

# KRIPTOGRAFI KLASIK

KULIAH KRIPTOGRAFI DAN KEAMANAN JARINGAN

# OUTLINE

- **Caesar cipher**
- **Affine cipher**
- **Playfair cipher**
- **Hill cipher**
- **Vigenère cipher**
- **Transposition technique**

# KONSEP PENYANDIAN KLASIK

- Plaintext dipandang sebagai sekuens dari elemen (misalnya berupa bit atau karakter)
- **Substitution cipher:** mengganti setiap elemen pada plaintext dengan elemen yang lain.
  - Contoh: penyandian Caesar
- **Transposition (permutation) cipher:** menyusun kembali urutan elemen-elemen pada plaintext.
  - Contoh: penyandian transposisi baris
- **Product cipher (super enkripsi):** menggunakan beberapa kali substitusi dan transposisi
  - Juga digunakan dalam kriptografi modern
  - Tujuan: meningkatkan tingkat keamanan

# 1. SUBSTITUTION CIPHER

- **Penyandian ini memetakan setiap huruf plaintext ke satu atau lebih huruf lainnya.**
- **2 tipe:**
  - monoalphabetic cipher: substitusi tetap ke setiap elemen di dalam alfabet
    - Contoh: Caesar cipher
  - polyalphabetic cipher: setiap huruf plaintext dapat dipetakan ke huruf-huruf yang berbeda, tergantung pada kuncinya.
    - Contoh: Vigenere cipher, Vernam cipher, one-time pad

# SHIFT CIPHER DAN CAESAR CIPHER

- **Caesar cipher: mengganti setiap huruf pada alfabet dengan huruf ketiga berikutnya pada alfabet.**
  - Contoh:  
s e c u r e  $\rightarrow$  V H F X U H
  - Secara matematis, petakan huruf ke angka:  
a, b, c, ..., x, y, z  
0, 1, 2, ..., 23, 24, 25
  - Algoritma enkripsi:  
 $C = E(3, p) = (p + 3) \bmod 26$
- **Secara umum disebut sebagai shift cipher**
  - Algoritma enkripsi:  $C = E(k, p) = (p + k) \bmod 26$
  - Algoritma dekripsi:  $p = D(k, C) = (C - k) \bmod 26$



Caesar wheel

- **Brute-force analysis dapat dilakukan dengan mudah:**
  - Algoritma enkripsi dan dekripsi diketahui.
  - Hanya terdapat 25 kunci
  - Bahasa dari plaintext diketahui
    - Perbaikan: penggunaan ZIP sebagai plaintext
- **Perbaikan: suatu kunci (berupa kata) digunakan.**
  - Bagaimana caranya?

# 1A. MONOALPHABETIC CIPHER

- **Substitusi dengan huruf alfabet yang lain.**
  - Shift cipher merupakan salah satu contoh dari monoalphabetic cipher
- **Petakan setiap huruf plaintext ke huruf ciphertext yang sebenarnya merupakan alfabet dengan urutan random :**

Plain letters:   a**b**cdefghijklmnopqrstuvwxyz

Cipher letters: **D**K**V**QFIBJWPESCXHTMYAUOLRGZN

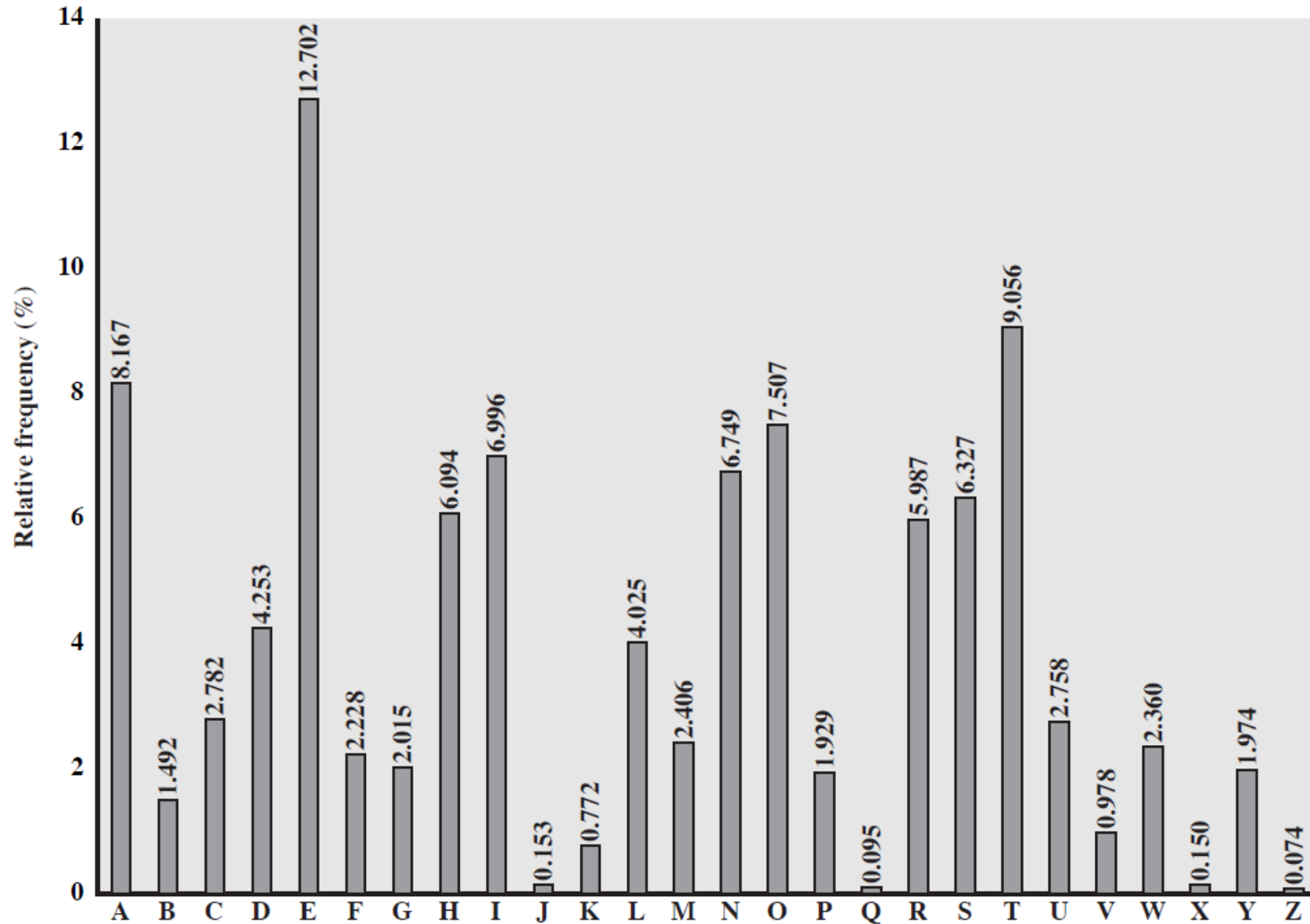
- **Akan terdapat 26! Kemungkinan kunci**
- **Masalah: karakteristik bahasa**
- **Dapat dipecahkan dengan analisis frekuensi:**
  - Frekuensi huruf
  - Frekuensi bigram (kombinasi 2 huruf)



