

دانشگاه صنعتی اصفهان دانشکده مهندسی برق و کامپیوتر

# عنوان: تکلیف دوم درس مبانی رمزنگاری

نام و نام خانوادگی: علیرضا ابره فروش شماره دانشجویی: ۹۸۱۶۶۰۳ نیم سال تحصیلی: بهار ۱۴۰۱/۱۴۰۲ مدرّس: دکتر سیدمحمد دخیل علیان دستیاران آموزشی: گلاره عودی قدیم

١

"One-time pad is a cryptographic encryption technique that uses a random key that is as long as the message itself. The key is used only once, and both the sender and receiver must have a copy of the same key to encrypt and decrypt

messages. Here are some pros and cons of one-time pad:

Pros:

1. Security: One-time pad encryption is considered to be unbreakable if used correctly, as it provides perfect secrecy. The encryption key used is completely random and cannot be guessed or predicted, making it virtually impossible for an attacker to break.

2. Simplicity: One-time pad encryption is simple to understand and implement, as it involves only the use of a random key and the XOR operation. It does not require complex algorithms or mathematical computations, making it a preferred choice for encrypting short messages.

3. Privacy: One-time pad encryption ensures complete privacy, as it does not reveal any information about the original message, even if an attacker intercepts the ciphertext.

Cons:

1. Key distribution: One-time pad encryption requires both the sender and the receiver to have a copy of the same key. This can be challenging in practice, especially if the keys need to be distributed securely over long distances.

2. Key management: The one-time pad key can be used only once and must be discarded after use, making key management a challenge. Generating a truly random key that is as long as the message itself can also be difficult.

3. Size limitations: One-time pad encryption requires a key that is as long as the message, which can make it impractical for encrypting large amounts of data.

4. Vulnerable to certain attacks: One-time pad encryption is vulnerable to certain attacks, such as key reuse or guessing attacks, which can compromise the security of the encryption."

٢

1.7

1. LFSRs which generate a maximum-length sequence. These LFSRs are based on primitive polynomials.

LFSRs which do not generate a maximum-length sequence but whose sequence length is independent of the initial value of the register. These LFSRs are based on irreducible polynomials that are not primitive. Note that all primitive polynomials are also irreducible.

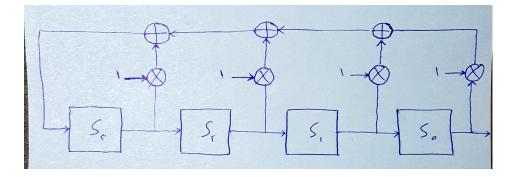
3. LFSRs which do not generate a maximum-length sequence and whose sequence length depends on the initial values of the register. These LFSRs are based on reducible polynomials.

9.1199.4

۲.۲

1.7.7

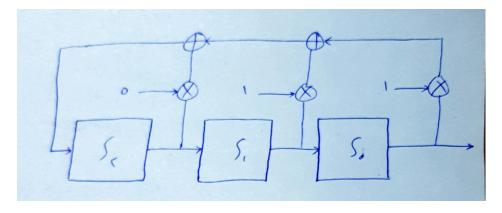
$$P(x) = x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$$
  
