

دانشگاه صنعتی اصفهان دانشکده مهندسی برق و کامپیوتر

# عنوان: تكليف اول درس مباني هوش محاسباتي

نام و نام خانوادگی: علیرضا ابره فروش شماره دانشجویی: ۹۸۱۶۶۰۳ نیم سال تحصیلی: بهار ۱۴۰۱/۱۴۰۲ مدرّس: دکتر مهران صفایانی دستیاران آموزشی: فاطمه پیری-علیرضا حبیبی-علیرضا صالحی ١

۱.۱ نتیجه (خروجی)

١

A linear regression model relies on a continuous dependent variable. This implies that the dependent variable takes up numeric values instead of being classified under categories or groups. In contrast, logistic regression models rely on binary dependent variables. The dependent (or response) variable can take up only two values -0 or 1. Also, linear regression output has a continuous value (it gives a range of values). For example,

- Length of the roof (25 inches, 19 inches, 5 ft)
- Height (5 ft 8 inches, 6 ft 2 inches, 5 ft 10 inches)
- Escape velocity (26000 mph, 21500 mph, 29500 mph)

On the other hand, the logistic regression model is revealed via probabilities. For example,

- 84.3% chance of losing a tennis match
- 23.1% chance of passing a bill in Congress
- 65.1% chance of imposing a curfew during a COVID-19 outbreak

Moreover, linear regression observes a normal or gaussian distribution, and logistic regression reveals a binomial distribution.

Understanding the relationship between variables is crucial when deciding the type of regression model to be used for different purposes.

Linear regression describes a linear relationship between variables by plotting a straight line on a graph. It enables professionals to check on these linear relationships and track their movement over a period. On the contrary, logistic regression is known to study and examine the probability of an event occurrence. Since it does not denote a linear structure of a variable relationship, tracking logistic regression using linear structures is not required.

۲

١.٢ سوال ٧.١

+	0	1	2	3
0	0	1	2	3
1	1	2	3	0
2	2	3	0	1
3	3	0	1	2

91188.2

۱.۱.۲ سوال ۱.۷.۱

×	0	1	2	3
0	0	0	0	0
1	0	1	2	3
2	0	2	0	2
3	0	3	2	1

۲.۱.۲ سوال ۲.۷.۱

+	0	1	2	3	4
0	0	1	2	3	4
1	1	2	3	4	0
2	2	3	4	0	1
3	3	4	0	1	2
4	4	0	1	2	3

×	0	1	2	3	4
0	0	0	0	0	0
1	0	1	2	3	4
2	0	2	4	1	3
3	0	3	1	4	2
4	0	4	3	2	1

۳.۱.۲ سوال ۳.۷.۱

+	0	1	2	3	4	5
0	0	1	2	3	4	5
1	1	2	3	4	5	0
2	2	3	4	5	0	1
3	3	4	5	0	1	2
4	4	5	0	1	2	3
5	5	0	1	2	3	4

×	0	1	2	3	4	5
0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	2	3	4	5
2	0	2	4	0	2	4
3	0	3	0	3	0	3
4	0	4	2	0	4	2
5	0	5	4	3	2	1

## ۴.۱.۲ سوال ۴.۱.۲

طبق جدول، ۲ در  $\mathbb{Z}_4$  و ۲، ۳ و ۴ در  $\mathbb{Z}_6$  فاقد وارون ضربی اند.

شرط لازم و کافی برای اینکه a به پیمانه m وارون ضربی داشته باشد این است که این دو عدد نسبت به هم اول باشند. از آنجایی که a عدد اول است، همه a اعداد صحیح مثبت کمتر از a نسبت به a اول ند. پس وارون ضربی برای تمامی اعضای غیر صفر در a موجود است.

## ۲.۲ سوال ۸.۱

×	5
0	0
1	5
2	10
3	4
4	9
5	3
6	8
7	2
8	7
9	1
10	6

×	5
0	0
1	5
2	10
3	3
4	8
5	1
6	6
7	11
8	4
9	9
10	2
11	7

×	5
0	0
1	5
2	10
3	2
4	7
5	12
6	4
7	9
8	1
9	6
10	11
11	3
12	8

وارون ضربی ۵ در  $\mathbb{Z}_{11}$ ،  $\mathbb{Z}_{12}$  و  $\mathbb{Z}_{13}$  به ترتیب ۹، ۵ و ۸ است.

