4188993b30 4ada567ead66f5d6e2d79e2a27c1bb045cb768f5f65 4652221b,primeExponentQ=1a3938cf4c2df08b9c4 a38b008e2d88898babe03592ea06ce993523c263f1c a6cad2e361ea1f671b349dbb31368a1277029d220d 4c0e60a4d5f76435855c0311,crtCoefficient=87ae2f 6b706173e7a6fccb34ec27c4a5f9a3f588e42a86011 b3a6af2cf7df016cce7661120361bd7ad7f77170d68 1bcfa1178453b01502ac183a16d5f1f1ca7b

4.2 Pengumpulan dan Pengujian Data

Pengumpulan data teks yang akan di lakukan sebagai salah satu variabel dalam proses pengujian enkripsi dan dekripsi.

Tabel 4.1 Tabel Data Teks Yang Akan Diuji

No	Teks	Panjang Teks
1	percobaan teks pertama	22
2	teks dengan ukuran sedang	25
3	coba dengan teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali	67
4	coba dengan emoticon	33
5	teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang	154
6	teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang	127
7	dengan karakter spesial \$#&#;@)(%!\$-@	38
8	karakter dengan angka 17384028	30

4.3 Proses Data Pengujian Algoritma RSA

Dalam pengujian setiap proses dicatat pada log aplikasi, berdasarkan log ini maka diketahui variabel yang akan diuji. Variabel tersebut adalah :

- 1. Plain teks: yaitu teks yang akan di enkripsi, teks ini di dapat berdasarkan maukkan data dari user.
- 2. Panjang teks: pajang teks adalah banyaknya karakter pada teks.
- 3. Waktu enkripsi: waktu enkripsi di dapatkan dengan mencatat log sebelum dan setelah proses enkripsi, selisih dari kedua waktu yang dicatat ini yang di jadikan acuan sebagai waktu enkripsi.
- 4. Teks cipher: adalah teks yang di hasilkan setelah proses enkripsi.
- 5. Waktu dekripsi: adalah waktu yang di butuhkan untuk proses dekripsi. Seperti waktu enkripsi, waktu

- dekripsi didapatkan dari selisih waktu pada saat mulai proses dekripsi sampai selesai proses dekripsi.
- 6. Hasil dekripsi adalah hasil dari teks cipher yang di dekripsi.

Tabel 3.3 Data Pengujian

No	Plain	P	W E	Teks	P	W	Hasil
	Teks	Т		Cipher	С	D	Dekripsi
				•			•
1	percob	22	21m	C0910E	25	25	percoba
	aan		s	F3C697	6	m	an teks
	teks			C56D2F		s	pertama
	perta			E5F95C			
	ma			9611C7			
				CBE681			
				F0329F			
				704BB2			
				A7BE32			
				BC8EA			
				E3F5FD			
				AE5CA			
				3FF95C			
				1D542E			
				4B898C			
				3EDC03			
				DF68B			
				B52B24			
				5180F7			
				628A25			
				BAC63			
				2CAE44			
				1AC0B			
				E7DAF			
				A7F70B			
				5AE559			
				F04123			
				37583E			
				B5F00C			
				C0BE8F			
				A926E3			
				8B05FE			
				1E6D57			
				655A8B			
				5EBEE			
				C89141			
				3FB2A9			
				9BA440			
				C89141 3FB2A9			

				25708D			
				973EFB			
				EEAF08			
				3E81F8			
				5019A6			
				52356			
2	teks	25	25m	56071A	25	31	teks
	denga		S	ECE918	6	m	dengan
	n			E2316E		S	ukuran
	ukura			AE6CA			sedang
	n			177067			
	sedan			CB0577			
	g			010DE9			
				D74748			
				91431F			
				546FEA			
				F4DD60			
				7E2712			
				234F62			
				DB7025			
				79E61D			
				886BA6			
				9DCC5			
				D48C4			
				DCF494			
				8EEBD			
				BBEE3			
				B47D5			
				B4D13			
				DDBA4			
				77317A			
				77E5F7			
				7721267			
				23196D			
				A2D6F5			
				E4FF03			
				40F9DC			
				60C132			
				3C362E			
				3C1918			
				519B92			
				08D947			
				08D947 B81D1			
				CB2920			
				2A29F5			

	BE68E6		
	B30388		
	5BC70E		
	D4581F		
	46CD47		

Keterangan:

Plain Teks = Teks yang akan dilakukan enkripsi.

P T = Panjang dari plain teks.

W E = Waktu Enkripsi, waktu yang digunakan pada proses enkripsi.

Teks Cipher = Cipher teks hasil enkripsi.

P C = Panjang dari teks cipher.

 $W\ D=Waktu\ dekripsi,\ waktu\ yang\ digunakan\ pada\ proses$ dekripsi.