 $m = 4$   
 $p_3 = p_2 = p_1 = p_0 = 1$ 



شکل ۱

7.7.7

$$P(x) = x^3 + x + 1$$
  
 $m = 3$   
 $p_2 = 0, p_1 = p_0 = 1$ 



شکل ۲

# CrypTool Y

1.7

a 1.1.7

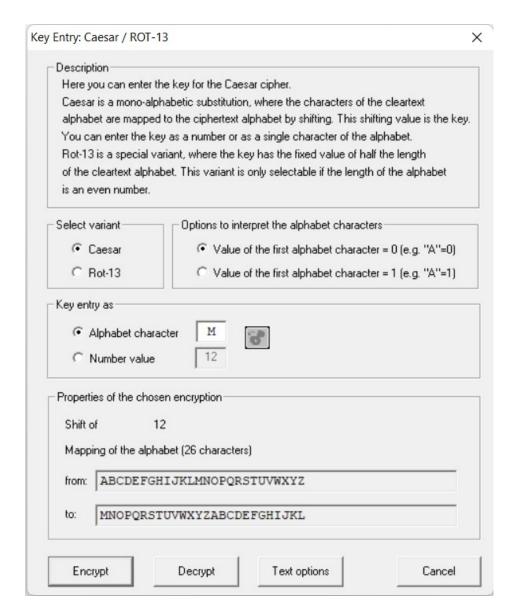
کلید Caesar cipher برابر M است که حرف ۱۲م الفبای انگلیسی است. پس در واقع هر حرفِ الفبا به صورت حلقوی ۱۲ واحد شیفت میخورد. پس در نهایت به صورت زیر رمز میشود.

Х	A	1	i	r	e	z	a	A	b	r	e	h	f	o	r	o	u	s	h
$E_{12}(x)$	M	X	u	d	q	1	m	M	n	d	q	t	r	a	d	a	g	e	t

در نرم افزار CrypTool به صورت زیر رمز می کنیم.

CrypTool 1.4.42 - [Caesar encryption of <startingexample-en.txt>, key <m, 0="" key="" offset:="">]</m,></startingexample-en.txt>	- ø x
😭 File Edit View Encrypt/Decrypt Digital Signatures/PKI Indiv. Procedures Analysis Options Window Help	_ # ×
Alireza Abrehforoush	
Allieza Abrelliolousii	
Press F1 to obtain help.	L1 C/21 P/21 NUM

شکل ۳



شکل ۴



شکل ۵

۲.۳

 $9816603 \equiv 17 \mod 26$ 

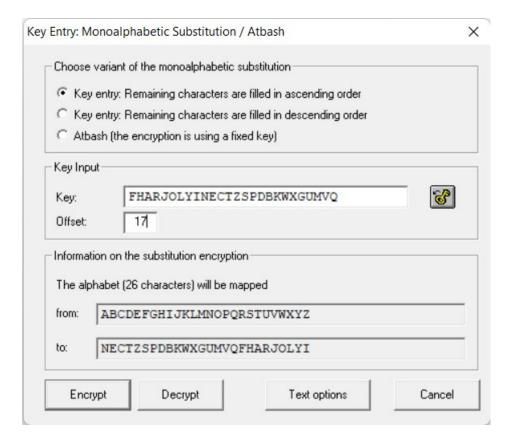
کلید Substitution cipher برابر Substitution cipher و offset آن برابر ۱۷ است. در واقع الفبای انگلیسی به ترتیب به map NECTZSPDBKWXGUMVQFHARJOLYI می شود.



در نرم افزار CrypTool به صورت زیر رمز می کنیم.



شکل ۶



شکل ۷

(CypTool 1.4.42 - [Substitution exception of <cyp-caesar-startingexample-en.txt ,="" <nectzspobkyngumvqfharuquy-]="" analysis.="" deccypt.="" digital="" edit.="" encypt="" fig.="" file.="" help<="" indiv.="" key="" options.="" procedures.="" signature:pro.="" th="" view="" window.=""><th>- o x</th></cyp-caesar-startingexample-en.txt>	- o x
The cold view Encryptocetype Organisal Signature Pro Minus Procedure Analysis Options Window Prep	= D A
Hrcczhh rhrnxxy cmgzh am admhz odm nfz amm erhy am ez xmmwbup smf ba.	
Press F1 to obtain help.	L:1 C:1 P:1 NUM

شکل ۸

٣.٣

#### a 1.7.7

در Vigenère cipher در الفبای انگلیسی از یک جدول با ابعاد  $26 \times 26$  استفاده می شود که در سطر iام آن حروف انگلیسی به ترتیب به صورت حلقوی با شروع از حرف iام الفبا نوشته شده است.

