

Bahan kuliah II4021 Kriptografi

04 - Kriptografi Klasik

(Bagian 3)

Oleh: Rinaldi Munir

**Program Studi Sistem dan Teknologi Informasi
Sekolah Teknik Elektro dan Informatika
Institut Teknologi Bandung
2025**

3. *Affine Cipher*

- Merupakan perluasan *Caesar cipher*
Enkripsi: $C \equiv mP + b \pmod{n}$
Dekripsi: $P \equiv m^{-1}(C - b) \pmod{n}$
- Kunci: m dan b

Keterangan:

1. n adalah ukuran alfabet
2. m bilangan bulat yang relatif prima dengan n
3. b adalah jumlah pergeseran
4. *Caesar cipher* adalah khusus dari *affine cipher* dengan $m = 1$
5. m^{-1} adalah inversi $m \pmod{n}$, yaitu $m \cdot m^{-1} \equiv 1 \pmod{n}$

- Contoh:

Plainteks: kripto (10 17 8 15 19 14)

$n = 26$, ambil $m = 7$ (7 relatif prima dengan 26)

Enkripsi: $C \equiv 7P + 10 \pmod{26}$

$$p_1 = 10 \rightarrow c_1 \equiv 7 \cdot 10 + 10 \equiv 80 \equiv 2 \pmod{26} \quad (\text{huruf 'C'})$$

$$p_2 = 17 \rightarrow c_2 \equiv 7 \cdot 17 + 10 \equiv 129 \equiv 25 \pmod{26} \quad (\text{huruf 'Z'})$$

$$p_3 = 8 \rightarrow c_3 \equiv 7 \cdot 8 + 10 \equiv 66 \equiv 14 \pmod{26} \quad (\text{huruf 'O'})$$

$$p_4 = 15 \rightarrow c_4 \equiv 7 \cdot 15 + 10 \equiv 115 \equiv 11 \pmod{26} \quad (\text{huruf 'L'})$$

$$p_5 = 19 \rightarrow c_5 \equiv 7 \cdot 19 + 10 \equiv 143 \equiv 13 \pmod{26} \quad (\text{huruf 'N'})$$

$$p_6 = 14 \rightarrow c_6 \equiv 7 \cdot 14 + 10 \equiv 108 \equiv 4 \pmod{26} \quad (\text{huruf 'E'})$$

Cipherteks: CZOLNE

- Dekripsi:
 - Mula-mula hitung m^{-1} yaitu $7^{-1} \pmod{26}$ dengan memecahkan $7x \equiv 1 \pmod{26}$
Solusinya: $x \equiv 15 \pmod{26}$ sebab $7 \cdot 15 = 105 \equiv 1 \pmod{26}$.
 - Jadi, $P \equiv 15(C - 10) \pmod{26}$

$$c_1 = 2 \rightarrow p_1 \equiv 15 \cdot (2 - 10) = -120 \equiv 10 \pmod{26} \quad (\text{huruf 'k'})$$

$$c_2 = 25 \rightarrow p_2 \equiv 15 \cdot (25 - 10) = 225 \equiv 17 \pmod{26} \quad (\text{huruf 'r'})$$

$$c_3 = 14 \rightarrow p_3 \equiv 15 \cdot (14 - 10) = 60 \equiv 8 \pmod{26} \quad (\text{huruf 'i'})$$

$$c_4 = 11 \rightarrow p_4 \equiv 15 \cdot (11 - 10) = 15 \equiv 15 \pmod{26} \quad (\text{huruf 'p'})$$

$$c_5 = 13 \rightarrow p_5 \equiv 15 \cdot (13 - 10) = 45 \equiv 19 \pmod{26} \quad (\text{huruf 't'})$$

$$c_6 = 4 \rightarrow p_6 \equiv 15 \cdot (4 - 10) = -90 \equiv 14 \pmod{26} \quad (\text{huruf 'o'})$$

Plainteks yang diungkap kembali: kripto

Demo affine cipher online: <https://cryptii.com/pipes/affine-cipher>

The screenshot shows a web browser window with the URL <https://cryptii.com/pipes/affine-cipher>. The page title is "Affine cipher: Encode and decode". The interface includes a "Plaintext" input field containing "Pinjam dulu seratus", an "Encode/Decode" section for the "Affine cipher" with parameters SLOPE / A = 5 and INTERCEPT / B = 9, and a "Ciphertext" output field displaying "Gxwcjryfmfvdqajafv". The browser toolbar at the top includes icons for back, forward, search, and refresh, along with the cryptii logo and an Adobe Creative Cloud advertisement.

Affine cipher: Encode and decode

Type here to search

Rinaldi Munir/I4021: Kriptografi

Open in
ciphereditor

- *Affine cipher* tidak aman, karena kunci mudah ditemukan dengan *exhaustive search*,
- sebab ada 25 pilihan untuk b dan 12 buah nilai m yang relatif prima dengan 26 (yaitu 1, 3, 5, 7, 9, 11, 15, 17, 19, 21, 23, dan 25).
- Salah satu cara memperbesar faktor kerja untuk *exhaustive key search*: enkripsi tidak dilakukan terhadap huruf individual, tetapi dalam blok huruf.
- Misal, pesan kriptografi dipecah menjadi kelompok 4-huruf:
krip togr afi
(ekivalen dengan 10170815 19140617 000508, dengan memisalkan
'A' = 0, 'B' = 1, ..., 'Z' = 25)

- Nilai terbesar yang dapat muncul untuk merepresentasikan blok: 25252525 (ZZZZ), maka 25252525 dapat digunakan sebagai modulus n .
- Nilai m yang relatif prima dengan 25252525, misalnya 21035433,
- b dipilih antara 1 dan 25252525, misalnya 23210025.

- Fungsi enkripsi menjadi:

$$C \equiv 21035433P + 23210025 \pmod{25252525}$$

- Fungsi dekripsi, setelah dihitung, menjadi

$$P \equiv 5174971(C - 23210025) \pmod{25252525}$$

Kriptanalisis Affine Cipher

- *Affine cipher* mudah diserang dengan *known-plaintext attack*.
- Misalkan kriptanalisis mempunyai dua buah plainteks, P_1 dan P_2 , yang berkoresponden dengan cipherteks C_1 dan C_2 ,
- maka m dan b mudah dihitung dari buah kekongruenan simultan berikut ini:

$$C_1 \equiv mP_1 + b \pmod{n}$$

$$C_2 \equiv mP_2 + b \pmod{n}$$

- Contoh: Misalkan kriptanalisis menemukan cipherteks **C** dan plainteks berkoresponden **K** cipherteks **E** dan plainteks berkoresponden **O**.

