

Solusi Ujian Tengah Semester **IF4020 Kriptografi**

Senin, 21 Oktober 2025

Waktu: 100 menit

Dosen: Dr. Ir. Rinaldi, M.T

Berdoalah terlebih dahulu agar Anda berhasil dalam mengerjakan ujian ini!

1. **(Nilai=10)** Diketahui suatu cipherteks dengan *Caesar Cipher* seperti berikut “rfc ambc dmp rfc lcvr kccrgle gq gltglagzjc”. Coba pecahkan cipherteks di atas dan sebutkan kuncinya.

Jawaban:

Salah satu caranya adalah coba dekripsi cipherteks tersebut dengan $k = 1, 2, 3, \dots$ dst sampai ketemu pesan bermakna

$k = 1 \rightarrow$ qeb zlab clo qeb kbuq jbbqfkd fp fksfkzfyib

$k = 2 \rightarrow$ pda ykza bkn pda jatp iaapejc eo ejre jyexha

$k = 3 \rightarrow$ ocz xjyz ajm ocz izso hzzodib dn diqdixdwgz

...

$k = 24 \rightarrow$ the code for the next meeting is invincible

Jadi, $k = 24$ dan plainteks adalah “the code for the next meeting is invincible”

2. **(Nilai = 5)** Sebuah gambar berukuran 2×4 dienkrpsi, sehingga nilai-nilai pixelnya (0 sampai 3) menjadi sebagai berikut:

1	0	0	3
2	3	1	3

Hitung entropi gambar hasil enkripsi

Jawaban:

Rumus entropi:

$$H(X) = - \sum_{i=1}^n p(x_i) \log_2 p(x_i)$$

$n = 4$ (yaitu huruf 0, 1, 2, 3)

$p(0) = 2/8 = 0.25$, $p(1) = 2/8 = 0.25$, $p(2) = 1/8 = 0.125$, $p(3) = 3/8 = 0.375$

$$H(x) = -[0.25 \log_2(0.25) + 0.25 \log_2(0.25) + 0.125 \log_2(0.125) + 0.375 \log_2(0.375)] = 1.905625$$

Jadi, entropi citra tersebut = 1.906 bit

3. **(Nilai = 10)** Sebuah pesan mula-mula dienkrpsi dengan cipher transposisi (lebar kolom = 6), selanjutnya hasilnya dienkrpsi lagi dengan Vigenere Cipher dengan kata kunci = “CIPETESELATAN”, hasil akhirnya adalah cipherteks berikut:

KUSRXWSERSBSZCBAENRSEXDISUWMGM

Dekripsi Kembali cipherteks di atas menjadi plainteks (Tabel Vigenere terlampir)

Jawaban:

Cipherteks: KUSRXWSERSBSZCBAENRSEXDISUWMGM

Dekripsi: mula-mula dekripsi terlebih dahulu dengan Vigenere Cipher menggunakan kunci CIPETESLATAN, hasilnya:

IMDNESAAGSISMATLAUNAAMDPSHUERI

Selanjutnya dekripsi lagi hasil tersebut dengan cipher transposisi, dengan ukuran kolom = panjang cipherteks/6 = 30/6 = 5

Susun menjadi 5 kolom:

IMDNE
SAAGS
ISMAT
LAUNA
AMDPS
HUERI

Baca per kolom, hasilnya: ISILAH MASA MUDAMU DENGAN PRESTASI

4. **(Nilai = 10)** Diketahui sebuah gambar (image) berwarna berformat bitmap berukuran 2800 x 1600 pixel. Setiap pixel berukuran 3 byte (format RGB).

- (a) Jika dilakukan penyisipan pesan dengan metode LSB 1-bit ke dalam gambar tersebut, berapa ukuran maksimal pesan yang dapat disembunyikan di dalam gambar dalam satuan byte dan Kilobyte?
- (b) Apakah file berukuran 1500 KB dapat disisipkan ke dalam file gambar tersebut jika penyisipan pesan dilakukan pada 2-bit LSB?