Hasil Dekripsi = Teks hasil dekripsi teks cipher.

No	Plain	P	WE	Teks	P	W	Hasil
	Teks	T		Cipher	C	D	Dekripsi
3	coba	67	7ms	63810C	25	24	teks
	denga			E4AAC	6	m	dengan
	n teks			C681A4		s	ukuran
	yang			21111E			agak
	panjan			D16D30			panjang
	g			A719F8			dan ini
	sekali			AD393			adalah
	yaitu			C1AED			panjang
	teks			535CF4			
	yang			5522406			
	panjan			F22D23			
	g			4B5EA0			
	sekali			27D571			
				165C7F			
				116A1A			
				E0BFE3			
				56504E			
				A5F066			
				89A523			
				958F9E			
				3387448			
				87E8E8			

				9962F3			
				E78010			
				EBDF7			
				604BA8			
				4B702B			
				5B5085			
				581F6F			
				CDC08			
				B692C7			
				ADDA7			
				5440576			
				405E78			
				CF74E4			
				324C62			
				D6A129			
				4B18AE			
				6191884			
				874F33			
				2F9F78			
				8B374E			
				D957B8			
4	coba	33	9ms	A61001	25	21	ciba
	denga			49EF30	6	m	dengan
	deliga				U		
	n			81186B	0	s	teks
				81186B 9E9566	O		teks yang
	n			81186B 9E9566 9A957D	0		teks yang panjang
	n emotic			81186B 9E9566 9A957D BA846	0		teks yang panjang sekali
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6	Ü		teks yang panjang sekali yaitu
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058	o o		teks yang panjang sekali yaitu teks
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B			teks yang panjang sekali yaitu teks yang
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF 006EB6			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu teks
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF 006EB6 525488			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu teks yang
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF 006EB6 525488 E624A4			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu teks yang
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF 006EB6 525488 E624A4 173EEC			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu teks yang
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF 006EB6 525488 E624A4 173EEC 0F317B			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu teks yang
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF 006EB6 525488 E624A4 173EEC 0F317B CF170B			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu teks yang
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF 006EB6 525488 E624A4 173EEC 0F317B CF170B 3D6994			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu teks yang
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF 006EB6 525488 E624A4 173EEC 0F317B CF170B 3D6994 FEA15			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu teks yang
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF 006EB6 525488 E624A4 173EEC 0F317B CF170B 3D6994 FEA15 AAFD3			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu teks yang
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF 006EB6 525488 E624A4 173EEC 0F317B CF170B 3D6994 FEA15 AAFD3 D089F2			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu teks yang
	n emotic on			81186B 9E9566 9A957D BA846 AACC6 EBC058 69CE0B 31D872 40B3B3 E0ACF 006EB6 525488 E624A4 173EEC 0F317B CF170B 3D6994 FEA15 AAFD3			teks yang panjang sekali yaitu teks yang panjang sekali yaitu teks yang

	C3C6	23	
	9B67	18	
	8EEF	73	
	32911	07	
	C8DE	226	
	DF47	06	
	F0180	C6	
	8582H	E1	
	32AB	94	
	BA6E	32	
	67D8	98	
	3CB9	3	
	D443	E2	
	E86E	F0	
	412A	51	
	5E2C	FC	
	3ED8	5	
	A47D	013	
	DF44	66	
	23559	04	
T			

Keterangan:

Plain Teks = Teks yang akan dilakukan enkripsi.

P T = Panjang dari plain teks.

W E = Waktu Enkripsi, waktu yang digunakan pada proses enkripsi.

Teks Cipher = Cipher teks hasil enkripsi.

P C = Panjang dari teks cipher.

W D = Waktu dekripsi, waktu yang digunakan pada proses dekripsi.

Hasil Dekripsi = Teks hasil dekripsi teks cipher.

No	Plain	P	WE	Teks	P	W	Hasil	l
	Teks	T		Cipher	С	D	Dekripsi	Ì
5	teks	15	NA	NA	N	N	NA	Ì
	panjan	4			A	A		Ì
	g							Ì
	sekali							l
	teks							Ì
	panjan							
	g							l

