

CODICI SEGRETI

Agostino Dovier

Dip di Matematica e Informatica, Univ. di Udine

Ringrazio l'amico e maestro Andrea Sgarro per il materiale tratto dal suo meraviglioso quanto introvabile testo

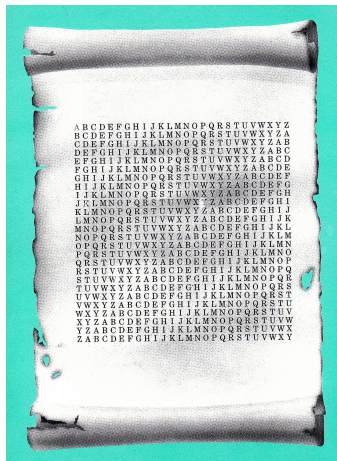
CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

BLAISE DE VIGENÈRE (1523–1596)

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

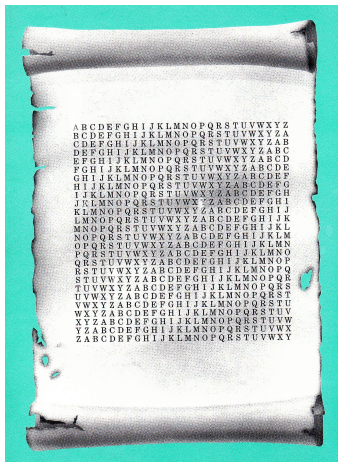
CIFRARI
POLIALFABETICI



CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

CIFRAZIONE

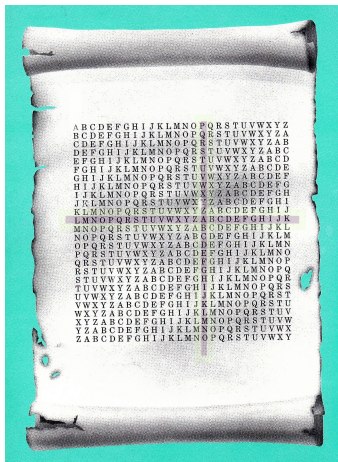
P	A	R	I	S	V	A	U	T	B	I	E	N	U	N	E	M	E	S	S	E
L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L



CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

CIFRAZIONE

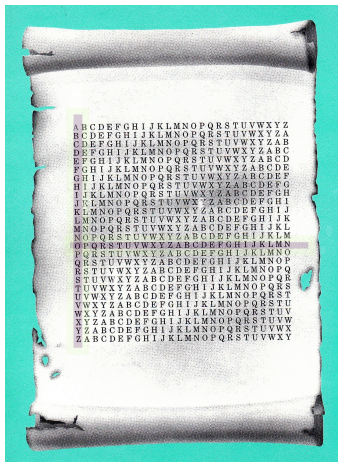
P	A	R	I	S	V	A	U	T	B	I	E	N	U	N	E	M	E	S	S	E
L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L



CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

CIFRAZIONE

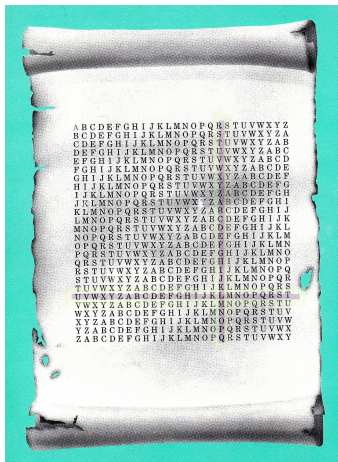
P	A	R	I	S	V	A	U	T	B	I	E	N	U	N	E	M	E	S	S	E
L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L



CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

CIFRAZIONE

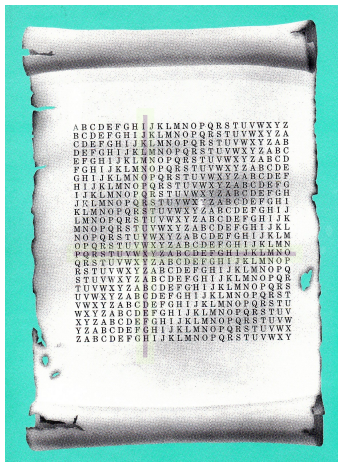
P	A	R	I	S	V	A	U	T	B	I	E	N	U	N	E	M	E	S	S	E
L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L



CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

CIFRAZIONE

P	A	R	I	S	V	A	U	T	B	I	E	N	U	N	E	M	E	S	S	E
L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L	O	U	P	L



CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

CIFRAZIONE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

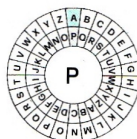
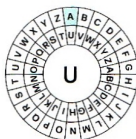
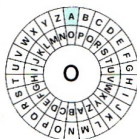
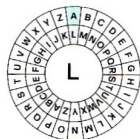
CIFRARI
POLIALFABETICI

P
S
T
N
M
E

A
V
B
U
E

R
A
I
N
S

I
U
E
S



A
D
E
Y
X
P

O
J
P
I
S

L
U
C
H
M

X
J
T
H

- ▶ E' come se ci fossero più cifrari monoalfabetici del tipo di Cesare, tanti quanti la lunghezza della chiave.
- ▶ Se la chiave è lunga n , in fondo è come avere una funzione biiettiva

$$f : \{A, \dots, Z\}^n \longrightarrow \{A, \dots, Z\}^n$$

- ▶ Anche se su ogni lettera della chiave ci sono solo 21 scelte, in tutto ce ne sono ben 21^n .
- ▶ Inoltre la statistica sembra ingannata.
- ▶ E la spia non conosce nemmeno n .

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

FRIEDRICH KASISKI (1805–1881): DECRITTATURA (BABBAGE?)

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

PETER LEGRAND IS A GOOD FRIEND OF PAUL LEGRAND

EDGAR EDGARED GA R EDGA REDGAR ED GARE DGAREDG

THZEI PHMRRRG OS R KRUD WVLKNU SI VALP OKGIEQJ

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

FRIEDRICH KASISKI (1805–1881): DECRITTATURA (BABBAGE?)

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

PETER LEGRAND IS A GOOD FRIEND OF NAPOLEON LEGRAND
EDGAR EDGARED GA R EDGA REDGAR ED GAREDGAR EDGARED
THZEI PHMRRRG OS R KRUD WVLKNU SI TAGSOKOE PHMRRRG

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

FRIEDRICH KASISKI (1805–1881): DECRITTATURA (BABBAGE?)

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

PETER LEGRAND IS A GOOD FRIEND OF NAPOLEON LEGRAND
EDGAR EDGARED GA R EDGA REDGAR ED GAREDGAR EDGARED
THZEI PHMRRRG OS R KRUD WVLKNU SI TAGSOKOE PHMRRRG

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsgtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsgtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsgtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuactsgtsqtugrflbpd
tsgnuactsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuactsgtsqtugrflbpd

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsqtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuhknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsгнуuctsgtsqtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuhknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsгнуuctsgtsqtugrfnlbpdp

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

METODO PIÙ GENERALE

CODICI SEGRETI

A. DOVIER

CIFRARI
POLIALFABETICI

tsgnuctsgtsgnuhknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsgtugrfnlbpdp
tsgnuctsgtsgnuhknjgnutasqnpctsgnuqtvvtjgtsgnuctsgtsgtugrfnlbpdp

Per $i = 1, 2, \dots$, allineiamo il testo cifrato con sè stesso (spostato di i passi). Contiamo il numero di simboli coincidenti. Prendiamo i che massimizza tale numero e congetturiamo che i sia un multiplo della lunghezza della chiave.

CIFRARI A SOSTITUZIONE POLIALFABETICA

DECRIPTAZIONE

P S T N M E A V B U E R A I N S I U E M S



A D E Y X Q J P I S L U C H M X J T H

Partiziono il testo usando la lunghezza della chiave e applico la statistica ad ogni partizione.

Capiamo ora (1) perchè funziona e (2) vediamo un programmino che automatizza il task.

P S T N M E
A V B U E
R A I N S
I U E M S



A D E Y X
Q J P I S
L U C H M
X J T H

Partiziono il testo usando la lunghezza della chiave e applico la statistica ad ogni partizione.

Capiamo ora (1) perchè funziona e (2) vediamo un programmino che automatizza il task.

- ▶ Sia $P = (p_0, \dots, p_{25})$ la probabilità di ogni lettera (per semplicità supponiamo le lettere siano $0, \dots, 25$) nella lingua in cui è scritto il messaggio.
- ▶ Prendo il testo in chiaro. Fissiamo una posizione. Avremo che $P(X = x) = p_x$.
- ▶ Supponiamo di usare uno shift di 1 ($a \mapsto b$), allora nella stessa posizione,

$$\underbrace{P(Y = b)}_{\text{msg in codice}} = \underbrace{P(X = a)}_{\text{msg in chiaro}}$$

- ▶ E' come se ci fosse ora un vettore di probabilità $P^1 = (p_{25}, p_0, p_1, \dots, p_{24})$.
- ▶ In generale, se vi è stato shift di $j > 0$, ci sarà un vettore: $P^j = (p_{26-j}, \dots, p_{25}, p_0, p_1, \dots, p_{25-j})$ (e $P^0 = P$).