# STATISTIK BAHASA DAN KRIPTOANALISIS

- Bahasa manusia tidak random.
- Huruf-huruf tidak digunakan dengan frekuensi yang sama.
- Dalam bahasa Inggris, E adalah huruf yang paling banyak dipakai, diikuti T, A, O, dst.
- Huruf-huruf lain seperti Z, J, K, Q, X jarang digunakan.
- Terdapat tabel frekuensi untuk huruf tunggal, ganda, dan triple dari berbagai macam bahasa

# FREKUENSI HURUF BAHASA INGGRIS



- **Statistik untuk huruf ganda dan triple (dari yang paling sering digunakan)**
  - Huruf ganda :  
th he an in er re es on, ...
  - Triple letters:  
the and ent ion tio for nde, ...

# KRIPTOANALISIS UNTUK MONOALPHABETIC CIPHER

- **Monoalphabetic substitution tidak mengubah frekuensi relatif dari huruf-huruf**
- **Untuk melakukan serangan:**
  - Hitung frekuensi huruf pada ciphertext
  - Bandingkan distribusi ini dengan distribusi yang sudah diketahui

# CONTOH KRIPTOANALISIS

- **Ciphertext yang diberikan:**

UZQSOVUOHXMOPVGPOZPEVSGZWSZOPFPESXUDBMETSXAIZ  
VUEPHZHMDZSHZOWSFPAPPDTSVPQUZWYMXUZUHSX  
EPYEPOPDZSZUFPOMBZWPFUPZHMDJUDTMOHMQ

- **Hitung frekuensi relatif huruf pada ciphertext**

P 13.33	H 5.83	F 3.33	B 1.67	C 0.00
Z 11.67	D 5.00	W 3.33	G 1.67	K 0.00
S 8.33	E 5.00	Q 2.50	Y 1.67	L 0.00
U 8.33	V 4.17	T 2.50	I 0.83	N 0.00
O 7.50	X 4.17	A 1.67	J 0.83	R 0.00
M 6.67				

- **Tebakan  $\{P, Z\} = \{e, t\}$**
- **Dari huruf ganda, ZW memiliki frekuensi tertinggi, maka dapat ditebak  $ZW = th$  sehingga  $ZWP = the$**
- **Dengan trial and error, diperoleh:**

it was disclosed yesterday that several informal but direct contacts have been made with political representatives of the viet cong in moscow

# PERBAIKAN UNTUK MONOALPHABETIC CIPHER

- **Penyandian substitusi homofon: 1 huruf dapat diganti dengan sejumlah cipher, dipakai secara bergantian.**
- **Untuk meningkatkan efisiensi:**
  - Multiple letter encryption, misal: playfair cipher