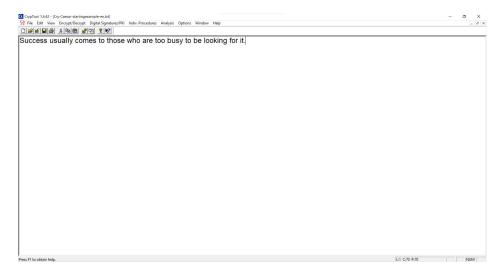
	A	В	C	D	E	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	o	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
A	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
В	В	С	D	E	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	Α
C	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В
D	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	C
E	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	0	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	C	D
F	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е
G	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F
Н	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G
I	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н
J	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I
K	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J
L	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K
M	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	C	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L
N	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M
o	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N
P	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	C	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О
Q	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P
R	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q
S	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	C	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R
T	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	C	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S
U	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T
V	V	W	X	Y	Z	A	В	C	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U
W	W	X	Y	Z	A	В	C	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V
X	X	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W
Y	Y	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X
Z	Z	A	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y

همچنین کلید مورد استفاده در این الگوریتم به صورت زیر (حرف اول نام + حرف اول نام خانوادگی) ساخته میشود.  $ALIREZA\ ABREHFOROUSH \Rightarrow key = AA$ 

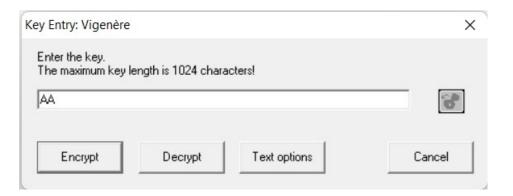
حال key را مکررا تکرار می کنیم تا طول آن برابر طول رشته ی که میخواهیم آن را رمز کنیم بشود (یا به عبارتی کاراکتر نظیر باقیمانده ی به پیمانه ی طول کلید (۶) را در کلید به دست آوریم). برای رمز کردن کاراکتر iام در رشته، کاراکتر اندیسِ باقیمانده ی باقیمانده ی طول کلید (۶) در کلید  $(key_i)$  به همراه خود کاراکتر iام i به دست می آوریم. i نظیر i برابر کاراکتر قرار گرفته در سطرِ i و ستون i است.

k	ey	Α	a	a	a	а	a	a	1	a :	a	a	a	a	a	а	T	a :	а	a	a	a	8	1 1	a	а	a	a	a	а	П	a	a	a	Τ	a a	1 1	1	a	a	a	П	а	а	a	a	П	a	а	a	а	П	a	а	a	a	а	a	а	8	a a	a a	П	а	а	
	x	S	u	с	c	e	s	s	١,	п	s	u	a	1	1	у	T	e (	0 1	m	e	s	1	t e	ь	t	h	0	s	e	П	w	h	0		a ı	r	: [	t	О	0	П	ь	u	s	у		t	0	ь	e	П	1	0	o	k	i	n	g	1	f o	r	П	i	t	7
E	(x)	S	u	С	c	e	s	s	Τ,		s	u	a	1	1	у	Т.	2 (	0 1	m	e	s	Τ,	t e	ь	t	h	0	s	e	П	w	h	0	Т	a ı	r	<u>.</u> T	t	0	0	П	ь	u	s	у	П	t	0	ь	e	П	1	0	o	k	i	n	g	1	f c	г	П	i	t	╗

# در نرم افزار CrypTool به صورت زیر رمز می کنیم.



شکل ۹



شکل ۱۰



شکل ۱۱

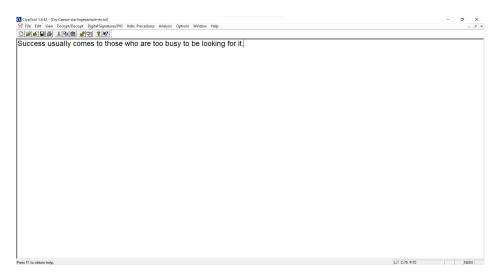
**b** 7.٣.٣

مشابه قسمت قبل (صرفا تغییر کلید) داریم:

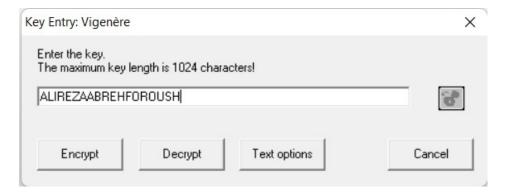
 $ALIREZA\ ABREHFOROUSH \Rightarrow key = ALIREZAABREHFOROUSH$ 



در نرم افزار CrypTool به صورت زیر رمز می کنیم.