- Kriptanalisis m dan n dari kekongruenan berikut:

$$2 \equiv 10m + b \pmod{26} \quad (\text{i})$$

$$4 \equiv 14m + b \pmod{26} \quad (\text{ii})$$

- Kurangkan (ii) dengan (i), menghasilkan

$$2 \equiv 4m \pmod{26} \quad (\text{iii})$$

Solusi: $m = 7$

Substitusi $m = 7$ ke dalam (i),

$$2 \equiv 70 + b \pmod{26} \quad (\text{iv})$$

Solusi: $b = 10$.

4. Hill Cipher

- Dikembangkan oleh Lester Hill (1929), berbasis aljabar linier
- Menggunakan m buah persamaan linier
- Untuk $m = 3$ (enkripsi setiap 3 huruf), system persamaan linernya menjadi:

$$C_1 = (k_{11} p_1 + k_{12} p_2 + k_{13} p_3) \text{ mod } 26$$

$$C_2 = (k_{21} p_1 + k_{22} p_2 + k_{23} p_3) \text{ mod } 26$$

$$C_3 = (k_{31} p_1 + k_{32} p_2 + k_{33} p_3) \text{ mod } 26$$

$$\begin{array}{c} C_1 \\ C_2 \\ C_3 \end{array} \rightarrow \begin{pmatrix} C_1 \\ C_2 \\ C_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} k_{11} & k_{12} & k_{13} \\ k_{21} & k_{22} & k_{23} \\ k_{31} & k_{32} & k_{33} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ p_3 \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{C} = \mathbf{KP}$$

- Contoh:

$$K = \begin{pmatrix} 17 & 17 & 5 \\ 21 & 18 & 21 \\ 2 & 2 & 19 \end{pmatrix}$$

Plainteks: paymoremoney

Enkripsi tiga huruf pertama: pay = (15, 0, 24)

$$\text{Cipherteks: } C = \begin{pmatrix} 17 & 17 & 5 \\ 21 & 18 & 21 \\ 2 & 2 & 19 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 15 \\ 0 \\ 24 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 375 \\ 819 \\ 486 \end{pmatrix} \text{ mod } 26 = \begin{pmatrix} 11 \\ 13 \\ 18 \end{pmatrix} = \text{LNS}$$

Cipherteks selengkapnya: LNSHDLEWMTRW

- Dekripsi perlu menghitung \mathbf{K}^{-1} sedemikian sehingga $\mathbf{KK}^{-1} = \mathbf{I}$ (\mathbf{I} matriks identitas).

$$\mathbf{K}^{-1} = \begin{pmatrix} 4 & 9 & 15 \\ 15 & 17 & 6 \\ 24 & 0 & 17 \end{pmatrix}$$

sebab

$$\begin{pmatrix} 17 & 17 & 5 \\ 21 & 18 & 21 \\ 2 & 2 & 19 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4 & 9 & 15 \\ 15 & 17 & 6 \\ 24 & 0 & 17 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 443 & 442 & 442 \\ 858 & 495 & 780 \\ 494 & 52 & 365 \end{pmatrix} \text{mod } 26 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

- Cara menghitung matriks invers 2×2 :

$$K = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \quad K^{-1} = \frac{1}{\det(K)} \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix}$$

$$= \frac{1}{ad - bc} \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix}$$

Contoh: $K = \begin{pmatrix} 3 & 10 \\ 15 & 9 \end{pmatrix}$

$$\det(K) = (3)(9) - (15)(10) = 27 - 150 = -123 \bmod 26 = 7$$

$$\begin{aligned}
 \mathbf{K}^{-1} &= \frac{1}{7} \begin{pmatrix} 3 & 10 \\ 15 & 9 \end{pmatrix} = 7^{-1} \begin{pmatrix} 9 & -10 \\ -15 & 3 \end{pmatrix} \\
 &= 15 \begin{pmatrix} 9 & -10 \\ -15 & 3 \end{pmatrix} = 15 \begin{pmatrix} 9 & 16 \\ 11 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 135 & 240 \\ 165 & 45 \end{pmatrix} \text{mod } 26 = \begin{pmatrix} 5 & 6 \\ 9 & 19 \end{pmatrix}
 \end{aligned}$$

Keterangan (ingat kembali teori bilangan di dalam Matematika Diskrit):

- (i) $7^{-1} \pmod{26} \equiv 15$, karena $(7)(15) = 105 \pmod{26} = 1$
- (ii) $-10 \equiv 16 \pmod{26}$
- (iii) $-15 \equiv 11 \pmod{26}$)

Periksa bahwa:

$$\begin{aligned}\mathbf{K}\mathbf{K}^{-1} &= \begin{pmatrix} 3 & 10 \\ 15 & 9 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 5 & 6 \\ 9 & 19 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \cdot 5 + 10 \cdot 9 & 3 \cdot 6 + 10 \cdot 19 \\ 15 \cdot 5 + 9 \cdot 9 & 15 \cdot 6 + 9 \cdot 19 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 105 & 208 \\ 156 & 261 \end{pmatrix} \text{mod } 26 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}\end{aligned}$$

- Untuk matriks 3×3 , matriks dapat dicari dengan metode Eliminasi Gauss-Jordan, atau dihitung langsung dengan rumus berikut::

$$\mathbf{K} = \begin{pmatrix} a & b & c \\ d & e & f \\ g & h & i \end{pmatrix}, \quad \mathbf{K}^{-1} = \frac{1}{\det(\mathbf{K})} \begin{pmatrix} A & B & C \\ D & E & F \\ G & H & I \end{pmatrix}^T = \frac{1}{\det(\mathbf{K})} \begin{pmatrix} A & D & G \\ B & E & H \\ C & F & I \end{pmatrix}$$