٣.٢ سوال ٩.١

۱.۳.۲ سوال ۱.۹.۱

 $3^2 \equiv 9 \mod 13 \Rightarrow x = 9$ 

۲.۳.۲ سوال ۲.۳.۲

 $7^2 \equiv 10 \mod 13 \Rightarrow x = 10$ 

٣.٩.١ سوال ٣.٩.٢

 $3^{10} \equiv (3^3)^3 \times 3 \equiv (27)^3 \times 3 \equiv (1)^3 \times 3 \equiv 3 \mod 13 \Rightarrow x = 3$ 

۴.٣.۲ سوال ۴.۳.۲

 $7^{100} \equiv (7^2)^{50} \equiv (-3)^{50} \equiv (3)^{50} \equiv (3^{10})^5 \equiv 3^5 \equiv 3^3 \times 3^2 \equiv 9 \mod 13 \Rightarrow x = 9$ 

۵.۳.۲ سوال ۵.۳.۲

power	1	2	3	4	5
7	7	10	5	9	11

 $\Rightarrow x = 5$ 

۴.۲ سوال ۴۰۲

m=4 1.4.7

(4,1) = 1

(4,3) = 1

m = 5 7.4.7

(5,1)=1

(5,2) = 1

(5,3) = 1

(5,4) = 1

m = 9 r.f.r

(9,1) = 1

(9,2) = 1

(9,4) = 1

$$(9,5) = 1$$

$$(9,7) = 1$$

$$(9,8) = 1$$

m = 26 f.f.7

$$(26,1) = 1$$

$$(26,3) = 1$$

$$(26,5) = 1$$

$$(26,7) = 1$$

$$(26,9) = 1$$

$$(26, 11) = 1$$

$$(26, 15) = 1$$

$$(26, 17) = 1$$

$$(26, 19) = 1$$

$$(26, 21) = 1$$

$$(26, 23) = 1$$

$$(26, 25) = 1$$

$$\phi(4) = 4 \prod_{p|4} \left( 1 - \frac{1}{p} \right) = 2$$

$$\phi(5) = 5 \prod_{p|5} \left( 1 - \frac{1}{p} \right) = 4$$

$$\phi(9) = 9 \prod_{p|9} \left( 1 - \frac{1}{p} \right) = 6$$

$$\phi(26) = 26 \prod_{p|26} \left( 1 - \frac{1}{p} \right) = 12$$

$$(x_1,y_1)$$

$$(x_2, y_2)$$

$$y_1 = e_k(x_1) \equiv ax_1 + b \mod m$$
  
 $y_2 = e_k(x_2) \equiv ax_2 + b \mod m$ 

$$\Rightarrow y_1 - y_2 \equiv a(x_1 - x_2) \mod m$$

$$\Rightarrow (y_1 - y_2)(x_1 - x_2)^{-1} \equiv a \mod m$$

برای اینکه a وجود داشته باشد، باید  $(x_1 - x_2)$  وارون داشته باشد. از آنجایی که شرط لازم و کافی برای اینکه  $(x_1 - x_2)$  به پیمانه ی  $(x_1 - x_2)$  باید  $(x_1 - x_2)$  به پیمانه ی وارون ضربی داشته باشد این است که این دو عدد نسبت به هم اول باشند. پس Oscar با فرض دانستن  $(x_1 - x_2)$  به پیمانه ی  $(x_1 - x_2)$  و  $(x_1 - x_2)$  به باشد این است که این دو عدد نسبت به هم اول باشند. پس Oscar با فرض دانستن  $(x_1 - x_2)$  به پیمانه ی  $(x_1 - x_2)$  و  $(x_1 - x_2)$  به پیمانه ی  $(x_1 - x_2)$  باید  $(x_1 - x_2)$  به بیمانه ی  $(x_1 - x_2)$  به بیمانه

$$\left(\left(x_{1}-x_{2}\right),m\right)=1$$

## CrypTool 7

١.٣

a 1.1.7

کلید Caesar cipher برابر M است که حرف ۱۳ام الفبای انگلیسی است. پس در واقع هر حرفِ الفبا به صورت حلقوی ۱۲ واحد شیفت میخورد. پس در نهایت به صورت زیر رمز میشود.

X	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.