شکل ۱۲



شکل ۱۳

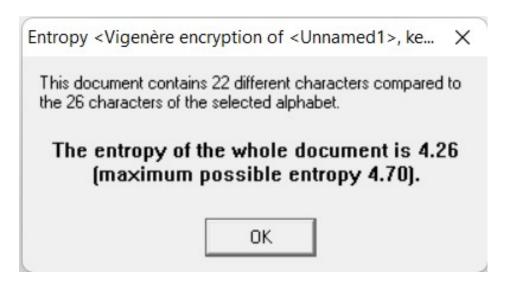


شکل ۱۴

c 7.7.7

Entropy <vigenèr< th=""><th>re encryption of <unnamed1>, ke</unnamed1></th><th>X</th></vigenèr<>	re encryption of <unnamed1>, ke</unnamed1>	X
	ontains 19 different characters compared of the selected alphabet.	to
	of the whole document is 3.8 um possible entropy 4.70).	6
(iiiaxiiii)		
(IIIuAIIII)	OK	

شکل ۱۵



شکل ۱۶

آنتروپی در حالت اول و دوم به ترتیب برابر ۸۶.۳ و ۲۶.۴ است.

Entropy, in the context of cryptography, is related to random number generation, and more precisely, it refers to the "amount of unpredictable randomness" in a physical system. We call an entropy source the physical system that produces random signals.

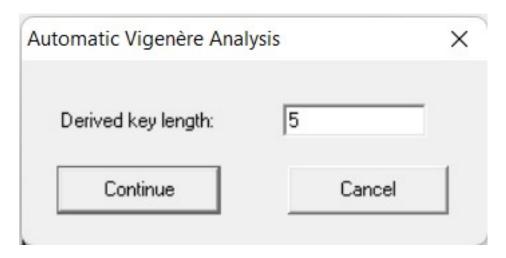
از آنجایی که در حالت دوم که طول کلید بیشتر است (کارکترهای متفاوتتری دارد) بینظمی (randomness) بیشتری وجود دارد، رمز امن تر است. در حالی که در حالت اول چون دو کاراکتر یکسان بودند صرفا از یک سطر (سطر اول که بدیهی هم هست) استفاده شده است و عبارت عملا رمز نشده است.

## 4.4

در نرم افزار CrypTool به صورت زیر رمزگشایی می کنیم. طول کلید (به طور پیشفرض) ۵ است و کلید در Vigenère cipher برابر SMILE به دست می آید.

CypTool 1.4.42 - [Automatic Vigenère Analysis of <startingexample-en.txt-, <smile="" key:="">]</startingexample-en.txt-,>	ø ×
👫 File Edit View Encrypt/Decrypt Digital Signatures/PKI Indiv. Procedures Analysis Options Window Help	_ 8 ×
udgaxgat tw nqzj jdqftfdq iyh wmaj xg gap qswqyk af qoisx nzv lqinlazo aigbtp etace gjkxesydialq ub lpka kzrlmqyw kqdpvsx lpqgzaevsfqzr wjixtdqa elsf ici vqatkfql es dpvq qidc la nzpdae Irv nzpec pwhr ltm xeltmxelukd mffw dqsxt xefmopetxm dxwba.	stq ₽
Press Et n. obtain halin	NUM

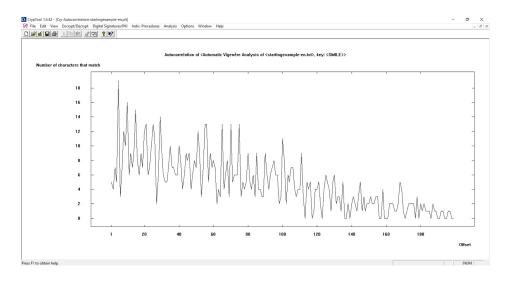
شکل ۱۷



شکل ۱۸



شکل ۱۹



شکل ۲۰

€ CypTool 1.442 - [Oktat]	y ×
The Edit View Encrypt/Decrypt Digital Signatures/PKI Indiv. Procedures Analysis Options Window Help	_ 8 ×
cryptool is very flexible and easy to use making it ideal for teaching people about cryptography it also contains several demonstration examples that are designed to be very easy to follow and break down the mathematics into small manageable steps.	. 2