	sekali						
	teks						
	panjan						
	g						
	sekali						
	teks						
	panjan						
	g teks						
	panjan						
	g						
	sekali						
	teks						
	panjan						
	g						
	sekali						
	teks						
	panjan						
	g						
	sekali						
	teks						
	panjan						
	g						
	sekali						
6	teks	12	10m	51E919	25	24	teks
1.0							
	panjan	7	S	9025563	6	m	panjang
	panjan g			9025563 0DD62F			panjang sekali
	panjan g sekali			9025563 0DD62F 685039		m	panjang sekali teks
	panjan g sekali teks			9025563 0DD62F 685039 A0CDD		m	panjang sekali teks panjang
	panjan g sekali teks panjan			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC		m	panjang sekali teks panjang sekali
	panjan g sekali teks panjan g			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D		m	panjang sekali teks panjang sekali teks
· ·	panjan g sekali teks panjan g sekali			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE 021C59		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE 021C59 6312929		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang teks
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE 021C59 6312929 00535E		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE 021C59 6312929 00535E 5D5B71		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang teks panjang
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE 021C59 6312929 00535E 5D5B71 DCAD8		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang teks panjang teks panjang
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE 021C59 6312929 00535E 5D5B71 DCAD8 757E75		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang teks panjang teks panjang teks
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE 021C59 6312929 00535E 5D5B71 DCAD8 757E75 A03266		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang teks panjang teks panjang sekali teks
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE 021C59 6312929 00535E 5D5B71 DCAD8 757E75 A03266 BA31A		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang teks panjang teks panjang sekali teks
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE 021C59 6312929 00535E 5D5B71 DCAD8 757E75 A03266 BA31A 16B6B1		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang teks panjang teks panjang sekali teks panjang sekali teks
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g teks panjan g teks panjan g teks			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE 021C59 6312929 00535E 5D5B71 DCAD8 757E75 A03266 BA31A 16B6B1 5D8A49		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang teks panjang teks panjang sekali teks panjang sekali teks
	panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g sekali teks panjan g teks panjan g teks panjan g teks panjan			9025563 0DD62F 685039 A0CDD 30B3FC 0C58D AE7CD BF4AE 021C59 6312929 00535E 5D5B71 DCAD8 757E75 A03266 BA31A 16B6B1 5D8A49 6129DB		m	panjang sekali teks panjang sekali teks panjang sekali teks panjang teks panjang teks panjang sekali teks panjang sekali teks

	teks	98B350		
	panjan	6FFC12		
	g	5F83F9		
		3FFCC5		
		42BD46		
		E63A64		
		DDA0E		
		7B6BC9		
		7A6CC		
		CFBFD		
		9A3A9F		
		B80F67		
		44A553		
		697FCE		
		3162BD		
		73C3A		
		AFEEE		
		E8A9B7		
		802B3A		
		BF2369		
		E1D355		
		D333F7		
		F4		
V_{α}	terangan :			

Keterangan:

Plain Teks = Teks yang akan dilakukan enkripsi.

P T = Panjang dari plain teks.

W E = Waktu Enkripsi, waktu yang digunakan pada proses enkripsi.

Teks Cipher = Cipher teks hasil enkripsi.

P C = Panjang dari teks cipher.

W D = Waktu dekripsi, waktu yang digunakan pada proses dekripsi.

 $Hasil\ Dekripsi = Teks\ hasil\ dekripsi\ teks\ cipher.$

No	Plain	P	WE	Teks	P	W	Hasil
	Teks	T		Cipher	C	D	Dekripsi
7	denga	38	7ms	628D07	25	29	dengan
	n			5C16EC	6	m	karakter
	karakt			7AD829		s	spesial
	er			22E9B9			\$#&#;@

spesial	F08CC9)(%!\$-
\$#&#;	ED1EE	@
@)(%!	4F7CD	
\$-@	B7BA6	
	E44FD	
	BA4FC	
	619135	
	BE90D	
	BCB173	
	92A7A9	
	5C0A93	
	62B02B	
	E9A692	
	0A0B0	
	BC7227	
	486A30	
	5D3B48	
	6181D4	
	DD5AC	
	1FF3BB	
	D53D87	
	1836313	
	2A51D	
	A37257	
	EF2077	
	5CD3B	
	71AF34	
	CC18B3	
	75C549	
	DDFE6	
	AFC37	
	B851C	
	D002A	
	C4B636	
	1DD166	
	6CA449	
	6EDEF6	
	7DD10	
	A2D0D	
	6E28DC	
	517375	
	В	

8	karakt	30	9ms	62EF0C	25	35	mencob
	er			61CC42	6	m	a dengan
	denga			5BB936		s	karakter
	n			ECC968			spesial
	angka			392B6B			#-
	17384			7B1AD			;:)#(*;#-
	028			0602F6			{¥}•Δ`°°
	020			27A2F9			€£
				AA0467			
				C2F5E			
				D8C11			
				C0768B			
				58B9D			
				A495B			
				BE67C			
				BBDB0			
				B130E9			
				D262F4			
				B19E08			
				0457DA			
				7320D8			
				E68B1B			
				F5074A			
				74740A			
				C37160			
				AB540			
				D94453			
				365735			
				A65B28			
				59D8E2			
				9447DE			
				D281EE			
				36689B			
				F19D08			
				BBBF6			
				EB4CA			
				61FAE3			
				28B85B			
				95835A			
				0B8051			
				20FCD8			
				B9EC00			
				5BF5F4			
				09FD37			
				08			