- yang dalam hal ini,

$$A = (ei - hf) \quad B = -(di - fg) \quad C = (dh - eg)$$

$$D = -(bi - hc) \quad E = (ai - cg) \quad F = -(ah - bg)$$

$$G = (bf - ec) \quad H = -(af - cd) \quad I = (ae - bd)$$

dan

$$\det(\mathbf{K}) = aA + bB + cC$$

- Dekripsi:

$$\mathbf{P} = \mathbf{K}^{-1} \mathbf{C}$$

Cipherteks: LNS atau $\mathbf{C} = (11, 13, 18)$

Plainteks:

$$\begin{pmatrix} 4 & 9 & 15 \\ 15 & 17 & 6 \\ 24 & 0 & 17 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 11 \\ 13 \\ 18 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 431 \\ 494 \\ 570 \end{pmatrix} \text{ mod } 26 = \begin{pmatrix} 15 \\ 0 \\ 24 \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{C} = (15, 0, 24) = (\mathbf{P}, \mathbf{A}, \mathbf{Y})$$

- Kekuatan Hill cipher terletak pada penyembunyian frekuensi huruf tunggal
- Huruf plainteks yang sama belum tentu dienkripsi menjadi huruf cipherteks yang sama.

Demo Hill Cipher online: <https://www.dcode.fr/hill-cipher>

Affine cipher: Encode and decode X Hill Cipher - Decoder, Encoder, X +

https://www.dcode.fr/hill-cipher

TRY/BRUTEFORCE ALL 2x2 MATRIX (VALUES < 10 + LATIN ALPHABET) ⓘ
I KNOW THE NXN MATRIX NUMBERS/VALUES

17	17	5
21	18	21
2	2	19

RESIZE
CLEAR
FILL WITH 0

ALPHABET (26 LET. A=0) ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ
ALPHABET (26 LET. A=1) ZABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ
ALPHABET (27 CHAR. A=0) ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ_
ALPHABET (27 CHAR. A=1) _ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ
CUSTOM ALPHANUMERIC ALPHABET
ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ0123456789

► DECRYPT

See also: [Affine Cipher](#)

HILL ENCODER

HILL PLAINTEXT ⓘ
Tidurlah tidur putri kesayanganku
setelah lelah kau bermain
mimpikan dirimu di dalam istana

NxN ENCRYPTION MATRIX

17	17	5
21	18	21
2	2	19

RESIZE
CLEAR
FILL WITH 0

ALPHABET (26 LET. A=0) ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ
ALPHABET (26 LET. A=1) ZABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ
ALPHABET (27 CHAR. A=0) ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ_
ALPHABET (27 CHAR. A=1) _ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ
CUSTOM ALPHANUMERIC ALPHABET
ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ0123456789

► ENCRYPT

How to recognize Hill ciphertext?
How to decipher Hill without the key matrix?
What are the variants of the Hill cipher?
When was the Hill cipher invented?

Similar pages

- Affine Cipher
- Inverse of a Matrix
- Matrix Calculator
- Variant Beaufort Cipher
- Bellaso Cipher
- Progressive Caesar Cipher
- Bazeries Cipher
- DCODE'S TOOLS LIST

Support

- Paypal
- Patreon
- More

Forum/Help

DISCORD

Keywords

hill, cipher, affine, modulo, matrix, lester, inverse, determinant

Feedback

Type here to search

Windows Start button

Icons for various applications: File Explorer, Mail, Photos, OneDrive, Microsoft Edge, Microsoft Word, Microsoft Excel, Microsoft Powerpoint, Microsoft Paint.

9:05 PM 2/11/2024

719

Affine cipher: Encode and deco X Hill Cipher - Decoder, Encoder, X +

https://www.dcode.fr/hill-cipher

HILL CIPHER

Cryptography > Poly-Alphabetic Cipher > Hill Cipher

HILL DECODER

★ HILL CIPHERTEXT ⓘ
Gihivxgf lbsmu hccpq qkgsqw1rmxp
brpvweo niooz kkg oivkeux
hufoybph mshyye uk bfqwo usywzeNF

TRY/BRUTEFORCE ALL 2x2 MATRIX (VALUES < 10 + LATIN ALPHABET) ⓘ
I KNOW THE NxN MATRIX NUMBERS/VALUES

17	17	5
21	18	21
2	2	19

RESIZE
CLEAR
FILL WITH 0

ALPHABET (26 LET, A=0) ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ
ALPHABET (26 LET, A=1) ZABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ
ALPHABET (27 CHAR, A=0) ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ
ALPHABET (27 CHAR, A=1) _ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ
CUSTOM ALPHANUMERIC ALPHABET
ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ0123456789

► DECRYPT

See also: [Affine Cipher](#)

Summary

- ★ Hill Decoder
- ★ Hill Encoder
- ★ Matrix Inversion
- ★ What is the Hill cipher? (Definition)
- ★ How to encrypt using Hill cipher?
- ★ How to decrypt Hill cipher?
- ★ Why must the determinant of the Hill matrix be coprime with 26?
- ★ How to recognize Hill ciphertext?
- ★ How to decipher Hill without the key matrix?
- ★ What are the variants of the Hill cipher?
- ★ When was the Hill cipher invented?

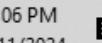
Similar pages

- ★ Affine Cipher
- ★ Inverse of a Matrix
- ★ Matrix Calculator
- ★ Variant Beaufort Cipher
- ★ Bellaso Cipher

Feedback



Type here to search



Kriptanalisis Hill Cipher

- *Hill cipher* mudah dipecahkan dengan *known-plaintext attack*.
- Misalkan untuk *Hill cipher* dengan $m = 2$ diketahui:
 - $P = (19, 7) \rightarrow C = (0, 23)$
 - $P = (4, 17) \rightarrow C = (12, 6)$
 - Jadi, $\mathbf{K}(19, 7) = (0, 23)$ dan $\mathbf{K}(4, 17) = (12, 6)$

$$\begin{pmatrix} 0 & 12 \\ 23 & 6 \end{pmatrix} = \mathbf{K} \begin{pmatrix} 19 & 4 \\ 7 & 17 \end{pmatrix} \text{ mod } 26 \quad \rightarrow \mathbf{K} = \mathbf{C}\mathbf{P}^{-1} \text{ mod } 26$$