# CIPHER SUBSTITUSI HOMOFONIK (HOMOPHONIC SUBSTITUTION CIPHER)

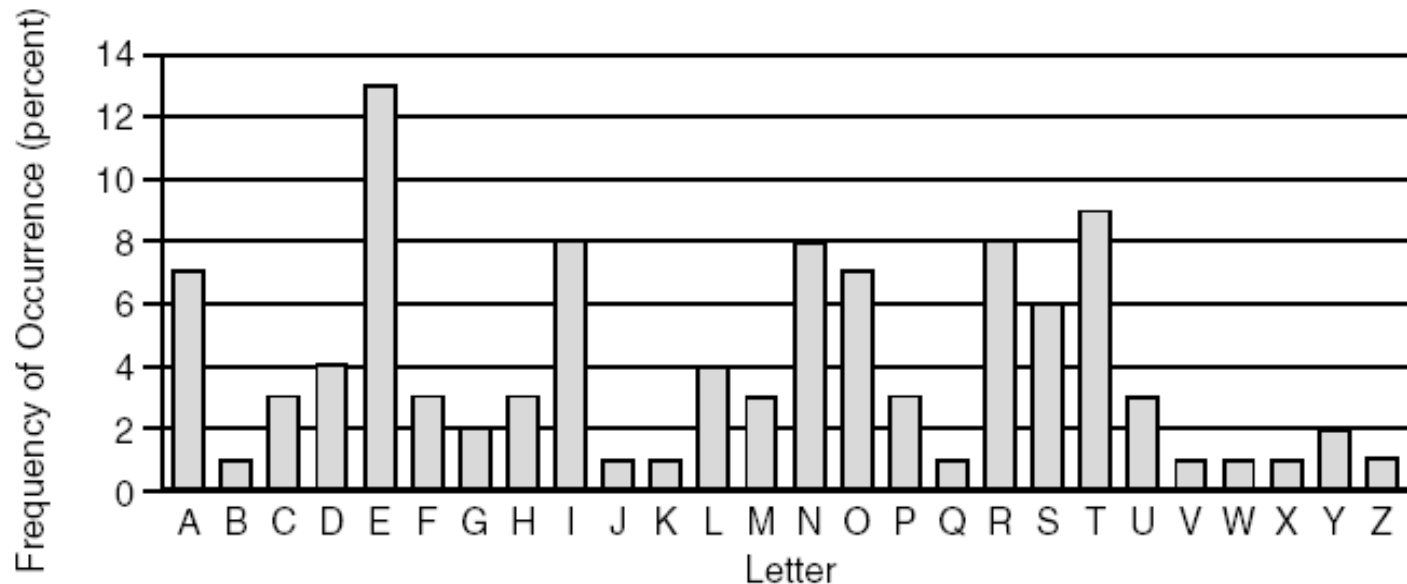
- Merupakan perbaikan dari penyandian monoalfabetik
- Setiap huruf plainteks dipetakan ke dalam salah satu huruf atau pasangan huruf ciphertext yang mungkin.
- Tujuan: menyembunyikan hubungan statistik antara plainteks dengan cipherteks
- Fungsi *ciphering* memetakan satu-ke-banyak (*one-to-many*).

Misal: huruf E  $\rightarrow$  AB, TQ, YT, UX (homofon)

huruf B  $\rightarrow$  EK, MF, KY (homofon)



- **Contoh: Sebuah teks dengan frekuensi kemunculan huruf sbb:**



- **Huruf E muncul 13 % → dikodekan dengan 13 huruf homofon**



- **Unit ciphertext mana yang dipilih di antara semua homofon ditentukan secara acak.**
- **Contoh:**

**Plainteks: KRIPTO**

**Cipherteks: DI CE AX AZ CC DX**

- **Enkripsi: satu-ke-banyak**
- **Dekripsi: satu-ke-satu**
- **Dekripsi menggunakan tabel homofon yang sama.**

# AFFINE CIPHER

- Merupakan bentuk khusus dari substitution cipher
- Menggunakan affine function:

$$f(x) = (ax + b) \bmod 26, \text{ di mana } a, b \in \mathbb{Z}_{26}$$

Catatan: jika  $a = 1$ , akan menjadi shift cipher

- Agar dekripsi bisa dilakukan,  $f(x)$  harus merupakan fungsi injektif. Ini dipenuhi jika  $a$  relatif prima terhadap 26.
- Affine cipher:
  - Enkripsi:  $C = E(P) = (aP + b) \bmod 26$ , di mana  $a, b \in \mathbb{Z}_{26}$ , dan  $\text{fpb}(a, 26) = 1$ 
    - $P$  adalah urutan huruf plaintext pada alfabet,  $C$  adalah urutan dari huruf ciphertext di alfabet.
  - Dekripsi:  $P = E(C) = a^{-1} (C - b) \bmod 26$ 
    - $a^{-1}$  adalah invers perkalian dari  $a$  pada operasi  $(\bmod 26)$ .

# CIPHER SUBSTITUSI POLIGRAM (POLYGRAM SUBSTITUTION CIPHER )

- **Blok huruf plainteks disubstitusi dengan blok cipherteks.**
- **Misalnya AS diganti dengan RT, BY diganti dengan SL**
- **Jika unit huruf plainteks/cipherteks panjangnya 2 huruf, maka ia disebut digram (*bigram*), jika 3 huruf disebut ternari-gram, dst**
- **Tujuannya: distribusi kemunculan poligram menjadi *flat* (datar), dan hal ini menyulitkan analisis frekuensi.**
- **Contoh: Playfair**

# PLAYFAIR CIPHER

- Termasuk ke dalam *polygram cipher*.
- Ditemukan oleh Sir Charles Wheatstone namun dipromosikan oleh Baron Lyon Playfair pada tahun 1854.
- *Cipher* ini mengenkripsi pasangan huruf (digram atau digraf), bukan huruf tunggal seperti pada *cipher* klasik lainnya.
- Tujuannya adalah untuk membuat analisis frekuensi menjadi sangat sulit sebab frekuensi kemunculan huruf-huruf di dalam cipherteks menjadi datar (*flat*).
- Kunci kriptografinya 25 buah huruf yang disusun di dalam bujursangkat 5x5
- Jumlah kemungkinan kunci:

$$25! = 15.511.210.043.330.985.984.000.000$$

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

- **Plaintext dienkripsi 2 huruf sekali waktu dengan aturan:**

- Plaintext yang berulang dipisahkan dengan suatu huruf, misal: x
  - balloon → balxloon
- Jika jumlah huruf ganjil, tambahkan huruf khusus, misal huruf x, di akhir
- 2 huruf pada baris yang sama diganti dengan huruf berikutnya  
ar → RM
- 2 huruf pada kolom yang sama diganti dengan huruf di bawahnya  
mu → CM
- Jika tidak, suatu huruf diganti dengan huruf yang ada pada barisnya dan pada kolom yang sama dengan huruf pasangannya  
hs → BP, ea → IM atau JM

