

دانشگاه صنعتی اصفهان دانشکده مهندسی برق و کامپیوتر

# عنوان: تکلیف اول 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

### a \.\

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 می شود.

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>	- o x
😤 File Edit View Encrypt/Decrypt Digital Signatures/PKI Indiv. Procedures Analysis Options Window Help	_ # X
Alireza Abrehforoush	
Press F1 to obtain help.	L1 C21 P21 NUM

شکل ۱

ey Entry: Ca	nesar / ROT-13	>
Caesar alphabe You ca Rot-13 of the c	ion— ou can enter the key for the Caesar cipher. is a mono-alphabetic substitution, where the characters of the cleartext et are mapped to the ciphertext alphabet by shifting. This shifting value is the k in enter the key as a number or as a single character of the alphabet, is a special variant, where the key has the fixed value of half the length cleartext alphabet. This variant is only selectable if the length of the alphabet ven number.	ey.
Select v	ariant Options to interpret the alphabet characters	
@ C	Caesar Value of the first alphabet character = 0 (e.g. "A"=0)	
○ R	tot-13 C Value of the first alphabet character = 1 (e.g. "A"=1)	
	Alphabet character M  Jumber value 12	
Propertie	es of the chosen encryption	
Shift o	f 12	
Маррі	ng of the alphabet (26 characters)	
from:	ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ	
to:	MNOPQRSTUVWXYZABCDEFGHIJKL	
Encr	ypt Decrypt Text options Cancel	

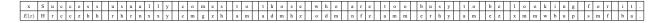
شکل ۲



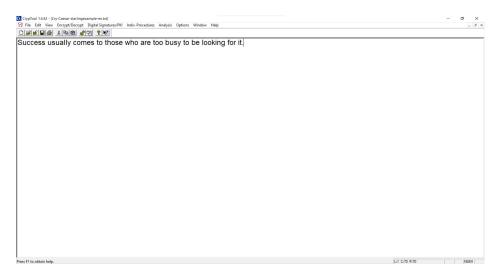
شکل ۳

 $9816603 \equiv 17 \mod 26$ 

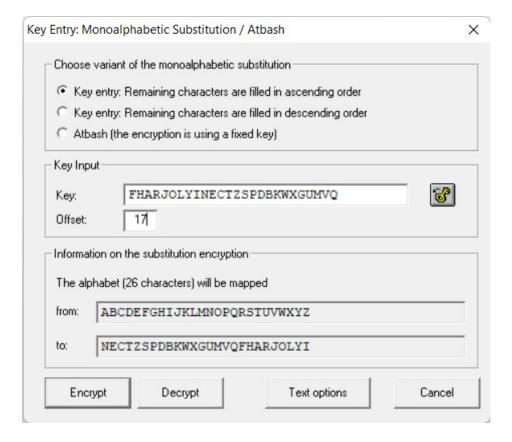
کلید Substitution cipher برابر ۱۷ است. در واقع الفبای اگلیسی به ترتیب میشود. به map NECTZSPDBKWXGUMVQFHARJOLYI می شود.



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.txt-, <nectzspdbkwxgumyqfhariouti-]<="" key="" th=""><th></th><th>- ø ×</th></cry-caesar-startingexample-en.txt-,>		- ø ×
Start File Edit View Encrypt/Decrypt Digital Signatures/PKI Indiv. Procedures Analysis Options Window Help		_ 8 ×
Hrcczhh rhrnxxy cmgzh am admhz odm nfz amm erhy am ez xmmwbup smf ba.		
Press F1 to obtain help.	L1 C1 P1	NUM

شکل ۶

#### a 1.7

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.