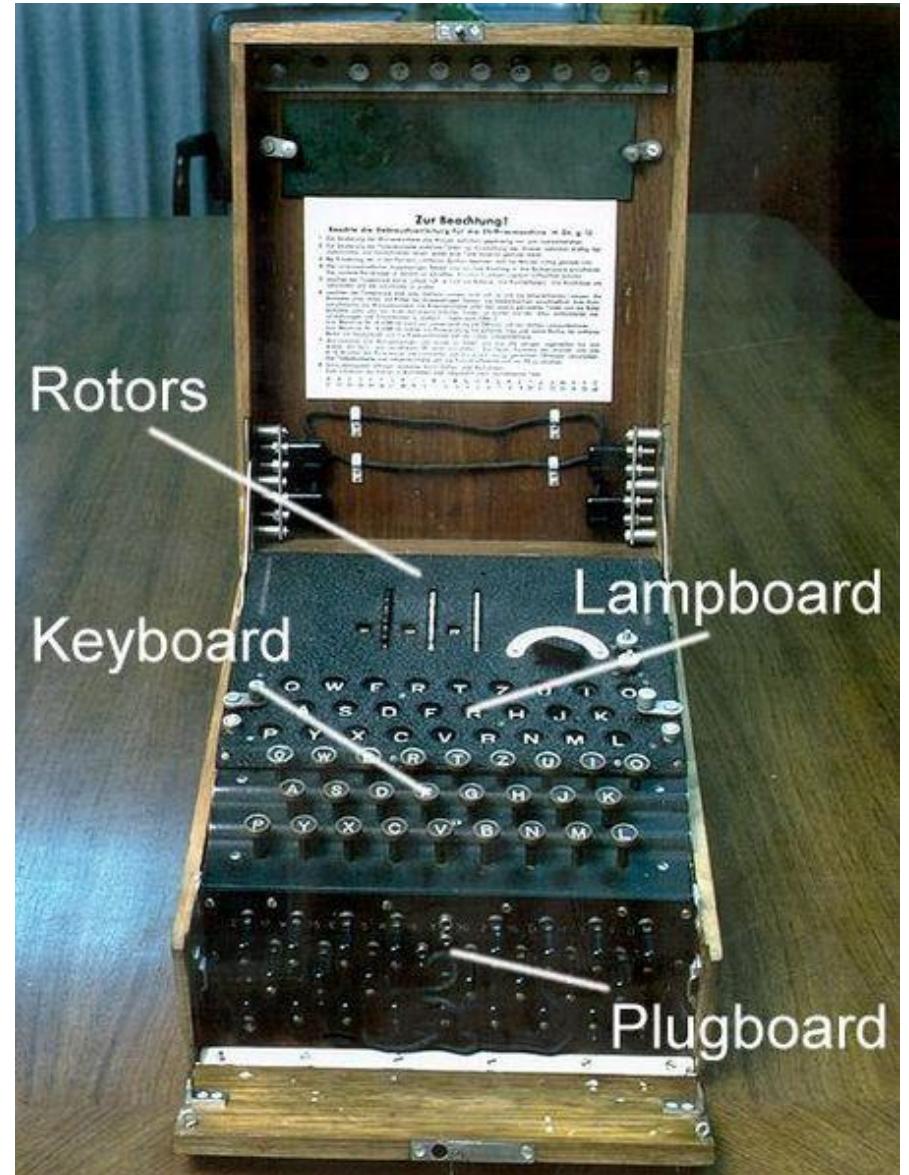
$\leftarrow \mathbf{C} \rightarrow \quad \leftarrow \mathbf{P} \rightarrow$

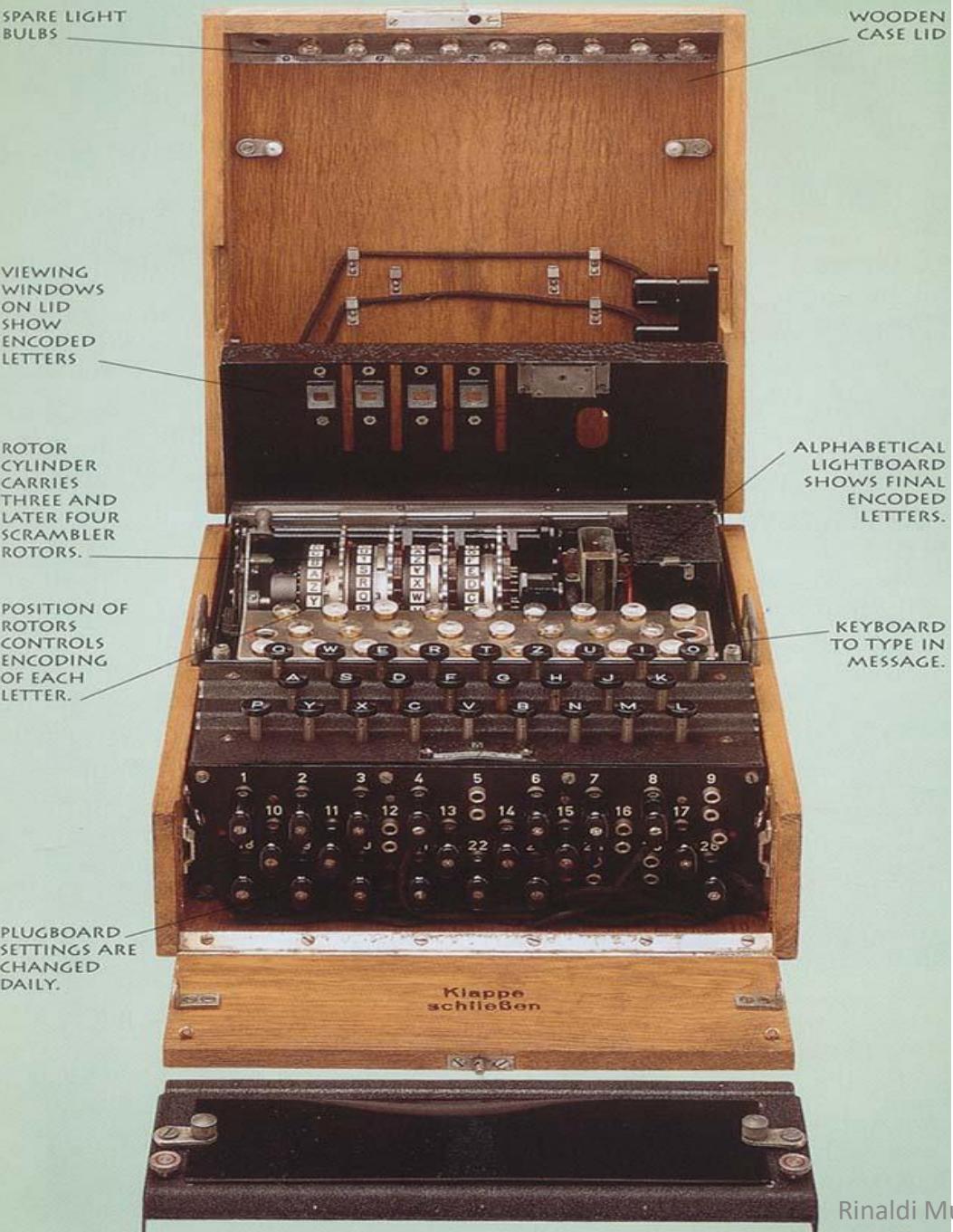
- Matriks balikan dari P adalah $\mathbf{P}^{-1} = \begin{pmatrix} 19 & 4 \\ 7 & 17 \end{pmatrix}^{-1} \text{ mod } 26 = \begin{pmatrix} 25 & 14 \\ 5 & 5 \end{pmatrix}$
- Sehingga