- **Kelemahan: masih menggunakan plaintext.**

- Jumlah kemungkinan kunci:

$$25! = 15.511.210.043.330.985.984.000.000$$

- Susunan kunci di dalam bujursangkar dapat diperluas dengan menambahkan kolom keenam dan baris keenam.**

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

Baris ke-6 = baris ke-1

Kolom ke-6 = kolom ke-1



Contoh:

Plainteks: GOOD BROOMS SWEEP CLEAN

→ Tidak ada huruf J, maka langsung tulis pesan dalam pasangan huruf:

GO OD BR OX OM SZ SW EZ EP CL EA NX

Contoh: Kunci (yang sudah diperluas) ditulis kembali sebagai berikut:

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

Plainteks (dalam pasangan huruf):

GO OD BR OX OM SZ SW EZ EP CL EA NX

Cipherteks:

**FP UT EC PW PO DV TV BV CM BG CS YA**

Enkripsi OD menjadi **UT** ditunjukkan pada bujursangkar di bawah ini:

titik sudut ke-4



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

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

- Karena ada 26 huruf abjad, maka terdapat  $26 \times 26 = 677$  bigram, sehingga identifikasi bigram individual lebih sukar.
- Sayangnya ukuran poligram di dalam *Playfair cipher* tidak cukup besar, hanya dua huruf sehingga *Playfair cipher* tidak aman.
- Meskipun *Playfair cipher* sulit dipecahkan dengan analisis frekuensi relatif huruf-huruf, namun ia dapat dipecahkan dengan analisis frekuensi pasangan huruf.
- Dalam Bahasa Inggris, kita bisa mendapatkan frekuensi kemunculan pasangan huruf, misalnya pasangan huruf TH dan HE paling sering muncul.
- Dengan menggunakan tabel frekuensi kemunculan pasangan huruf di dalam Bahasa Inggris dan cipherteks yang cukup banyak, *Playfair cipher* dapat dipecahkan.

# HILL CIPHER

- **Menggunakan matriks K berukuran  $m \times m$ .**
- **Mengambil  $m$  huruf sekali waktu untuk dienkripsi.**
- **$C = E(K, P) = PK \bmod 26$** 
  - C: ciphertext
  - P: plaintext sebanyak  $m$  huruf
  - K: matriks kunci berukuran  $m \times m$
- **Misal:**
  - Plaintext: 'paymoremoney'
  - $K = \begin{pmatrix} 17 & 17 & 5 \\ 21 & 18 & 21 \\ 2 & 2 & 19 \end{pmatrix}$
  - $P = (15 \ 0 \ 24)$
  - Untuk 3 huruf pertama:  
 $C = PK \bmod 26 = (303 \ 303 \ 531) \bmod 26 = (17 \ 17 \ 11) = \text{RRL}$
  - $C = \text{RRLMWBKASPDH}$
- **Algoritma dekripsi:  $P = D(K, C) = CK^{-1} \bmod 26$**

# LATIHAN

1. Tentukan ciphertext dari 'hari kemerdekaan indonesia' menggunakan metode Caesar cipher dengan kata kunci "security".
2. Bangunlah penyandian affine dan lakukan enkripsi untuk kata "enkripsi".
3. Buatlah matriks Playfair dengan kunci 'largest'. Enkripsi pesan 'The enemy must be stopped at all cost' dengan matriks tersebut.
4. Enkripsi pesan 'meet me at the usual place' dengan algoritma Hill cipher menggunakan key:  $\begin{pmatrix} 9 & 4 \\ 5 & 7 \end{pmatrix}$

5 7

# 1 B. CIPHER ABJAD-MAJEMUK (POLYALPABETIC SUBSTITUTION CIPHER)

- **Cipher** abjad-tunggal: satu kunci untuk semua huruf plainteks
- **Cipher** abjad-majemuk: setiap huruf menggunakan kunci berbeda → Setiap huruf plaintext memiliki beberapa huruf ciphertext.
- **Cipher** abjad-majemuk dibuat dari sejumlah **cipher** abjad-tunggal, masing-masing dengan kunci yang berbeda.
  - Sekuens dari monoalphabetic ciphers ( $M_1, M_2, M_3, \dots, M_k$ ) digunakan bergantian untuk mengenkripsi.
  - Kunci menentukan sekuens mana yang digunakan.
- **Contoh: Vigenere cipher, Vernam cipher, one-time pad**
- Kriptanalisis lebih sulit karena distribusi frekuensi tidak menggambarkan.

- **Plainteks:**

$$P = p_1 p_2 \cdots p_m p_{m+1} \cdots p_{2m} \cdots$$

- **Cipherteks:**

$$E_k(P) = f_1(p_1) f_2(p_2) \cdots f_m(p_m) f_{m+1}(p_{m+1}) \cdots f_{2m}(p_{2m}) \cdots$$

- Untuk  $m = 1$ , *cipher*-nya ekuivalen dengan *cipher* abjad-tunggal.