شکل ۲۱

نمودار رسم شده autocorrelation را نشان می دهد. autocorrelation یک متن را با نسخههای مختلف شیفت یافته ی آن (به طول یکسان) مقایسه می کند. در هر حالت کاراکترهایی که باهم match می شوند (یکساناند) را تعیین می کنیم. در نمودار رسم شده تعداد کاراکترهای مقاست برای ساس تعداد واحد شیفت داده شده نمایش داده شده است. توجه شود که فقط حروف الفبای انتخاب شده (انگلیسی یا آلمانی برای مثال) تجزیه و تحلیل می شوند. همچنین تعداد جابه جاییها به طول متن بستگی دارد (شما می توانید متنی متشکل از n کاراکتر را حداکثر n واحد جابجا کنید، سپس آنها به نوعی زیر یکدیگر قرار می گیرند). به مثال زیر توجه کنید.

Orginal text	S	u	c	c	e	s	s	T	u	s	u	а	1	1	у		c	o	m	e	5	T	Τ	t	o		t	h	0	s	e		w	h	0		a	r	e		t	0	0		Ь	u	s		/	1	t .	о		ь	e		1	o	0	k	i	n	g	f	0	r		i	t	
Modified	S	u	c	с	e	s	s	u	s	u	a	1	1	у	с	0	m	e	s	t	(	) 1		h	o	s	e	w	h	0	в	r	e	t	0	0	Ь	u	s	у	t	0	b	e	1	0	0	1	k i		n :	g	f	0	r	i	t												┚	П
Shifted by 6	5						s	u	с	с	e	s	ŝ	u	s	u	a	1	1	у			, 1	m	e	s	t	0	t	h	0	s	e	w	h	0	a	r	e	t	0	0	b	u	s	у	t		) I	, (	e	1 .	0	0	k	i	n	g	f	0	r	i	t				П		П	П

در این مثال در شیفت ۶ واحد، تعداد کاراکترهای matchشده برابر ۸ است.

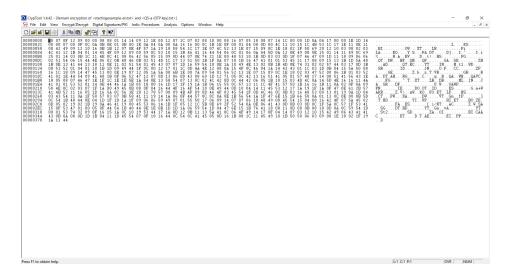
۵.۳

a 1.0.7

plaintext مذکور را با OTP Key مذکور به شکل زیر با تکنیک one-time pad رمز می کنیم.

CrypTool 1.4.42 - [startingerample-en.txt]	- 0	×
🔀 File Edit View Encrypt/Decrypt Digital Signatures/PKI Indiv. Procedures Analysis Options Window Help	-	8 X
Today, Internet service providers (ISPs) try to deliver more and more valueadded services integrated with their residential Internet access offe triple-play (voice, Internet, and video). This situation generates the need for more powerful and expensive home devices to cover these needs, receives different names, from customer premise equipment (CPE) to residential router and to home gateway (HSW), but all have a common gibetween low-cost and rich functionalities, with a potentially negative effect on the device security. As a result, vHGW was one of the first scen adopted within the NFV paradigm, to demonstrate its potential in terms of efficiency and security. In this chapter, we are going to describe the that Telefonica designed and implemented in a commercial trial, to evaluate its potentiality.	This device round: the trade-of arios that were	ਹ ਜ਼ ਜ਼ਿਲ੍ਹਾ ਹ ਹ
Pres F1 to obtain help. L1 C884 P884	NUM	