- ▶ Ora consideriamo il crittogramma allineato con sè stesso. Prendiamo una cella. Nella prima riga sarà X che avrà subito una sostituzione δ , nella seconda sarà Y una sostituzione γ (entrambe ignote)

- ▶ Avremo che

$$\begin{array}{l} P(X = 0) = P_0^\delta \quad P(X = 1) = P_1^\delta \quad \dots \quad P(X = 25) = P_{25}^\delta \\ P(Y = 0) = P_0^\gamma \quad P(Y = 1) = P_1^\gamma \quad \dots \quad P(Y = 25) = P_{25}^\gamma \end{array}$$

- ▶ Pertanto

$$P(X = Y) = P_0^\delta P_0^\gamma + P_1^\delta P_1^\gamma + \dots + P_{25}^\delta P_{25}^\gamma = \vec{P}^\delta \cdot \vec{P}^\gamma$$

- ▶ Proprietà (esercizio). Se \vec{V} è un vettore di numeri non negativi, e \vec{V}' è una sua permutazione, allora $\vec{V}\vec{V} \geq \vec{V}\vec{V}'$.
- ▶ $P(X = Y) = \vec{P}^\delta \cdot \vec{P}^\gamma$ **dipende solo da $|\delta - \gamma|$ ed è max se $\delta = \gamma$**
- ▶ La probabilità di avere accoppiamenti è massima se lo shift della seconda stringa è tale da allineare le chiavi.

a clemens	a Deus
b clementissimus	b Creator
c pius	c Conditor
d piissimus	d Opifex
e magnus	e Dominus
f excelsus	f Dominator
g maximus	g Consolator
h optimus	h Arbitrator

- ▶ Usa steganografia con significati magici/religiosi (vedi cifrario Ave Maria—**Steganographia**)
- ▶ Usa il quadro di Vigenère (anzi, l'ha inventato lui in **Polygraphiae libri sex**).
- ▶ Lo usa ciclando le righe (senza chiave, o meglio con chiave fissa ABCDE ...).

Gronsfeld: Vigenère “ridotto”.

0	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
1	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
2	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
3	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
4	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
5	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
6	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
7	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
8	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
9	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

Étienne Bazeries (1892) lo decrittò facendo arrestare un gruppo di anarchici francesi.

Gronsfeld: Vigenère “ridotto”.

0	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
1	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
2	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
3	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
4	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
5	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
6	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
7	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
8	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
9	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

Étienne Bazeries (1892) lo decrittò facendo arrestare un gruppo di anarchici francesi.

AB	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
ED	A B C D E F G H I J K L M Z N O P Q R S T U V W X Y
EF	A B C D E F G H I J K L M Y Z N O P Q R S T U V W X
GH	A B C D E F G H I J K L M X Y Z N O P Q R S T U V W
IJ	A B C D E F G H I J K L M W X Y Z N O P Q R S T U V
KL	A B C D E F G H I J K L M V W X Y Z N O P Q R S T U
MN	A B C D E F G H I J K L M U V W X Y Z N O P Q R S T
OP	A B C D E F G H I J K L M T U V W X Y Z N O P Q R S
QR	A B C D E F G H I J K L M S T U V W X Y Z N O P Q R
ST	A B C D E F G H I J K L M R S T U V W X Y Z N O P Q
UV	A B C D E F G H I J K L M Q R S T U V W X Y Z N O P
WX	A B C D E F G H I J K L M P Q R S T U V W X Y Z N O
YZ	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 N

- ▶ Si creano 13 permutazioni cicliche delle seconde 13 lettere come a lato.
- ▶ Le lettere A e B sono codificate usando un cifrario a sostituzione che parte dalla N
- ▶ Le lettere E e D sono codificate usando un cifrario a sostituzione che parte dalla 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

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

- ▶ In Vigenère: crittogramma = chiave + messaggio
- ▶ In Beaufort n. 1: crittogramma = chiave - messaggio,
- ▶ In Beaufort n. 2: crittogramma = messaggio + chiave.
- ▶ Si va verso l'algebrizzazione della crittografia.