## Contoh: (spasi dibuang)

**P : KRIPTOGRAFIKLASIKDENGANCIPHERALFABETMAJEMUK**

**K : LAMPIONLAMPIONLAMPIONLAMPIONLAMPIONLAMPIONL**

**C : VRUEBCTCARXSZNDIWSMBTLNOXXVRCAXUIPREMMYMAHV**

### Perhitungan:

$$(K + L) \bmod 26 = (10 + 11) \bmod 26 = 21 = V$$

$$(R + A) \bmod 26 = (17 + 0) \bmod 26 = 17 = R$$

$$(I + M) \bmod 26 = (8 + 12) \bmod 26 = 20 = U$$

dst

## Contoh 2: (dengan spasi)

**P: SHE SELLS SEA SHELLS BY THE SEASHORE**

**K: KEY KEYKE YKE YKEYKE YK EYK EYKEYKEY**

**C: CLC CIJWV QOE QRIJWV ZI XFO WCKWIFYVC**

# VIGÈNERE CIPHER



Termasuk ke dalam *cipher* abjad-majemuk (*polyalpa substitution cipher* ).

- Dipublikasikan oleh diplomat (sekaligus seorang kriptologis) Perancis, Blaise de Vigènere pada abad 16 (tahun 1586).
- Tetapi sebenarnya Giovan Batista Belaso telah menggambarkan pertama kali pada tahun 1553 seperti ditulis di dalam bukunya *La Cifra del Sig. Giovan Batista Belaso*
- Algoritma tersebut baru dikenal luas 200 tahun kemudian yang oleh penemunya *cipher* tersebut kemudian dinamakan *Vigènere Cipher*

- *Cipher* ini berhasil dipecahkan oleh Babbage dan Kasiski pada pertengahan Abad 19.
- *Vigènere Cipher* digunakan oleh Tentara Konfederasi (*Confederate Army*) pada Perang Sipil Amerika (*American Civil war*).
- Perang Sipil terjadi setelah *Vigènere Cipher* berhasil dipecahkan.

- *Vigènere Cipher* menggunakan Bujursangkar *Vigènere* untuk melakukan enkripsi.
- Setiap baris di dalam bujursangkar menyatakan huruf-huruf cipherteks yang diperoleh dengan *Caesar Cipher*.
- Kunci:  $K = k_1 k_2 \dots k_m$   
 $k_i$  untuk  $1 \leq i \leq m$  menyatakan jumlah pergeseran pada huruf ke- $i$ .

Karakter cipherteks:  $c_i(p) = (p + k_i) \bmod 26 \quad (*)$

## Plainteks

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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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	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

**Gambar 4.2** Bujursangkar *Vigènere*

- Jika panjang kunci lebih pendek daripada panjang plainteks, maka kunci diulang secara periodik.
- Misalkan panjang kunci = 20, maka 20 karakter pertama dienkripsi dengan persamaan (\*), setiap karakter ke- $i$  menggunakan kunci  $k_i$ .

Untuk 20 karakter berikutnya, kembali menggunakan pola enkripsi yang sama.

- Contoh: kunci = `sony`

**Plainteks:** `THISPLAINTEXT`

**Kunci:** `sonysonysonys`

- Contoh enkripsi:

		Plainteks																									
		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
K U N C I	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

Gambar 4.3 Enkripsi huruf T dengan kunci s

- Hasil enkripsi seluruhnya adalah sebagai berikut:

**Plainteks** : THISPLAINTEXT

**Kunci** : sonysonysonys

**Cipherteks** : LVVQHZNGFHRVL

- Pada dasarnya, setiap enkripsi huruf adalah *Caesar cipher* dengan kunci yang berbeda-beda.

$$(T + s) \bmod 26 = L$$

$$(H + o) \bmod 26 = V, \text{ dst}$$



# VIGENERE CIPHER TANPA MELIHAT TABEL

- $C = C_0, C_1, \dots, C_{n-1} = E(K, P) = E[(k_0, k_1, \dots, k_{m-1}), (p_0, p_1, \dots, p_{n-1})]$   
 $= (p_0 + k_0) \bmod 26, \dots$

- **Contoh:**

Key : deceptivedeceptivedeceptive

Plaintext : wearediscoveredsaveyourself

Ciphertext : ZICVTWQNGRVTWAVZHCQYGLMGJ

- **Rumus enkripsi:  $C_i = (p_i + k_{i \bmod m}) \bmod 26$**
- **Rumus dekripsi:  $p_i = (C_i - k_{i \bmod m}) \bmod 26$**

- Huruf yang sama tidak selalu dienkripsi menjadi huruf cipherteks yang sama pula.

Contoh: huruf plainteks T dapat dienkripsi menjadi L atau H, dan huruf cipherteks V dapat merepresentasikan huruf plainteks H, I, dan X

- Hal di atas merupakan karakteristik dari *cipher* abjad-majemuk: setiap huruf cipherteks dapat memiliki kemungkinan banyak huruf plainteks.
- Pada *cipher* substitusi sederhana, setiap huruf cipherteks selalu menggantikan huruf plainteks tertentu.

- *Vigènere Cipher* dapat mencegah frekuensi huruf-huruf di dalam cipherteks yang mempunyai pola tertentu yang sama seperti pada *cipher* abjad-tunggal.
- Jika periode kunci diketahui dan tidak terlalu panjang, maka kunci dapat ditentukan dengan menulis program komputer untuk melakukan *exhaustive key search*.

# VARIAN *VIGENERE CIPHER*

## ***1. Full Vigènere cipher***

Setiap baris di dalam tabel tidak menyatakan pergeseran huruf, tetapi merupakan permutasi huruf-huruf alfabet.

Misalnya pada baris *a* susunan huruf-huruf alfabet adalah acak seperti di bawah ini:

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

## 2. *Auto-Key Vigènere cipher*

- Jika panjang kunci lebih kecil dari panjang plainteks, maka kunci disambung dengan plainteks tersebut.