شکل ۱

Description————	
	ne key for the Caesar cipher.
	nabetic substitution, where the characters of the cleartext
	to the ciphertext alphabet by shifting. This shifting value is the ke
_	y as a number or as a single character of the alphabet.
	riant, where the key has the fixed value of half the length bet. This variant is only selectable if the length of the alphabet
is an even number.	sec. This validit is only selectable if the length of the aphabet
Select variant	Options to interpret the alphabet characters
<ul><li>Caesar</li></ul>	√ Value of the first alphabet character = 0 (e.g. "A"=0)
C Rot-13	C Value of the first alphabet character = 1 (e.g. "A"=1)
Key entry as	
<ul> <li>Alphabet charac</li> </ul>	cter M
	0
C Number value	12
Properties of the chose	en encryption
Shift of 12	2
Mapping of the alpha	het (26 characters)
mapping of the alpha	ber (20 or all decers)
from: ABCDEFGH	IJKLMNOPQRSTUVWXYZ
L. Interco	
to: MNOPQRST	UVWXYZABCDEFGHIJKL

شکل ۲



شکل ۳

۲.۳

 $9816603 \equiv 17 \mod 26$ 

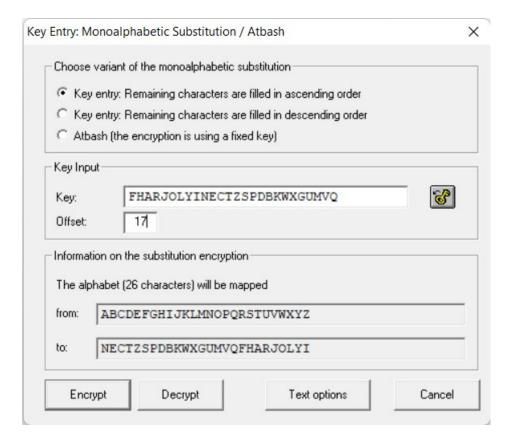
کلید Substitution cipher برابر Substitution cipher و offset و fharjolyinectzspdbkwxgumvq برابر ۱۷ است. در واقع الفبای اگلیسی به ترتیب به map NECTZSPDBKWXGUMVQFHARJOLYI می شود. پس در نهایت به صورت زیر رمز می شود.



در نرم افزار CrypTool به صورت زیر رمز می کنیم.



شکل ۴



شکل ۵

CypTool 1.4.42 - [Substitution encryption of <cry-caesar-startingexample-en.bxt-, <nectzspdbkwxgumvqfharioly1="" key="">]</cry-caesar-startingexample-en.bxt-,>		- ø ×
🚰 File Edit View Encrypt/Decrypt Digital Signatures/PKI Indiv. Procedures Analysis Options Window Help		_ 6 ×
Hrcczhh rhrnxxy cmgzh am admhz odm nfz amm erhy am ez xmmwbup smf ba.		
,		
Nove 51 to add the late	[14 C4 B4	MUM

شکل ۶

٣.٣

#### a 1.٣.٣

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.

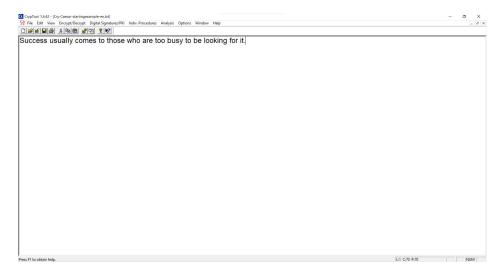
	A	В	$\mathbf{C}$	D	E	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	o	P	Q	R	S	T	U	$\mathbf{V}$	$\mathbf{W}$	X	Y	Z
A	A	В	C	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
В	В	C	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	Α
C	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В
D	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С
E	Е	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
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
H	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	С	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
0	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	С	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	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U
$\mathbf{W}$	W	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
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 (سه حرف اول نام + سه حرف اول نام خانوادگی) ساخته می شود.  $ALIREZA\ ABREHFOROUSH \Rightarrow key = ALIABR$ 

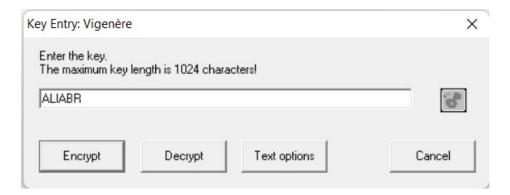
حال key را مکررا تکرار می کنیم تا طول آن برابر طول رشته ی که می خواهیم آن را رمز کنیم بشود (یا به عبارتی کاراکتر نظیر باقیمانده ی به پیمانه ی طول کلید (۶) را در کلید به دست آوریم). برای رمز کردن کاراکترِ iام در رشته، کاراکترِ اندیسِ باقیمانده ی باقیمانده ی طول کلید (۶) در کلید  $(key_i)$  به همراه خود کاراکترِ iام  $(x_i)$  به دست می آوریم. i بیمانه ی طول کلید  $(x_i)$  به همراه خود کاراکترِ  $(x_i)$  به دست می آوریم.  $(key_i)$  نظیر  $(x_i)$  باست.