4.4 Hasil Pengujian

Perbandingan panjang teks dengan, waktu enkripsi serta waktu dekripsi :

	orta wanta achirpor.								
No	1	2	3	4	5	6	7		
Panjang	2	2	6	,			3		
Teks	5	5	7	3	5	2	8	0	
					4	7			
Waktu	2	2	7	9			7		
Enkripsi	1m	5	ms	m		0	ms	m	
	S	ms		S		m		S	
						S			
Waktu	2	3	2	2		2	2		
Enkripsi	5	1	4 ms	1		4	9	5	
	ms	ms		m		m	ms	m	
				S		S		S	

Tabel 3.4 Tabel Panjang Teks, Waktu Proses Enkripsi dan Dekripsi

Rata-rata

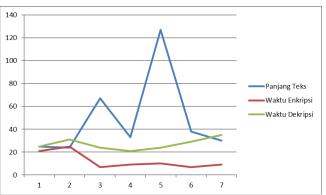
Nilai rata-rata dihitung hanya pada sampel yang berhasil dilakukan enkripsi dan dekripsi :

$$N = 8$$

Rata-rata panjang teks =
$$\frac{\sum Panjang \ Teks}{N}$$
 = $\frac{25+25+67+33+127+38}{2}$ = 39.375

Rata-rata waktu enkripsi =
$$\frac{\sum waktu \ enkripsi}{N}$$
 = $\frac{21+25+7+9+10+7+9}{8}$ = $11ms$

Rata-rata waktu dekripsi =
$$\frac{\sum waktu \ dekripsi}{N} = \frac{25+31+24+21+24+29+35}{8} = 23.625ms$$



Gambar 3.1 Diagram Relasi Panjang Teks, Waktu Enkripsi Dan Waktu Dekripsi

5. KESIMPULAN

Berdasarkan pengujian dan pengolahan data maka dapat disimpulkan:

 Algoritma RSA adalah algoritma asimetris yaitu algoritma yang mempunyai dua kunci berbeda untuk proses enkripsi dan dekripsi yaitu kunci publik dan kunci privat.

- 2. Kunci publik di gunakan untuk mendekripsi teks biasa menjadi teks yang terenkripsi atau disebut teks cipher.
- 3. Kunci privat digunakan untuk mengembalikan teks cipher menjadi teks biasa.
- 4. Penggunaan algoritma RSA untuk aplikasi pesan instan adalah untuk mengenkripsi pesan sebelum dikirim kepada penerima.
- 5. Untuk kebutuhan enkripsi, pengirim pesan meminta kunci publik dari penerima yang di distribusikan secara bebas.
- 6. Pesan yang diterima kemudian di dekripsi menggunkan kunci privat yang hanya dimiliki oleh penerima pesan.

6. REFERENSI

R.L. Rivest, A. Shamir, and L. Adleman. A Method For Obtaining Digital Signatures and Public-Key Cryptosystems. Laboratory for Computer Science, Massachusetts Institute of Technology.Cambridge.1977.

Mihir Bellare, Phillip Rogaway. *Introduction To Modern Cryptography*. ©Mihir Bellare and Phillip Rogaway.1997–2005.

N. Saravanan, A. Mahendiran, N. Venkata Subramanian and N. Sairam. *An Implementation of* RSA Algorithmin Google Cloud Using Cloud SQL, ISSN: 2040-7467.2012.

Parsi Kalpana, Sudha Singaraju. *Data Security In Cloud Computing Using RSA Algorithm*. ISSN 2278-5841, Vol 1, Issue 4, September 2012.

Anang Paramita Wahyadyatmika, R. Rizal Isnanto, and Maman Somantri. *Implementasi Algoritma Kriptografi RSA Pada Surat Elektronik (E-Mail)*, ISSN: 2302-9927.2014.

Busran, Novernus Ayundha Putra. *Rekayasa Perangkat Lunak Kriptografi Menggunakan Algoritma RSA Pada Sistem Keamanan File Berbasis Java*. ISSN: 2338-2724.2014.

Hariyanto,Bambang. Esensi-esensi Bahasa Pemograman Java. Bandung. INFORMATIKA.2011.

Kadir, Abdul. Tuntunan Praktis: Belajar Database Menggunakan MySQL. Yogyakarta. ANDI.2008.

Kadir Abdul. Dasar Pemograman & Implementasi Database Relasional. Yogyakarta. ANDI.2008.

Kadir Abdul. *Algoritma Pemograman Menggunakan C* & C++. Yogyakarta.Andi.2012.

Puji Agus Kurniawan. *Sistem Informasi Manajemen*. Semarang. CV Agung.1998.