- Misalnya,

Pesan: NEGARA PENGHASIL MINYAK

Kunci: INDO

maka kunci tersebut disambung dengan plainteks semula sehingga panjang kunci menjadi sama dengan panjang plainteks:

- Plainteks : NEGARAPENGHASILMINYAK
- Kunci : INDONEGARAPENGHASILMI

### ***3. Running-Key Vigènere cipher***

- Kunci adalah string yang sangat panjang yang diambil dari teks bermakna (misalnya naskah proklamasi, naskah Pembukaan UUD 1945, terjemahan ayat di dalam kitab suci, dan lain-lain).
- Misalnya,  
Pesan: NEGARA PENGHASIL MINYAK  
Kunci: KEMANUSIAN YANG ADIL DAN BERADAB
- Selanjutnya enkripsi dan dekripsi dilakukan seperti biasa.

# VERNAM CIPHER DAN ONE-TIME PAD

- **Vernam Cipher** :  $C_i = p_i \text{ XOR } k_i$ 
  - Lebih cocok untuk data biner
- **One-time pad vigenere cipher**: penggunaan key sepanjang message, sehingga key tidak perlu diulang.
  - Tidak bisa dipecahkan (unconditionally secure encryption).
  - Kelemahan: tidak praktis, masalah distribusi key.

## 2. CIPHER TRANSPOSISI

- Cipherteks diperoleh dengan mengubah posisi huruf di dalam plainteks.
- Dengan kata lain, algoritma ini melakukan *transpose* terhadap rangkaian huruf di dalam plainteks.
- Nama lain untuk metode ini adalah permutasi, karena *transpose* setiap karakter di dalam teks sama dengan mempermutasikan karakter-karakter tersebut.



**Contoh: Misalkan plainteks adalah**  
**DEPARTEMEN ILMU KOMPUTER**

**Enkripsi:**

**DEPART**

**EMENIL**

**MUKOMP**

**UTERYZ**

**Cipherteks: (baca secara vertikal)**

**DEMUEMUTPEKEANORRIMYTLPZ**

**Dekripsi: Kelompokkan cipherteks sepanjang kunci.**

**(Pada contoh ini,  $24 / 6 = 4$ )**

**DEMU**

**EMUT**

**PEKE**

**ANOR**

**RIMY**

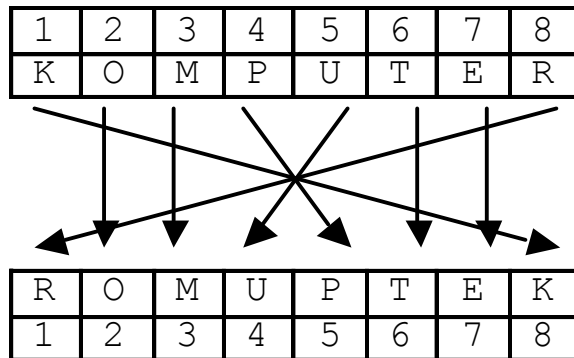
**TLPZ**

**Plainteks: (baca secara vertikal)**

**DEPARTEMEN ILMU KOMPUTER YZ**

### Teknik lain:

- **Bagi menjadi blok-blok 8-huruf. Jika  $< 8$ , tambahkan huruf palsu.**
- **Ubah susunan hurufnya dengan cara tertentu.**



## Teknik lain: rail fence

Misalkan plainteks adalah

CRYPTOGRAPHY AND DATA SECURITY

Plainteks disusun menjadi 3 baris ( $k = 3$ ) seperti di bawah ini:

C		T		A		A		A		E		I
R	P	O	R	P	Y	N	D	T	S	C	R	T
	Y		G		H		D		A		U	Y

maka cipherteksnya adalah

CTAAEIRPORPYNDTSCR TYGHDAUY

- **Contoh lain:**

- Plaintext ditulis secara diagonal .
- Contoh:

m e m a t r h t g p r y  
e t e f e t e o a a t

- **Cara lain: menulis pesan dalam baris-baris, kemudian dibaca dari kolom ke kolom, tetapi tidak terurut.**
  - Urutan kolom menjadi key.
  - Contoh: key : 4 3 1 2 5 6 7  
plaintext : a t t a c k p  
                  o s t p o n e  
                  d u n t i l t  
                  w o a m x y z  
                  ciphertext: TTNAAPTMTSUOAODWCOIXKNLYPETZ
- **Untuk meningkatkan keamanan: dilakukan enkripsi secara berulang.**

# SUPER ENKRIPSI

- Menggabungkan *cipher* substitusi dengan *cipher* transposisi.
- Lebih sulit untuk dipecahkan daripada hanya substitusi atau transposisi
- Merupakan penghubung antara penyandian klasik dan modern.
- Contoh: Plainteks HELLO WORLD
- Akan dienkripsi dengan *caesar cipher* menjadi KHOOR ZRUOG

Kemudian hasil enkripsi ini dienkripsi lagi dengan *cipher* transposisi ( $k = 4$ ):

- KHOO
- RZRU
- OGZZ

Cipherteks akhir adalah: KROHZGORZOUZ

# STEGANOGRAFI KLASIK

- **Metode untuk menyembunyikan keberadaan pesan.**
- **Contoh:**
  - Menulis surat yang sebenarnya berisi pesan rahasia.
    - Huruf pertama dari kata-kata.
    - Subset dari kata-kata.
- **Macam-macam teknik:**
  - Character marking
  - Invisible ink
  - Typewriter correction ribbon
- **Kelemahan:**
  - Memerlukan usaha lebih besar
  - Ketika dapat dipecahkan, sistem menjadi tidak berguna
- **Keuntungan:**
  - Cocok untuk pihak yang merahasiakan komunikasinya

