

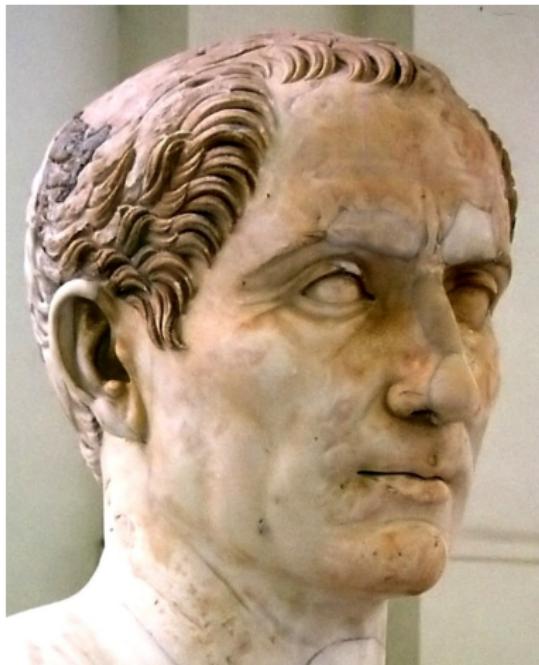
Kratek izlet v zgodovino kriptografije

Štefko Miklavič

Univerza na Primorskem
UP FAMNIT in UP IAM

27. september 2013

Gaj Julij Cezar



Gaj Svetonij poroča, da se je Julij Cezar dopisoval s Cicerom tako, da je vsako črko v besedilu nadomestil s črko, ki je v abecedi tri mesta za njo.

Gaj Svetonij poroča, da se je Julij Cezar dopisoval s Cicerom tako, da je vsako črko v besedilu nadomestil s črko, ki je v abecedi tri mesta za njo.

A	B	C	Č	...	V	Z	Ž
↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
Č	D	E	F	...	A	B	C

Primer

M	A	R	Č	E	V	E	I	D	E
P	Č	T	F	H	A	H	L	G	H

Cezarjeva šifra

Vsako črko besedila zamenjamo s črko, ki je v abecedi n mest za zamenjano črko ($1 \leq n \leq 25$).

Varnost Cezarjeve šifra

Pri študiju varnost šifer upoštevamo Kerckhoffov princip:

Nasprotnik pozna algoritme, ki jih uporabljam, ne pa tudi ključev, ki nam zagotavlja varnost.

Pri študiju varnost šifer upoštevamo Kerckhoffov princip:

Nasprotnik pozna algoritme, ki jih uporabljamo, ne pa tudi ključev, ki nam zagotavlja varnost.

Pri Cezarjevi šifri je samo 25 možnih ključev → šifra ni varna.



Substitucijska šifra

Vsako črko abecede zamenjamo z neko drugo črko, ne glede na to, koliko mest za njo je v abecedi.

Substitucijska šifra

Vsako črko abecede zamenjamo z neko drugo črko, ne glede na to, koliko mest za njo je v abecedi.

A	B	C	Č	...	V	Z	Ž
↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
M	F	R	Z	...	O	Z	H

Koliko je vseh možnosti, kako lahko to naredimo, oziroma, koliko je pri substitucijski šifri vseh možnih ključev?

Koliko je vseh možnosti, kako lahko to naredimo, oziroma, koliko je pri substitucijski šifri vseh možnih ključev?

Vseh možnih ključev je

$$25 \cdot 24 \cdot 23 \cdots 3 \cdot 2 \cdot 1 = 25! = 15511210043330985984000000.$$

Varnost substitucijske šifre

Če bi računalnik v eni sekundi lahko preveril milijardo (10^9) možnih ključev, bi rabil

$$\frac{15511210043330985984000000}{1000000000} = 15511210043330985,984$$

sekund,

Varnost substitucijske šifre

Če bi računalnik v eni sekundi lahko preveril milijardo (10^9) možnih ključev, bi rabil

$$\frac{15511210043330985984000000}{1000000000} = 15511210043330985,984$$

sekund, kar je približno 491857243 let.