$$\mathbf{K} = \mathbf{C}\mathbf{P}^{-1} \text{ mod } 26 = \begin{pmatrix} 0 & 12 \\ 23 & 6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 25 & 14 \\ 5 & 5 \end{pmatrix} \text{ mod } 26 = \begin{pmatrix} 8 & 8 \\ 7 & 14 \end{pmatrix}$$

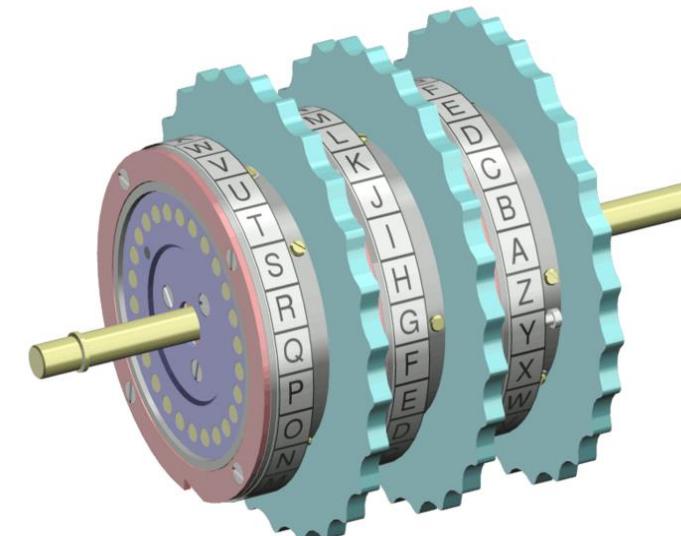
5. Enigma Cipher

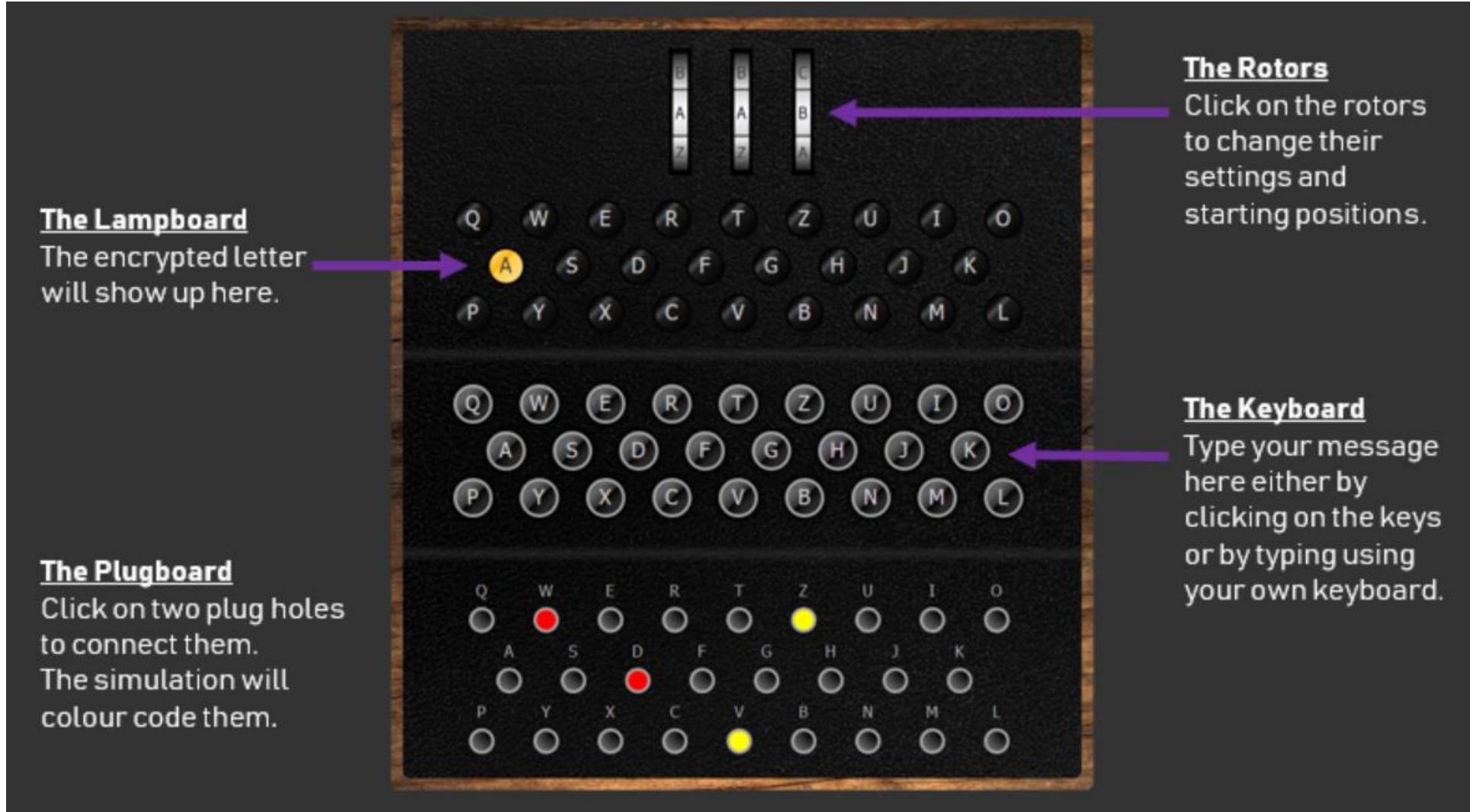
- Enigma adalah mesin enkripsi elektromekanik untuk melakukan enkripsi dan dekripsi.
- Ditemukan dan dipatenkan oleh insinyur Jerman, Arthur Scherbius, untuk tujuan komersil, diplomatik, dan militer
- Menjadi terkenal karena digunakan oleh tentara Nazi Jerman selama Perang Dunia II untuk mengenkripsi/dekripsi pesan-pesan militer.
- Enigma berasal dari bahasa latin, *enigmae*, yang artinya teka-teki.