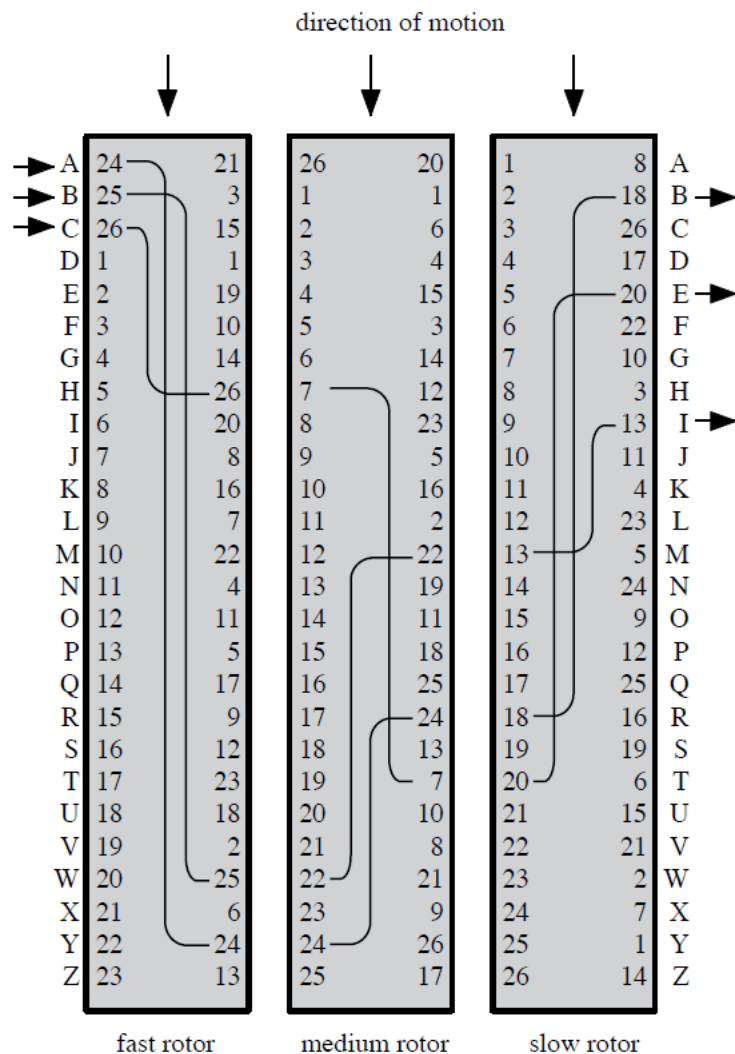


# LATIHAN

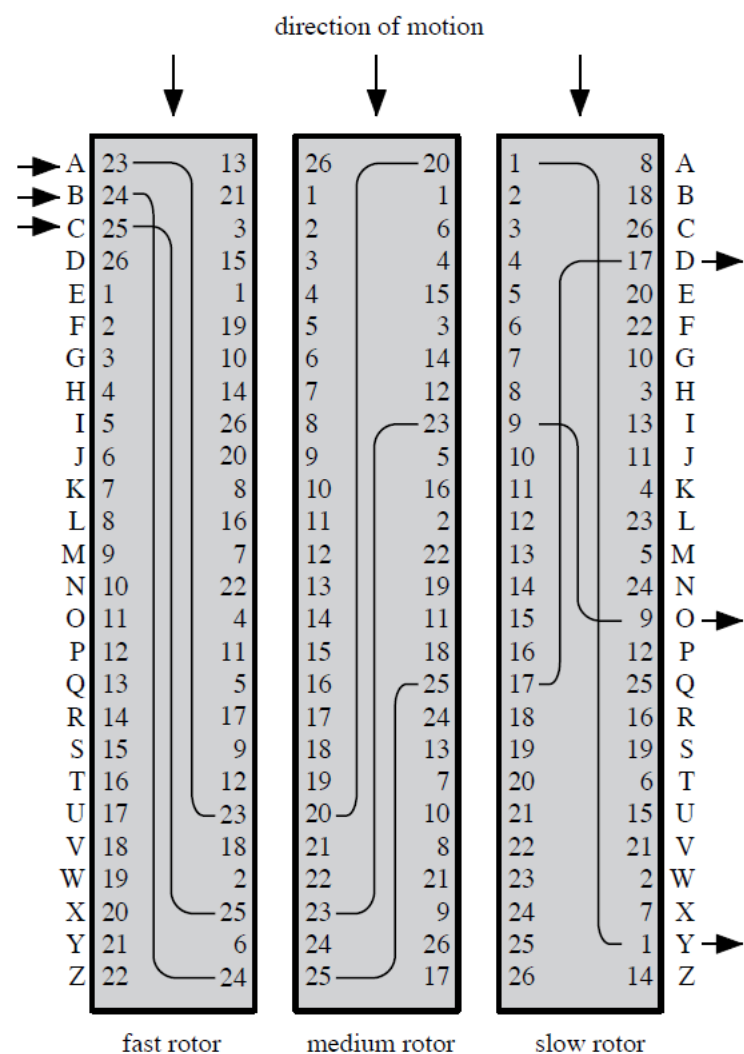
1. **Enkripsi kata 'kriptografi vs kriptanalisis' dengan kata kunci 'enkripsi' menggunakan Vigenere chipper.**
2. **Enkripsi pesan 'musuh sedang berada di timur sungai' dengan metode transposisi, yaitumenulis pesan dalam baris-baris, kemudian dibaca dari kolom ke kolom, tetapi tidak terurut, dengan kunci berturut-turut '432165' dan '246531'.**

# ROTOR

- Merupakan penyandian kompleks yang paling banyak digunakan sebelum adanya penyandian modern.
- Banyak digunakan dalam Perang Dunia 2.
- Menggunakan serangkaian silinder yang dapat diputar.
- Mengimplementasikan penyandian substitusi polialfabetik dengan periode K.
- Dengan 3 silinder,  $K = 26^3 = 17,576$ .
- Dengan 5 silinder,  $K = 26^5 = 12 \times 10^6$ .