Jawaban:

Jumlah pixel = 2800 x 1600 = 4.480.000 pixel

Jumlah byte = 4.480.000 x 3 byte = 13.440.000 byte

- (a) Satu byte dapat disisipkan 1 bit pesan, maka jumlah bit yang dapat disisipkan maksimal adalah
 $13.440.000 \text{ bit} = 13.440.000/8 = 1.680.000 \text{ byte} = 1.680.000/1024 = 1.640,625 \text{ KB}$

Catatan: 1 KB = 1024 byte

- (b) Satu byte dapat disisipkan 2 bit pesan, maka jumlah bit yang dapat disisipkan maksimal adalah
 $13.440.000 \times 2 \text{ bit} = 26.880.000 \text{ bit} = 26.880.000/8 = 3.360.000 \text{ byte} = 3.360.000/1024 = 3.281,25 \text{ KB}$
Oleh karena pesan berukuran 1500 KB < 3.281,25 KB, maka file dapat disisipkan ke dalam file gambar

5. **(Nilai = 10)** Pecahkan Affine Cipher jika diketahui bigram yang paling sering muncul di dalam cipherteks adalah JP. Lalu dekripsilah trigram 'IZW' (ini adalah trigram yang sering muncul di dalam teks Bahasa Inggris). Semua pesan dalam Bahasa Inggris. Gunakan pengkodean karakter: A = 0, B = 1, C = 2, ..., Y = 24, Z = 25

Jawaban:

Affine cipher

Enkripsi: $C \equiv mP + b \pmod{n}$

Dekripsi: $P \equiv m^{-1}(C - b) \pmod{n}$

Bigram yang paling sering muncul, terka TH

$T \rightarrow J \quad (T = 19, J = 9)$

$H \rightarrow P \quad (H = 7, P = 15)$

Persamaan kekongruenan:

$$15 \equiv 7m + b \pmod{26}$$

$$9 \equiv 19m + b \pmod{26} \quad -$$

$$\hline 6 \equiv -12m \pmod{26} \rightarrow -6 \equiv 12m \pmod{26} \rightarrow 20 \equiv 12m \pmod{26} \rightarrow m \equiv 6 \pmod{26}$$

Oleh karena 6 dan 26 tidak relatif prima, maka $m = 6$ tidak dapat digunakan di dalam affine cipher. Namun, kita dapat menyatakan $20 \equiv 12m \pmod{26}$ ekuivalen dengan $10 \equiv 6m \pmod{13}$ dengan cara membagi 2 kedua ruas termasuk modulusnya, sehingga $m \equiv 6 \pmod{13}$.

Nilai $m = 6$ tidak dapat digunakan (karena tidak relative prima dengan 26), namun nilai berikutnya dalam modulus 13 adalah $m = 19$ karena $19 \equiv 6 \pmod{13}$. Jadi, $m = 19$.

Substitusikan $m = 19$ ke dalam $9 \equiv 19m + b \pmod{26}$:

$$9 \equiv 19(19) + b \pmod{26}$$

$$9 \equiv 361 + b \pmod{26}$$

$$9 \equiv 23 + b \pmod{26}$$

$$-14 \equiv b \pmod{26}$$

$$12 \equiv b \pmod{26}$$

Jadi, $b = 12$

Persaman enkripsi: $C \equiv mP + b \pmod{n} \rightarrow C \equiv 19P + 12 \pmod{26}$

Dekripsi: $P \equiv m^{-1}(C - b) \pmod{n} \rightarrow m^{-1} = ??$

$$19^{-1} \pmod{26} = 11$$

Jadi, persamaan dekripsi: $P \equiv 11(C - 12) \pmod{26}$

Cipherteks IZW dikodekan menjadi 8, 25, 22

$$C = 8 \rightarrow P \equiv 11(8 - 12) \pmod{26} = 8 \rightarrow \text{huruf I}$$

$$C = 25 \rightarrow P \equiv 11(25 - 12) \pmod{26} = 13 \rightarrow \text{huruf N}$$

$$C = 22 \rightarrow P \equiv 11(22 - 13) \pmod{26} = 6 \rightarrow \text{huruf G}$$

Jadi, plainteks dari NAG adalah ING (salah satu trigram yang sering muncul di dalam Bahasa Inggris)

6. (Nilai = 5 + 5) (a) Apa hasil operasi berikut dalam heksadesimal: $4BC91F \oplus BA1DEC$?