key	Α	1	i	a	ь	r	а	T	1	i	а	ь	r	a	1	Τ	i	a	ь	r	8	ı	1	i	i	a	b		а	1	Τ	i	a	ь	П	r	а	1	Ī	i	а	ь	1	r a	1	T	i	а	ь	П	r	а	Τ	ı	i	а	ь	r	a	1	П	i	a	b	П	г	a	
х	S	u	с	с	e	s	s	T	u	s	u	a	1	1	у	Τ	c	0	m	e	3	3	t	c	,	t	h	c	s	e		w	h	0	П	a	r	e		t	o	0	ŀ	bυ	1 5	:	y	t	о	П	b	e	Т	ı	0	o	k	i	n	g	П	f	0	r	П	i	t	
E(x)	S	f	k	с	f	j	s	T	f	a	u	b	с	1	j	Τ	k	0	n	v	2	3	c	v	v	t	i	1	s	р	Т	е	h	p	П	r	r	p		ь	o	р	5	sυ	ı	1 2	g	t	p	П	s	e	,	v ·	w	0	1	z	n	r	П	n	0	s	П	z	t	П

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



شکل ۷



شکل ۸

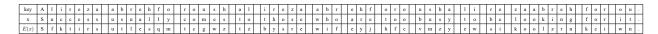


شکل ۹

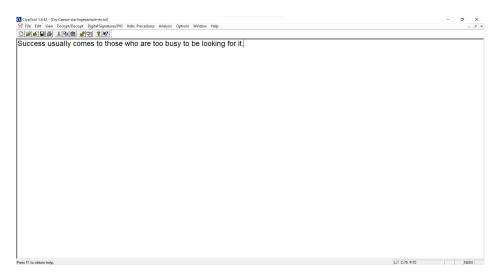
**b** 7.٣.٣

مشابه قسمت قبل (صرفا تغییر کلید) داریم:

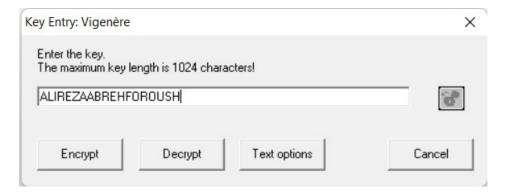
 $ALIREZA\ ABREHFOROUSH \Rightarrow key = ALIREZAABREHFOROUSH$ 



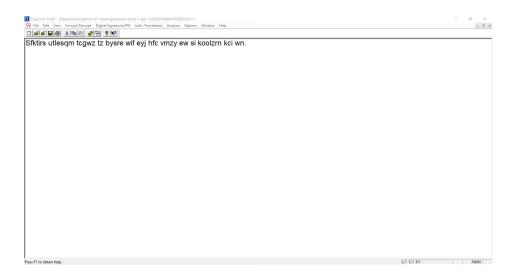
### در نرم افزار CrypTool به صورت زیر رمز می کنیم.



شکل ۱۰



شکل ۱۱



شکل ۱۲

#### ٣.٣.٣

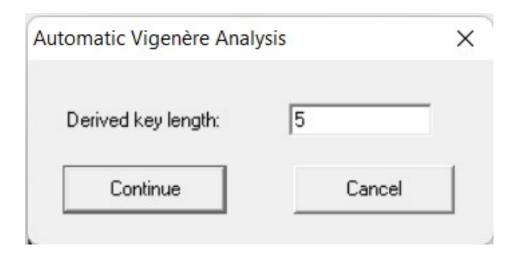
#### 

#### 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.



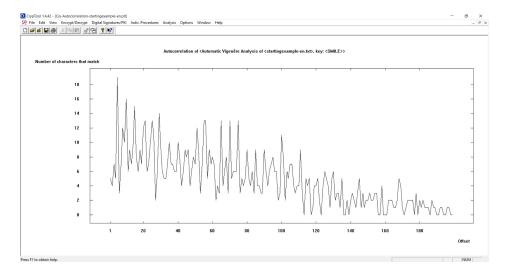
شکل ۱۳



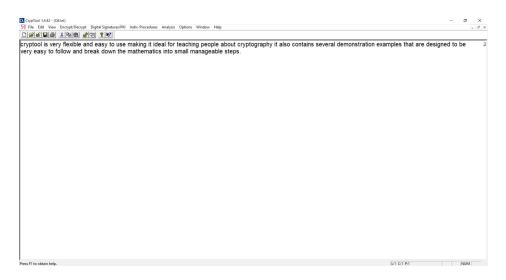
شکل ۱۴



شکل ۱۵

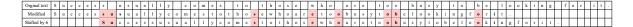


شکل ۱۶



شکل ۱۷

نمودار رسم شده autocorrelation را نشان می دهد. match می 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 مقالشده بر اساس 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 جایی ها به طول متن بستگی دارد (شما می توانید متشکل از ۲ کاراکتر را حداکثر ۱ واحد جابجا کنید، سپس آنها به نوعی زیر یکدیگر قرار می گیرند). به مثال زیر توجه کنید.