Enigma Rotors





Sumber gambar: <https://www.101computing.net/enigma/enigma-instructions.html>

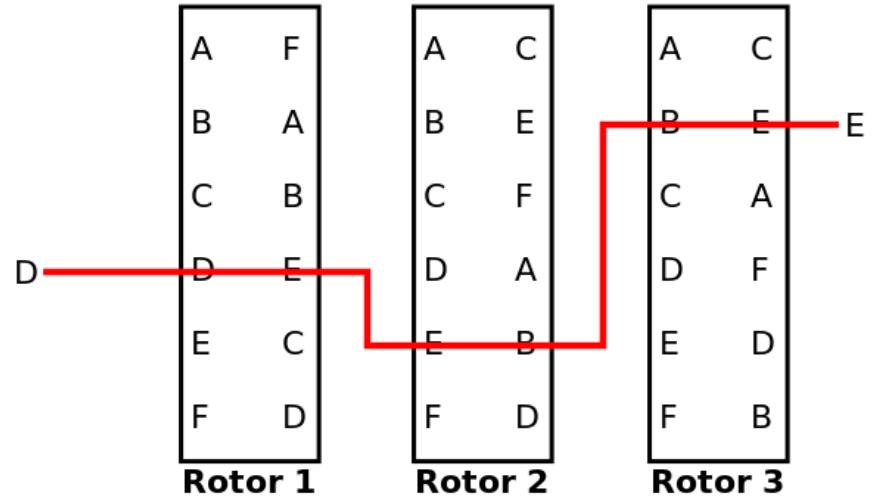
Operator mengetik huruf plainteks pada keyboard, lalu menyalin ulang huruf cipherteks yang menyala pada *lampboard*. Cipherteks dikirim ke penerima pesan

- Enigma menggunakan sistem *rotor* (roda berputar) untuk membentuk huruf cipherteks yang berubah-ubah.
- Setiap rotor melakukan substitusi abjad-tunggal (*monoalphabetic cipher*).
- Hasil substitusi oleh suatu rotor menjadi huruf input untuk operasi substitusi rotor selanjutnya.
- Hasil substitusi oleh rotor terakhir menjadi huruf cipherteks.
- Setiap kali sebuah huruf dienkripsi oleh sebuah rotor, *rotor* berputar satu huruf untuk membentuk huruf cipherteks baru bagi huruf plainteks berikutnya.



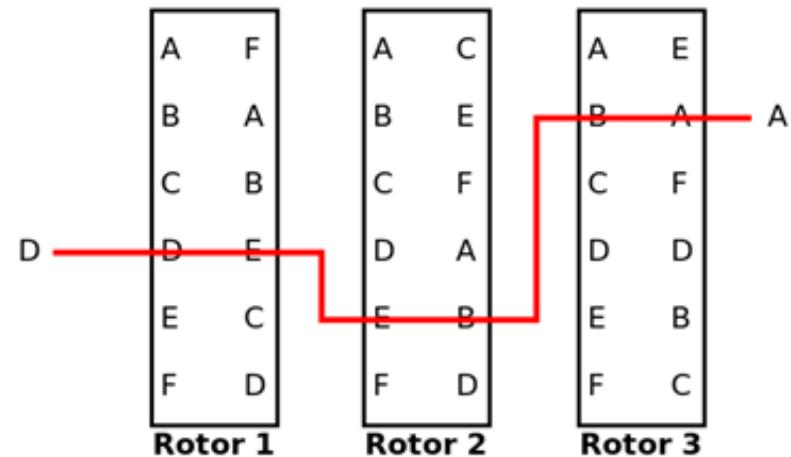
- Setelah berputar 26 huruf rotor kembali pada posisi semula. Jadi, diperoleh cipher abjad-majemuk dengan periode 26.

- Sebagai contoh, tinjau 3 rotor yang disederhanakan menjadi hanya 6 huruf alfabet:



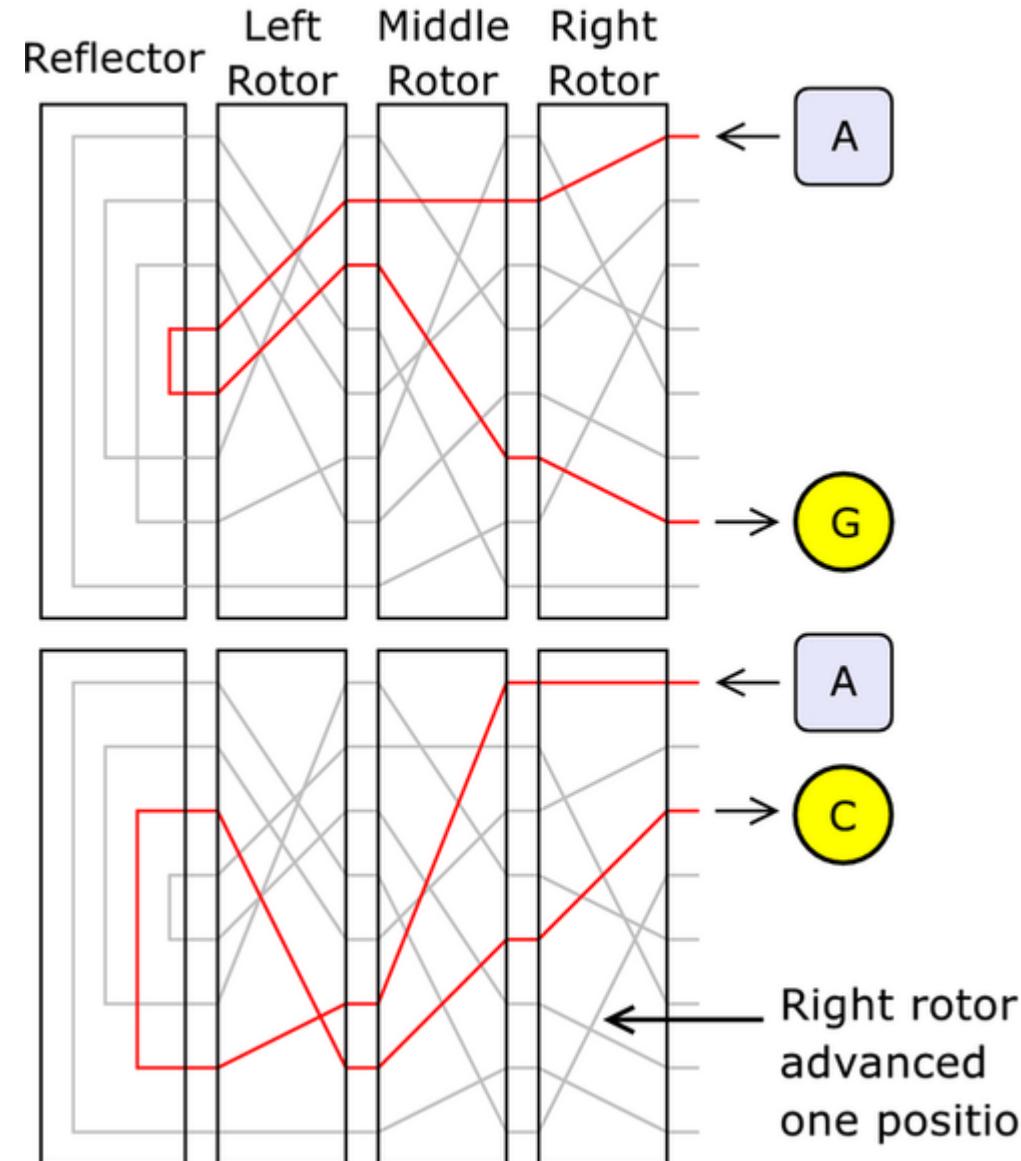
- Misalkan huruf plainteks D ditekan pada keyboard
- Huruf D dienkripsi oleh roto pertama menjadi E
- Huruf E menjadi input untuk rotor kedua, dienkripsi menjadi B
- Huruf B menjadi input untuk rotor ketiga, dienkripsi menjadi E
- Jadi, huruf D dienkripsi menjadi E

- Setelah D dienkripsi menjadi E, rotor ketiga bergeser satu huruf.
- Jika D dienkripsi kembali, maka hasilnya adalah A

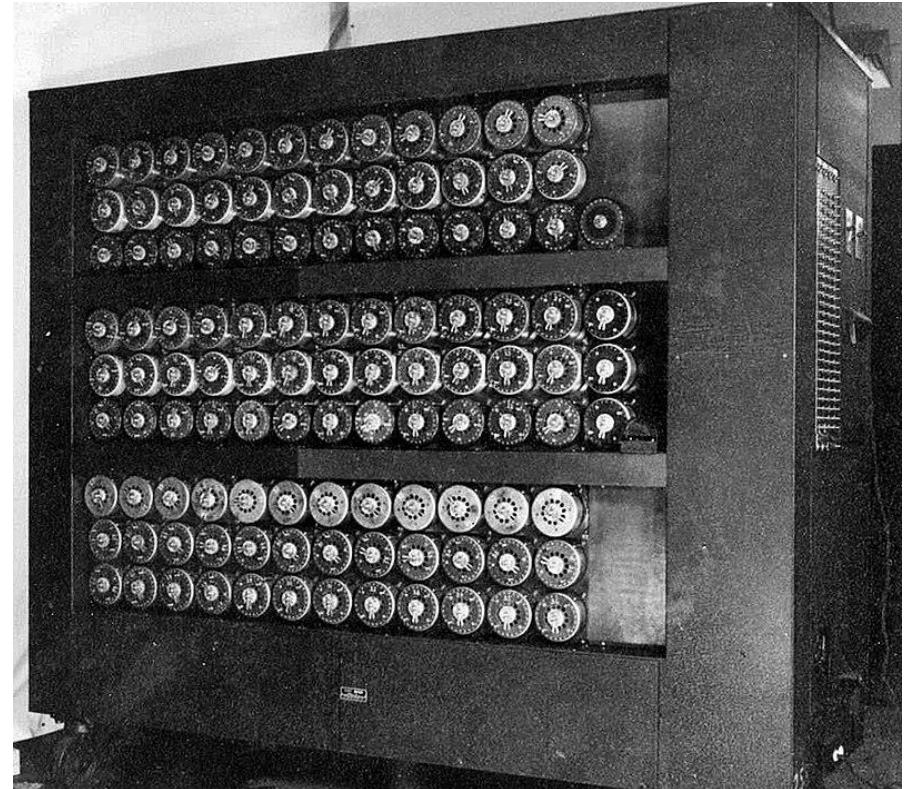


- Model mesin enigma ada yang menggunakan 3 rotor atau 4 rotor, setiap rotor melakukan operasi substitusi cipher abjad-tunggal.
- Untuk mesin enigma 4-rotor, berarti terdapat $26 \times 26 \times 26 \times 26 = 456.976$ kemungkinan huruf cipherteks sebagai pengganti huruf plainteks sebelum terjadi perulangan urutan cipherteks.
- Setiap kali sebuah huruf selesai disubstitusi, *rotor* pertama bergeser satu huruf.
- Setiap kali *rotor* pertama selesai bergeser 26 kali, *rotor* kedua bergeser satu huruf. Setelah *rotor* kedua bergeser 26 kali, *rotor* ketiga bergeser satu huruf. Setelah *rotor* ketiga bergeser 26 kali, *rotor* keempat bergeser satu huruf.