(b) Apa hasil perkalian $F2 \cdot B9$ dalam $GF(2^8)$. Polinom irreduced polynom yang digunakan adalah $x^8 + x^4 + x^3 + 1$

Jawaban:

(a)

$$\begin{array}{r} 4BC91F = 0100 \ 1011 \ 1100 \ 1001 \ 0001 \ 1111 \\ BA1DEC = 1011 \ 1010 \ 0001 \ 1101 \ 1110 \ 1100 \\ \hline 1111 \ 0001 \ 1101 \ 0100 \ 1111 \ 0011 \\ \text{F} \ 1 \ \text{D} \ 4 \ \text{F} \ 3 \end{array} \oplus$$

(b)

$$F2 = 11110010 \Rightarrow f(x) = x^7 + x^6 + x^5 + x^4 + x$$

$$B9 = 10111001 \Rightarrow g(x) = x^7 + x^5 + x^4 + x^3 + 1.$$

$$F(x)g(x) = (x^7 + x^6 + x^5 + x^4 + x)(x^7 + x^5 + x^4 + x^3 + 1) =$$

$$\begin{aligned} & x^{14} + x^{13} + 2x^{12} + 3x^{11} + 3x^{10} + 3x^9 + 3x^8 + 2x^7 + 2x^6 + 2x^5 + 2x^4 + x \pmod{2 \text{ setiap koefisien}} \\ & = x^{14} + x^{13} + x^{11} + x^{10} + x^9 + x^8 + x \pmod{x^8 + x^4 + x^3 + 1} = x^7 + x^4 + x^3 = 10011000 = 98 \end{aligned}$$

7. (**Nilai = 15**) Sebuah plainteks (dalam heksadesimal), 4F51AC dienkripsi dengan sebuah block cipher. Ukuran blok yang dienkripsi adalah 8-bit dan kunci yang digunakan adalah 8-bit, yaitu B4. Fungsi enkripsi E yang digunakan adalah sebagai berikut:

- (i) Geser bit-bit di dalam pesan sejauh 2 bit ke kanan secara siklik
- (ii) XOR-kan hasil langkah (i) dengan kunci

Tuliskan hasil enkripsi (dalam heksadesimal) untuk plainteks tersebut jika block cipher dioperasikan dengan mode:

- (a) ECB
- (b) CBC, IV = 00001111
- (c) Counter, dimulai dari counter awal 00000000

Jawaban:

(a) ECB: **67E09F**

(b) CBC: **A4C9ED**

(c) Counter: **FBA598**

Mode (a) ECB: Setiap blok dienkripsi **terpisah**, tanpa kaitan dengan blok lain.

Kunci K = B4 = 10110100

Blok 1

$P_1 = 4F = 01001111_2$

Geser 2 bit ke kanan = 11010011_2

XOR hasil pergeseran di atas dengan kunci K $\rightarrow C_1 = 11010011 \oplus 10110100 = \mathbf{01100111_2 = 67 \text{ (hex)}}$

Blok 2

$P_2 = 51 = 01010001_2$

Geser 2 bit ke kanan = 01010100_2

XOR hasil pergeseran di atas dengan kunci K $\rightarrow 01010100 \oplus 10110100 = \mathbf{11100000_2 = E0 \text{ (hex)}}$

Blok 3

$P_3 = AC = 10101100_2$

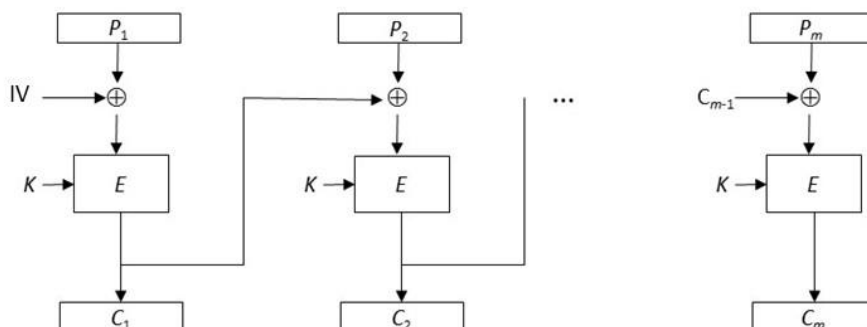
Geser 2 bit ke kanan = 00101011_2

XOR hasil pergeseran di atas dengan kunci K $\rightarrow 00101011 \oplus 10110100 = \mathbf{10011111_2 = 9F \text{ (hex)}}$