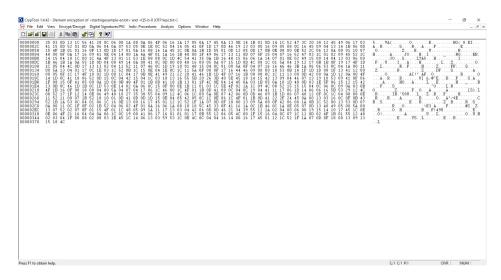
شکل ۲۲



شکل ۲۳

#### b 7.2.7

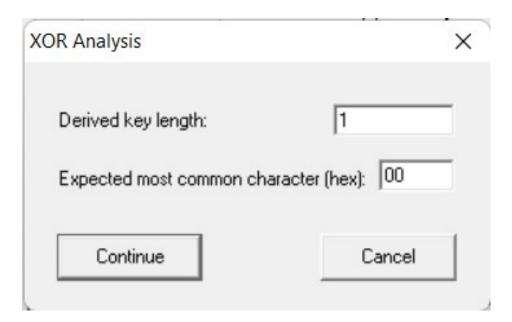
plaintext مذکور را به شکل زیر با تکنیک one-time pad رمز می کنیم. از آنجایی که طول کلید OTP بایستی بزرگتر مساوی طول رشته plaintext (شته ای که می خواهیم رمز کنیم باشد؛ به سه روش کلید OTP را انتخاب می کنیم. یک بار کلید را برابر "ALIREZAABREHFOROUSH"، یک بار تکرار منظم حروف ALIREZAABREHFOROUSH (یعنی با حفظ ترتیب کاراکترها را مطابق با بزرگ یا کوچک بودن یا کاراکتر نمادی بودنِ plain text انتخاب می کنیم) و بار دیگر صرفا تکرار مکرر "Alireza Abrehforoush". هر سه حالت کلیدهای مذکور به پاسخ تکلیف پیوست شده است. (در اینجا فقط حالت اول آورده شده است)



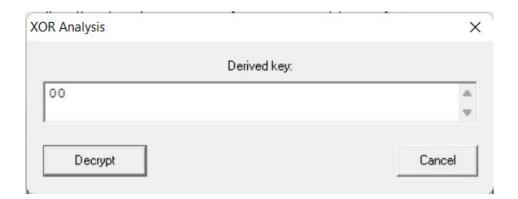
شکل ۲۴

#### 

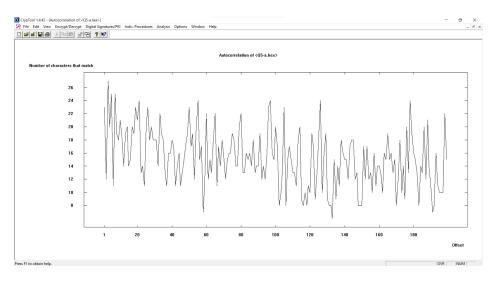
به شکل زیر تحلیل برای کشف کلید OTP به ترتیب برای قسمت a و b انجام می شود.



شکل ۲۵



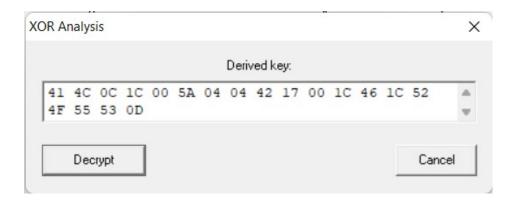
شکل ۲۶



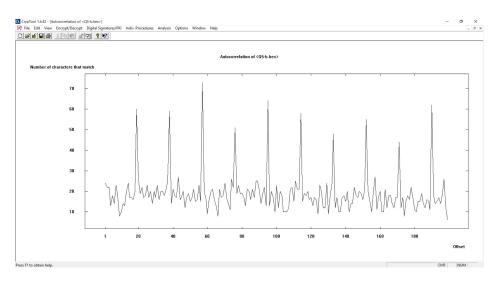
شکل ۲۷

XOR Analysis	×
Derived key length:	19
Expected most common ch	naracter (hex): 00
Continue	Cancel