- Posisi awal keempat *rotor* dapat di-set; dan posisi awal ini menyatakan kunci dari Enigma.
- Kriptanalisis mesin Enigma pertama kali ditemukan pada tahun 1932 oleh kriptografer Polandia, yaitu Marian Rejewski, Jerzy Różycki dan Henryk Zygalski.
- Pemerintahan Nazi Jerman kemudian mendesain ulang mesin Enigma pada tahun 1939 dengan menambahkan *plugboard* dan *reflector*, sehingga proses enkripsi menjadi lebih kompleks. Metode kriptanalisis Enigma sebelumnya tidak dapat digunakan lagi.



- Jerman sangat percaya diri bahwa Enigma tidak akan dapat dipecaahkan.
- Namun, dengan bantuan Polandia, Perancis dan Inggris kemudian membuat mesin pemecah Enigma baru ini, yang diberi nama *bombe*.
- *Bombe* dirancang oleh Alan Turing.

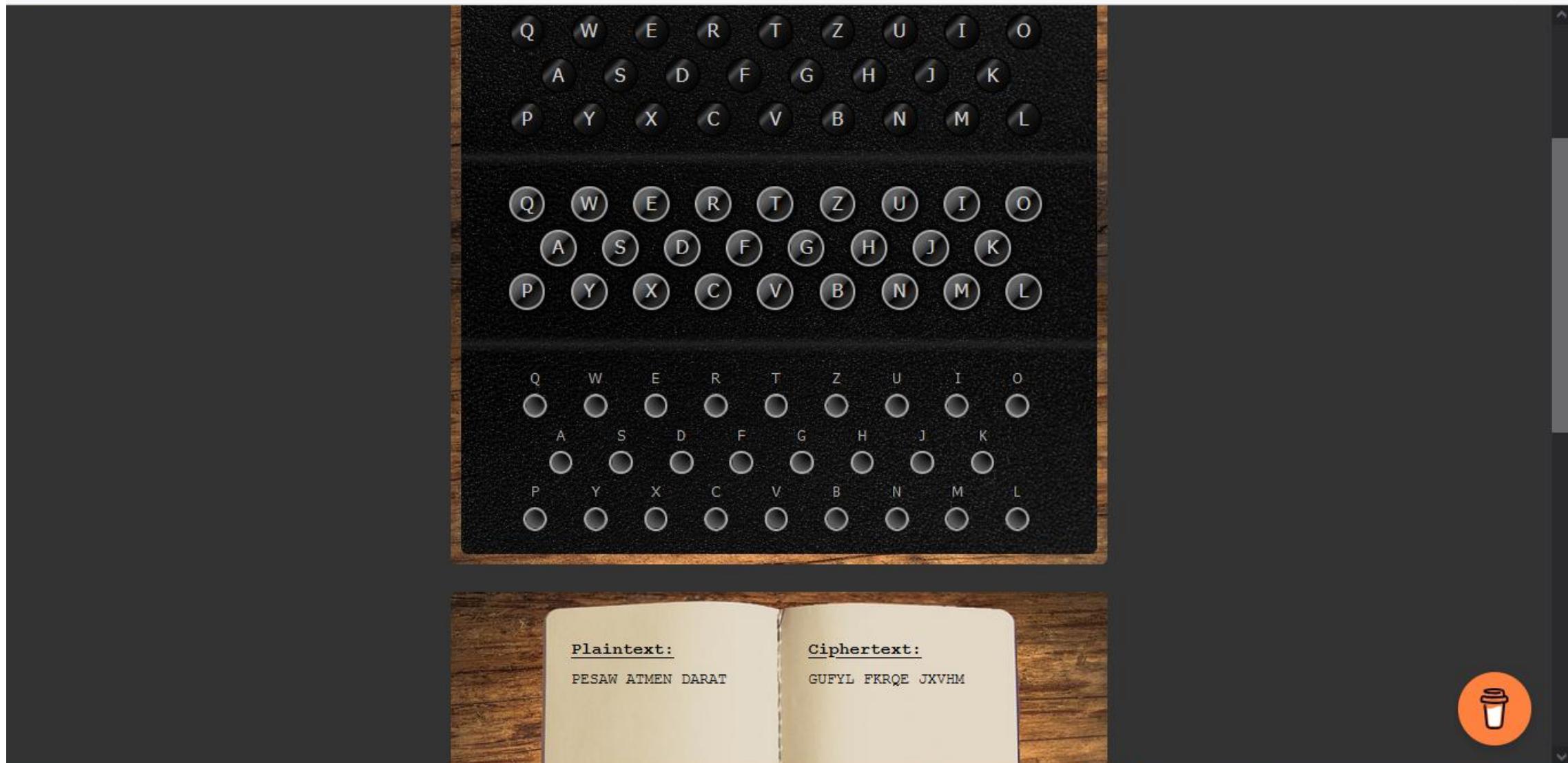


- *Bombe* berhasil memecahkan Enigma Cipher buatan Jerman.
- Keberhasilan memecahkan Enigma Cipher dianggap sebagai faktor yang memperpendek perang dunia kedua menjadi hanya dua tahun.

Coba simulator online Enigma di: <https://www.101computing.net/enigma/enigma-instructions.html>

Enigma M3





Type here to search



Encryption Steps:

Keyboard Input: P
Rotors Position: ABE
Plugboard Encryption: P
Wheel 3 Encryption: W
Wheel 2 Encryption: U
Wheel 1 Encryption: A
Reflector Encryption: Y
Wheel 1 Encryption: O
Wheel 2 Encryption: T
Wheel 3 Encryption: G
Plugboard Encryption: G
Output (Lampboard): G

Keyboard Input: E
Rotors Position: ABM
Plugboard Encryption: E
Wheel 3 Encryption: W
Wheel 2 Encryption: U
Wheel 1 Encryption: A
Reflector Encryption: Y
Wheel 1 Encryption: O
Wheel 2 Encryption: T
Wheel 3 Encryption: Q
Plugboard Encryption: Q
Output (Lampboard): Q

Keyboard Input: S
Rotors Position: ABG
Plugboard Encryption: S
Wheel 3 Encryption: K
Wheel 2 Encryption: G
Wheel 1 Encryption: D
Reflector Encryption: H
Wheel 1 Encryption: P
Wheel 2 Encryption: P
Wheel 3 Encryption: F
Plugboard Encryption: F
Output (Lampboard): F