Ciphertext (ECB) = 67E09F

Mode (b) CBC, IV = 00001111₂: $C_i = E(P_i \oplus C_{i-1}), C_0 = IV$

Kunci K = B4 = 10110100



Blok 1

$P_1 = 01001111$

$IV = 00001111$

XOR P_1 dengan $IV = 01000000$

Geser hasil di atas 2 bit ke kanan = 00010000

XOR hasil pergeseran di atas dengan kunci $K = 00010000 \oplus 10110100 = \mathbf{10100100 = A4 \text{ (hex)}}$

Blok 2

$P_2 = 01010001$

$C_1 = 10100100$

XOR P_2 dengan $C_1 = 11110101$

Geser hasil di atas 2 bit ke kanan = 01111101

XOR hasil pergeseran di atas dengan kunci $K = 01111101 \oplus 10110100 = \mathbf{11001001 = C9 \text{ (hex)}}$

Blok 3

$P_3 = 10101100$

$C_2 = 11001001$

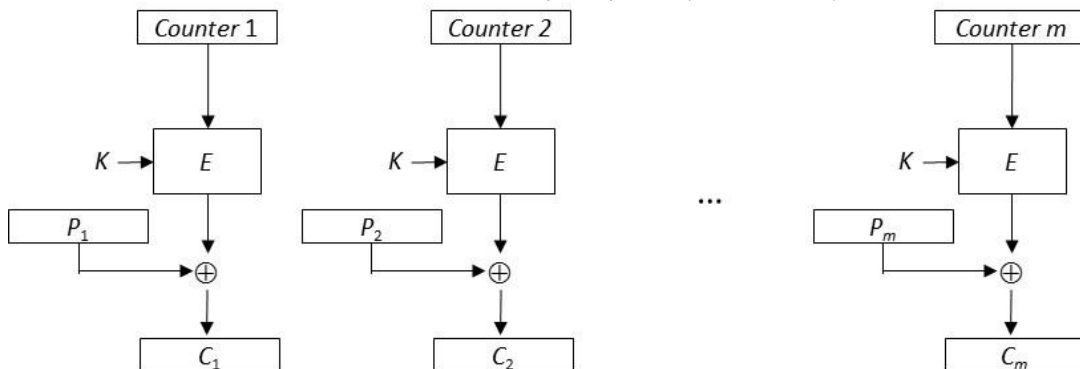
XOR P_3 dengan $C_2 = 01100101$

Geser hasil di atas 2 bit ke kanan = 01011001

XOR hasil pergeseran di atas dengan kunci $K = 01011001 \oplus 10110100 = \mathbf{11101101 = ED \text{ (hex)}}$

Ciphertext (CBC) = A4 C9 ED

Mode (c) CTR, counter awal = 00000000_2 : $C_i = P_i \oplus E(\text{Counter} + i)$



Counter 0: 00000000

Enkripsi counter:

Geser counter 2 bit ke kanan = 00000000

XOR hasil pergeseran dengan kunci $K : 00000000 \oplus 10110100 = 10110100 \rightarrow \text{keystream}_1 = 10110100$

$P_1 = 01001111$

XOR P_1 dengan $\text{keystream}_1 \rightarrow C_1 = 01001111 \oplus 10110100 = \mathbf{11111011 = FB \text{ (hex)}}$

Counter 1: 00000001

Enkripsi counter:

Geser counter 2 bit ke kanan = 01000000

XOR hasil pergeseran dengan kunci $K : 01000000 \oplus 10110100 = 11110100 \rightarrow \text{keystream}_2 = 11110100$

$P_2 = 01010001$

XOR P_2 dengan $\text{keystream}_2 \rightarrow C_2 = 01010001 \oplus 11110100 = \mathbf{10100101 = A5 \text{ (hex)}}$

Counter 2: 00000010

Enkripsi counter:

Geser counter 2 bit ke kanan = 10000000

XOR hasil pergesaran dengan kunci K: $10000000 \oplus 10110100 = 00110100 \rightarrow \text{keystream}_3 = 00110100$

$P_3 = 10101100$

XOR P_3 dengan $\text{keystream}_3 \rightarrow C_3 = 10101100 \oplus 00110100 = \mathbf{10011000 = 98 \text{ (hex)}}$

Ciphertext (CTR) = FB A5 98

8. **(Nilai = 10)** Diketahui pasangan kunci publik dan kunci privat kepunyaan Tammy, Sonia, Farhan, dan Monalisa sebagai berikut:

Tammy:

Kunci public: $(e, n) = (29, 851)$

Kunci privat: $(d, n) = (1229, 851)$

Sonia:

Kunci public: $(e, n) = (31, 779)$

Kunci privat: $(d, n) = (1231, 779)$

Farhan:

Kunci public: $(e, n) = (41, 899)$

Kunci privat: $(d, n) = (881, 899)$

Monalisa:

Kunci public: $(e, n) = (121, 1591)$

Kunci privat: $(d, n) = (1537, 1591)$

Tammy mengirim pesan dan kunci enkripsi pesan (enkripsi menggunakan Vigenere Cipher) kepada Monalisa hybrid *cryptography* (RSA dan Vigenere Cipher). Pesan yang dienkripsi adalah SALAMSAYANGKUPADAMU dan kunci enkripsi adalah KOIPAHIT. Ciphertexts pesan dan ciphertexts kunci dikirim bersamaan kepada Monalisa.

(a) Tuliskan ciphertexts kunci dan ciphertexts pesan yang dikirim oleh Tammy kepada Monalisa.

(b) Tuliskan hasil perhitungan dekripsi kunci dan dekripsi ciphertexts yang diterima oleh Monalisa

Jawaban:

Tammy mengenkripsi kunci Vigenere dengan menggunakan kunci public Monalisa $(e, n) = (121, 1591)$:

Kunci = KOIPAHIT = 10, 14, 15, 8, 15, 0, 7, 8, 19

A = 0, B = 1, C = 2, D = 3, E = 4, F = 5, G = 6, H = 7, I = 8, J = 9, K = 10, L = 11, M = 12, N = 13, O = 14, P = 15

Q = 16, R = 17, S = 18, T = 19, U = 20, V = 21, W = 22, X = 23, Y = 24, Z = 25

Enkripsi RSA: $c = p^e \bmod n$

$p = 10 \rightarrow c = 10^{121} \bmod 1591 = 676$

$p = 14 \rightarrow c = 14^{121} \bmod 1591 = 273$

$p = 15 \rightarrow c = 15^{121} \bmod 1591 = 834$

$p = 8 \rightarrow c = 8^{121} \bmod 1591 = 452$

$p = 15 \rightarrow c = 15^{121} \bmod 1591 = 834$

$p = 0 \rightarrow c = 0^{121} \bmod 1591 = 0$

$p = 7 \rightarrow c = 7^{121} \bmod 1591 = 1254$

$p = 8 \rightarrow c = 8^{121} \bmod 1591 = 452$

$p = 19 \rightarrow c = 19^{121} \bmod 1591 = 893$

Hasil enkripsi kunci: 676, 273, 834, 452, 834, 0, 1254, 452, 893

Enkripsi SALAMSAYANGKUPADAMU dengan Vigenere Cipher, hasilnya ciphertexts: COAIBSHGTXUZCEAKIFE

Tammy mengirim {676, 273, 834, 452, 834, 0, 1254, 452, 893} dan COAIBSHGTXUZCEAKIFE kepada Monalisa

Monalisa mula-mula mendekripsi cipherteks kunci dengan menggunakan kunci privatnya (1537,1591)

Dekripsi RSA: $p = c^d \bmod n$

$$c = 676 \rightarrow p = 676^{1537} \bmod 1591 = 10$$

$$c = 273 \rightarrow p = 273^{1537} \bmod 1591 = 14$$

$$c = 834 \rightarrow p = 834^{1537} \bmod 1591 = 15$$

$$c = 452 \rightarrow p = 452^{1537} \bmod 1591 = 8$$

$$c = 834 \rightarrow p = 834^{1537} \bmod 1591 = 15$$

$$c = 0 \rightarrow p = 0^{1537} \bmod 1591 = 0$$

$$c = 1254 \rightarrow p = 1254^{1537} \bmod 1591 = 7$$

$$c = 452 \rightarrow p = 452^{1537} \bmod 1591 = 8$$

$$c = 893 \rightarrow p = 893^{1537} \bmod 1591 = 19$$

Hasil dekripsi kunci: 10, 14, 15, 8, 15, 0, 7, 8, 19 = KOIPAHIT

Monalisa mendekripsi cipherteks pesan COAIBSHGTXUZCEAKIFE dengan kunci KOIPAHIT, hasilnya plainteks SALAMSAYANGKUPADAMU

9. (**Nilai = 10**) Diketahui kunci publik RSA Alice adalah $(e, n) = (7, 187)$. Misalkan Eva memperoleh 3 buah cipherteks yang dikirim oleh Bob kepada Alice adalah 145, 108, 93. Eva mendekripsi ketiga buah cipherteks tersebut, lalu men-decode nya menjadi huruf-huruf plainteks ($A = 0, B = 1, C = 2, \dots, Z = 25$). Tuliskan plainteks yang didekripsi oleh Eva.