شکل ۲۸



شکل ۲۹

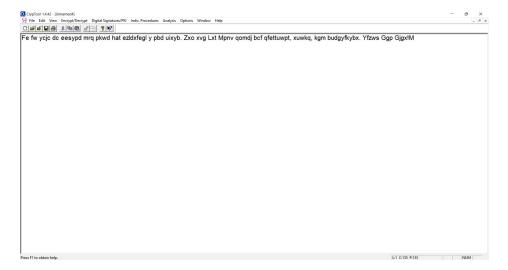


شکل ۳۰

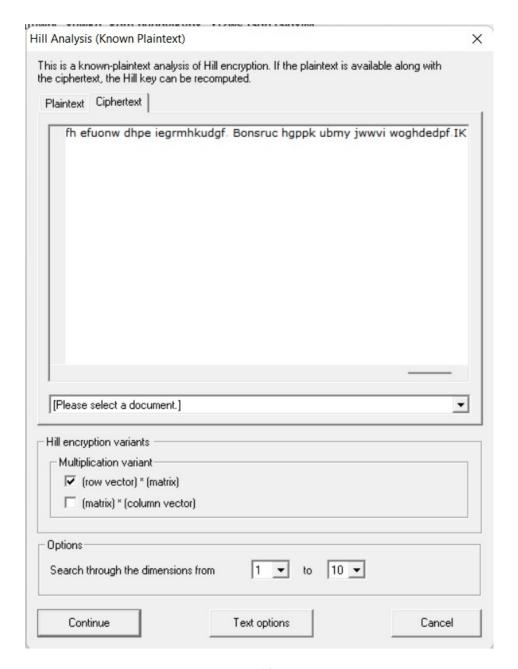
همانطور که مشاهده می کنیم در حالت دوم که کلید دارای عبارات و کاراکترهای تکراری است طول کلید به درستی حدس زده شده است. پس امنیت پایین تری دارد.

### ۶.٣

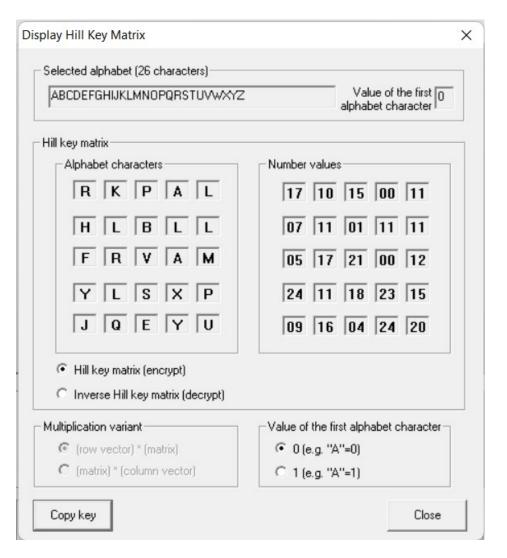
در نرم افزار CrypTool به صورت زیر رمزگشایی می کنیم.



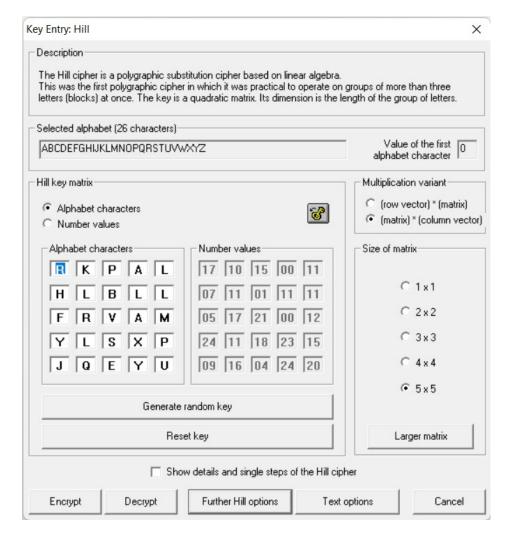
شکل ۳۱



شکل ۳۲



شکل ۳۳



شکل ۳۴

of the state of th	- o
e Edit View Encrypt/Decrypt Digital Signatures/PKI Indiv. Procedures Analysis Options Window Help	-
time to forget the past and celebrate a new start. May the New Year bring you happiness, peace, and prosperity. Happy New '	ar!A

شکل ۳۵

"It is time to forget the past and celebrate a new start. May the New Year bring you happiness, peace, پيام محرمانه and prosperity. Happy New Year!A"

منابع