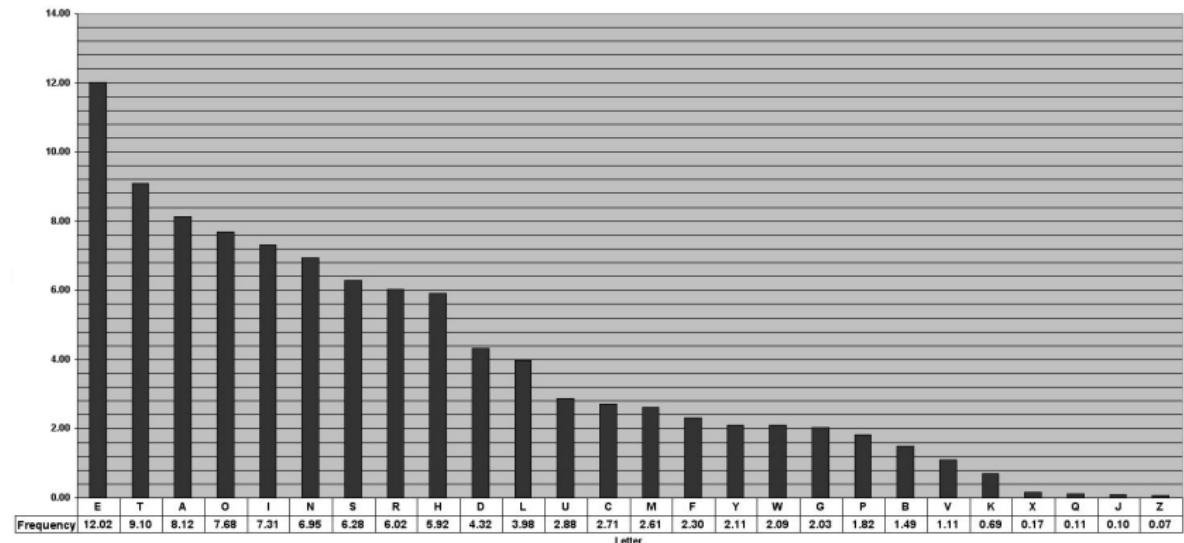


Varnost substitucijske šifre

Vendar

Varnost substitucijske šifre

Vendar



S pomočjo frekvenčne analize tajnopisa (če ga le imamo dovolj na voljo) lahko hitro razvozlamo substitucijsko šifro.



Vigenerjeva šifra



Blaise de Vigenere, 1523 - 1596

Primer

Tekst: ŽIVE NAJ VSI NARODI KI HREPENE DOČAKAT DAN

Ključ: FRANC

Primer

Tekst: ŽIVE NAJ VSI NARODI KI HREPENE DOČAKAT DAN

Ključ: FRANC

ŽIVENAJ VSI NARODI KIHREPENEDOČAKAT DAN
FRANC FRANC FRANC FRANC FRANC FRANC FRANC
7181153718115371811537181153718115371811537181153
↓↓↓↓↓↓ ↓
FCZ TRG OR

Varnost Vigenerjeve šifre

Vigenerjeva je dosti časa veljala za nezlomljivo



Varnost Vigenerjeve šifre

Vigenerjeva je dosti časa veljala za nezlomljivo



.... do leta 1863, ko je nemški oficir Friedrich Kasiski opisal, kako jo lahko zlomimo ...



Varnost Vigenerjeve šifre

...	N	A	R	O	D	I	...	H	O	D	I
...	F	R	A	N	C	F	...	A	N	C	F
...	7	18	1	15	3	7	...	1	15	3	7
...	↓	↓	↓	↓	↓	↓	...	↓	↓	↓	↓
...	U	S	S	E	G	P	...	I	E	G	P

Razdalja med "narODI" in "hODI" je 35 mest. Če pravilno domnevamo, da sta bila oba "ODI" zašifrirana z istim ključem, potem je dolžina ključa 1, 5, 7 ali 35.

Razdalja med "narODI" in "hODI" je 35 mest. Če pravilno domnevamo, da sta bila oba "ODI" zašifrirana z istim ključem, potem je dolžina ključa 1, 5, 7 ali 35.

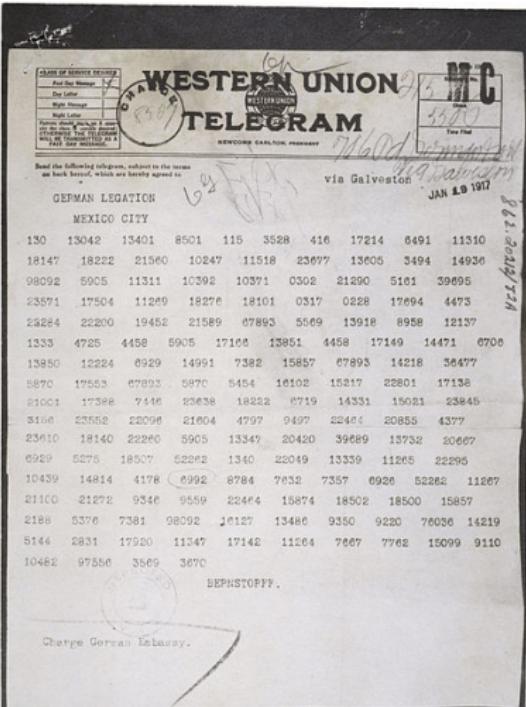
Brž ko pa poznamo dolžino ključa, lahko razvozlammo tajnopus s pomočjo frekvenčne analize.