(a) Initial setting



(b) Setting after one keystroke

**Figure 2.7 Three-Rotor Machine With Wiring Represented by Numbered Contacts**

# LEMBAR SETTING RAHASIA JERMAN

*Geheim!* Secret indeed! This is an example of the setting sheet

Geheim!

Nicht im Flugzeug mitnehmen!

Sonder-Maschinenschlüssel BGT

Datum	Wahrsage	Ringstellung	Steckerverbindungen													
31.	I V III	06 20 24	UA	PF	RQ	SO	NI	BY	BO	HL	TX	ZJ				
30.	V II III	01 07 12	GF	KV	JM	IB	UW	LX	TD	QS	NA	ZH				
29.	IV I V	11 17 26	CI	OK	PV	ZL	HX	NB	AW	DJ	FE	ST				

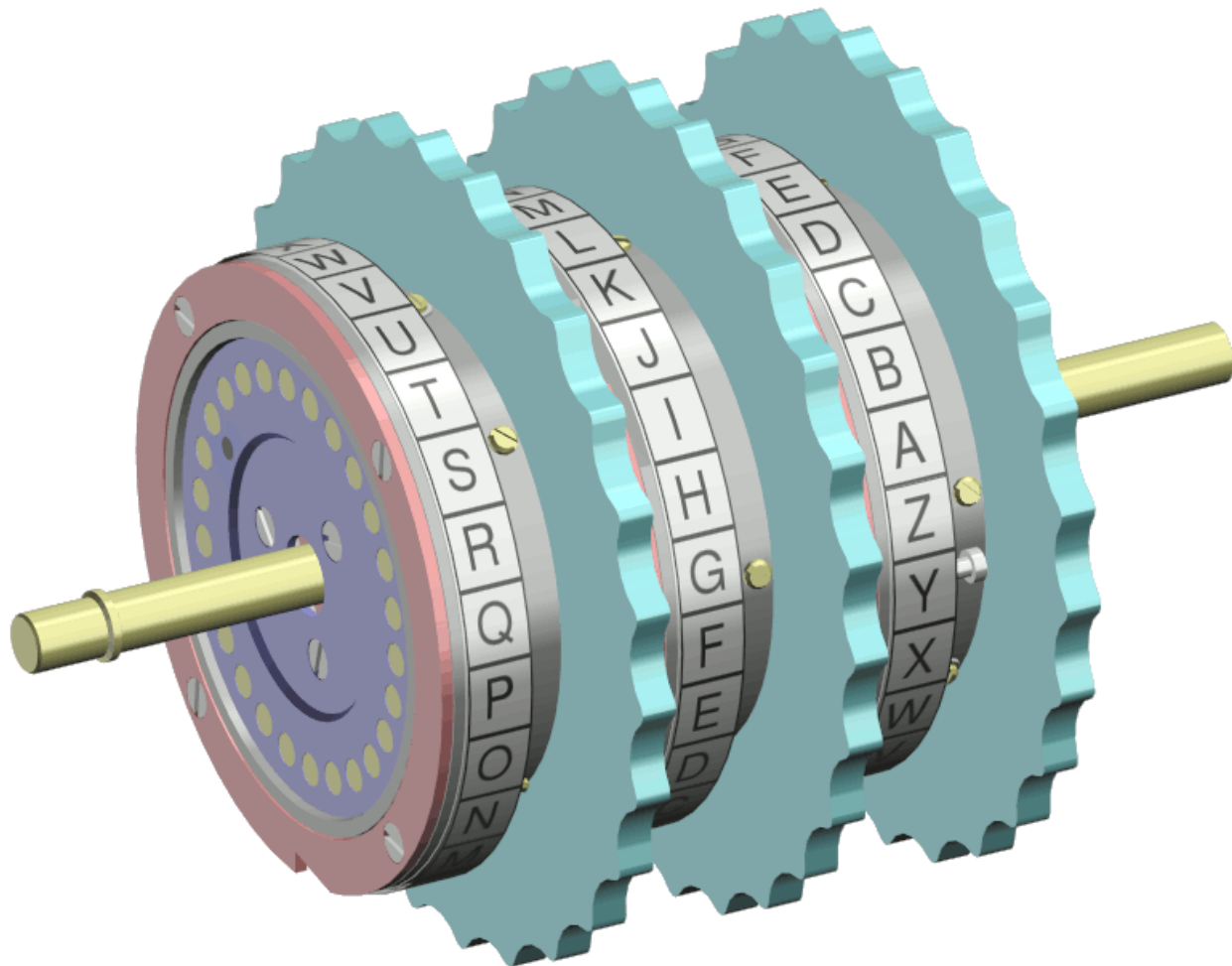
Tanggal

Rotor yang mana yang digunakan (ada 10 rotor)

Setting ring

SettingpPlugboard

# ROTOR



# MESIN ROTOR ENIGMA