در این مثال در شیفت ۶ واحد، تعداد کاراکترهای matchشده برابر  $\Lambda$  است.

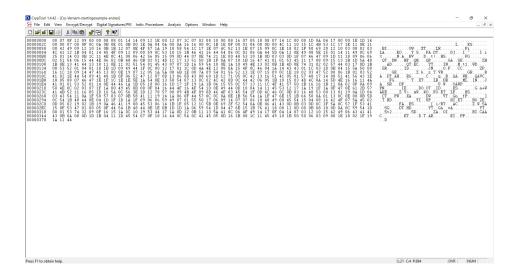
۵.۳

a 1.0.7

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



شکل ۱۸



شکل ۱۹

b 7.۵.۳

plaintext مذکور را به شکل زیر با تکنیک one-time pad رمز میکنیم (از آنجایی که طول کلید OTP بایستی بزرگتر مساوی طول رشته). رشته که میخواهیم رمز کنیم باشد؛ کلید OTP را برابر تکرار رشته Alireza Abrehforoush قرار میدهیم).

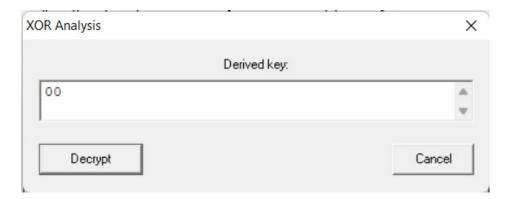
CypTool 1.4.42 - (Vernam encryption of «Vernam encryption of «Vern	- ø ×
등 File Edit View Encrypt/Decrypt Digital Signatures/PKI Indiv. Procedures Analysis Options Window Help  □ 교육 교육 교육 등 등 등 등 등 등 등 등 등 등 등 등 등 등 등	_ 6 >
Section   Sect	VALV R. 1.1 (N. 1984) 2777 (J. 35 F. 5. 1984) 487 (J. 27 F. 1984) 487 (J
Press F1 to obtain help.	L:1 C:1 P:1 OVR NUM

شکل ۲۰

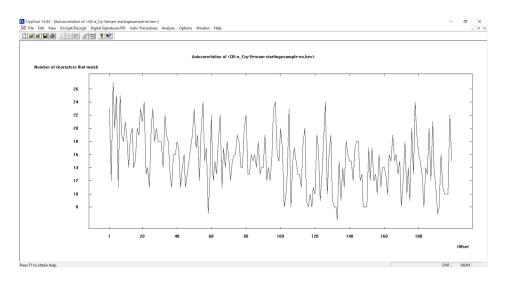
 ${f c}$  ۳.۵.۳ به شکل زیر تحلیل برای کشف کلید OTP به ترتیب برای قسمت  ${f a}$  و  ${f d}$  انجام می شود.

XOR Analysis	×
Derived key length:	1
Expected most common cha	aracter (hex): 00
Continue	Cancel

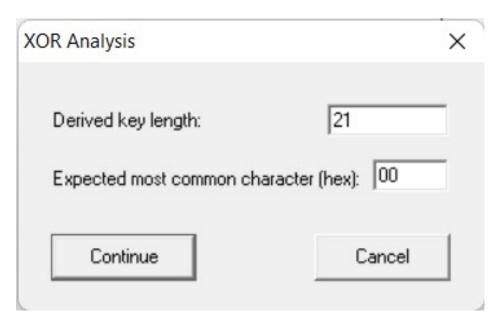
شکل ۲۱



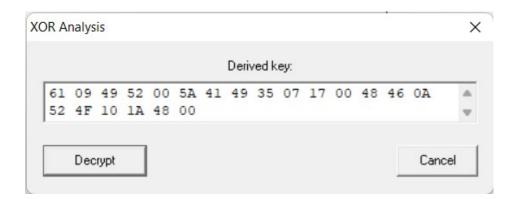
شکل ۲۲



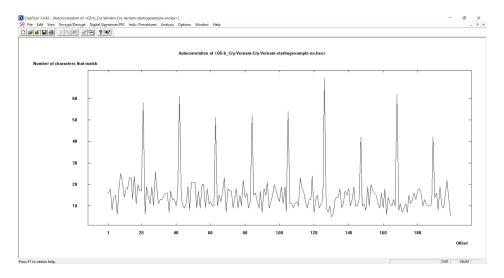
شکل ۲۳



شکل ۲۴



شکل ۲۵



شکل ۲۶

## منابع