Zimmermannov telegram

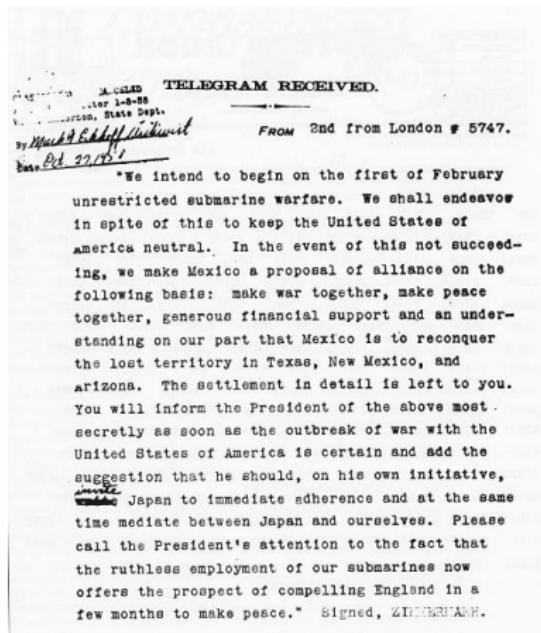


Arthur Zimmermann, 1864 - 1940

Zimmermannov telegram



Zimmermannov telegram





Vladimir Miselj, 1889 - 1944

Lahi pobirajo radio aparate in odstraniti je treba vse antene. Poskušali bodo vseeno oddajati v Švico na valu 45,6m vsak torek dopoldne ob 7h po Greenwichu. Obvestite nas pod gesлом "Majda" preko slovenske londonske oddaje, če ste prejeli. Na klic bo NOM deset minut, ne da bi čakali odgovor, nato oddaja. **Ključ po angleškem načinu; z uporabo Aškerca; prvi dve številki stran, drugi dve vrstica.**

Primer

p	r	e	d	s	a	m	o	s	t	a	n	o	m
10	11	4	3	12	1	5	8	13	14	2	7	9	6
p	o	š	l	j	i	n	a	m	n	o	v	i	h
v	e	s	t	i	s	t	o	p	s	m	o	š	e
v	e	d	n	o	v	b	o	d	e	č	i	ž	i
c	i	s	t	o	p	p	r	e	h	o	d	a	n
i	n	o	b	e	n	e	g	a	x	x	x	x	x

Primer

isvpn omčox ltntb šsdso ntbpe heinx voidx aoorg ižax pvvci oeein
jiooe mpdea nsehx

Primer

isvpn omčox ltntb šsdso ntbpe heinx voidx aoorg ižax pvvci oeein
jiooe mpdea nsehx

Šifra je primer **transpozicijske šifre**.

Kaj pa varnost transpozicijske šifre?

Kaj pa varnost transpozicijske šifre?



Najprej, dolžina ključa je (vsaj ponavadi) deljitelj števila vseh črk v sporočilu. Ko ugotovimo dolžino ključa, razdelimo tajnopus na ustrezeno dolge segmente, ter poskusimo tajnopus razvozlati z anagramiranjem.

V zgornjem primeru je število vseh črk $70 = 5 \cdot 14$. Torej je ključ bodisi dolžine 5 ali dolžine 14.

V zgornjem primeru je število vseh črk $70 = 5 \cdot 14$. Torej je ključ bodisi dolžine 5 ali dolžine 14. Če je ključ dolžine 14, potem pogledamo črke prve vrstice sporočila (vsaka peta črka tajnopisa):

i, o, l, š, n, h, v, a, i, p, o, j, m, n

V zgornjem primeru je število vseh črk $70 = 5 \cdot 14$. Torej je ključ bodisi dolžine 5 ali dolžine 14. Če je ključ dolžine 14, potem pogledamo črke prve vrstice sporočila (vsaka peta črka tajnopisa):

i, o, l, š, n, h, v, a, i, p, o, j, m, n

S pomočjo anagramiranja potem poskusimo iz tega sestaviti smiselne besede:

pošlji nam novih

Dobri vojak Švejk



Pokorno javljam ...