Jawaban:

- Faktorkan $n = 187 = 11 \times 17$.
 $\phi(n) = (11 - 1)(17 - 1) = 10 \cdot 16 = 160$.
- Cari d sehingga $7d \equiv 1 \pmod{160}$. Diperoleh $d = 23$ karena $7 \cdot 23 = 161 \equiv 1 \pmod{160}$.
- Dekripsi tiap ciphertext c dengan $m \equiv c^d \pmod{187}$:
 - $m_1 = 145^{23} \bmod 187 = 19$
 - $m_2 = 108^{23} \bmod 187 = 14$
 - $m_3 = 93^{23} \bmod 187 = 15$
- Konversi angka ke huruf ($A=0, B=1, \dots, Z=25$):
 - $19 \rightarrow T$
 - $14 \rightarrow O$
 - $15 \rightarrow P$

Jadi plainteks yang didekripsi Eva adalah **"TOP"**.

10. (**Nilai = 10**) Alice dan Bob akan berbagi kunci enkripsi simetri yang sama menggunakan algoritma Diffie-Hellman. Alice dan Bob menyepakati $g = 10$ dan $p = 71$. Alice memilih kunci privatnya $a = 10$ dan Bob memilih kunci privatnya $b = 12$. Tinjau dua kasus:
- Kasus 1: tidak terjadi *man-in-the-middle attack*. Tentukan kunci enkripsi simetri yang dihasilkan oleh Alice dan Bob
 - Kasus 2: terjadi *man-in-the-middle attack*. Tiba-tiba Mallory mengintersepsi komunikasi dan melakukan serangan *man-in-the-middle attack* untuk mengetahui kunci enkripsi simetri Alice ($K1$) dan kunci enkripsi simetri Bob ($K2$). Mallory menggunakan kunci privatnya $m = 15$ di dalam serangan itu. Tentukan kunci enkripsi $K1$ dan $K2$ yang diperoleh oleh Mallory.

Jawaban:

(a)

$$\text{Kunci public Alice: } A = 10^{10} \bmod 71 = 30$$

Kunci public Bob: $B = 10^{12} \bmod 71 = 18$

Alice mengirim $A = 30$ kepada Bob

Bob mengirim $B = 18$ kepada Alice

Alice menghitung: $K = 18^{10} \bmod 71 = 37$

Bob menghitung: $K = 30^{12} \bmod 71 = 37$

Jadi, kunci simetri bersama Alice dan Bob adalah 37

(b)

Mallory menggantikan nilai publik yang dikirim oleh Alice dan Bob:

Mallory menghitung $M = g^m \bmod p = 10^{15} \bmod 71 = 37$.

Proses intersepsi:

- Alice menerima M (mengira itu Bob) dan menghitung kunci dengan Mallory:

$$K_1 = M^a \bmod p = 37^{10} \bmod 71 = 30.$$

- Bob menerima M (mengira itu Alice) dan menghitung key dengan Mallory:

$$K_2 = M^b \bmod p = 37^{12} \bmod 71 = 32.$$

Mallory dapat menghitung kedua kunci juga karena ia tahu m :

- Dengan A yang ditangkap, Mallory dapat menghitung $K_1 = A^m \bmod p = 30^{15} \bmod 71 = 30$
- Dengan B yang ditangkap, Mallory dapat menghitung $K_2 = B^m \bmod p = 18^{15} \bmod 71 = 32$

Jadi hasil serangan:

- Kunci antara Alice dan Mallory (mengira itu Bob): $K_1 = 30$
- Kunci antara Bob dan Mallory (mengira itu Alice): $K_2 = 32$

LAMPIRAN Vigenere Square

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
A	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
B	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A
C	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B
D	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C
E	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D
F	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E
G	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F
H	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G
I	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H
J	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I
K	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J
L	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K
M	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L
N	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
O	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
P	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
Q	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P
R	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q
S	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R
T	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S
U	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T
V	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U
W	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V
X	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
Y	Y	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X
Z	Z	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y