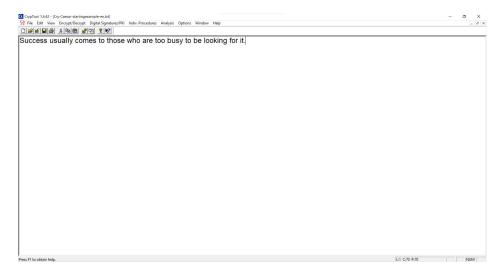
	A	В	C	D	E	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
A	A	В	C	D	E	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
В	В	C	D	E	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A
C	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В
D	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	В	С
E	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О	P	Q	R	S	T	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
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	Т	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	C	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	C	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M
0	О	P	Q	R	S	Т	U	V	W	X	Y	Z	A	В	C	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
$\mathbf{S}$	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	С	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	Т
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
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	0	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	C	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.  $ALIREZA\ ABREHFOROUSH \Rightarrow key = ALIABR$ 

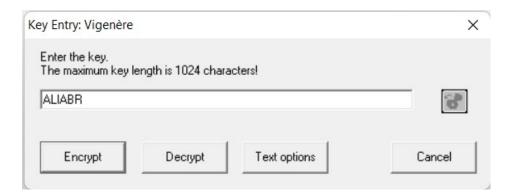
حال key را مکررا تکرار می کنیم تا طول آن برابر طول رشته ی که میخواهیم آن را رمز کنیم بشود (یا به عبارتی کاراکتر نظیر باقیمانده ی به پیمانه ی طول کلید (۶) را در کلید به دست آوریم). برای رمز کردن کاراکتر iام در رشته، کاراکتر اندیسِ باقیمانده ی باقیمانده ی طول کلید (۶) در کلید  $(key_i)$  به همراه خود کاراکتر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

key		Α.	1	i	a	b	r	a	1	i	a	ь	r	1	1		i	a	b	r	a	1	i		a	b	r	a	1	i	a	b	r	а	1	i	a	ь		r	a	1	i		а	ь	r	a		1	i	a	ь	,	а	1	1	i	a	b	r	a	
х	Τ	S I	11	с	с	e	s	s	u	s	u	a	1	ı	у	T.	c	o	m	e	s	t	o	П	t	h	0	s	е	w	h	о	a :	r	e	t	0	0	П	ь	u	s	у	П	t	0	b	e	П	1	0	0	k	.   1	r	1 ;	g	f	0	r	i	t	П
E(x)		S	f	k	с	f	j	s	f	a	u	b	c	ı	j	1	k	o	n	v	s	e	w		t	i	f	s	p	e	h	p	r	r	p	ь	0	p		s	u	d	g		t	p	s	c		w	w	0	1	2	r	1	r	n	0	s	z	t	$\Box$

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



شکل ۷



شکل ۸



شکل ۹

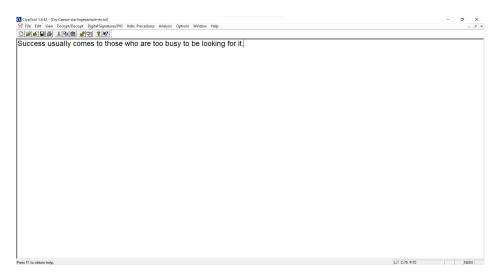
b 7.7

مشابه قسمت قبل (صرفا تغییر کلید) داریم:

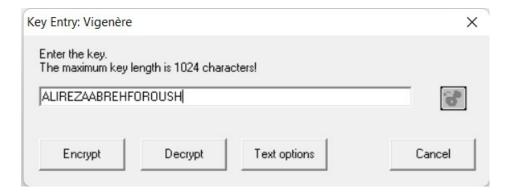
### $ALIREZA\ ABREHFOROUSH \Rightarrow key = ALIREZAABREHFOROUSH$



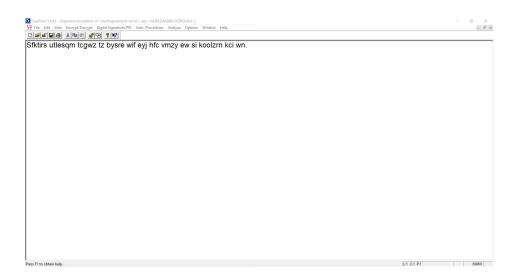
### در نرم افزار CrypTool به صورت زیر رمز می کنیم.



شکل ۱۰



شکل ۱۱



شکل ۱۲

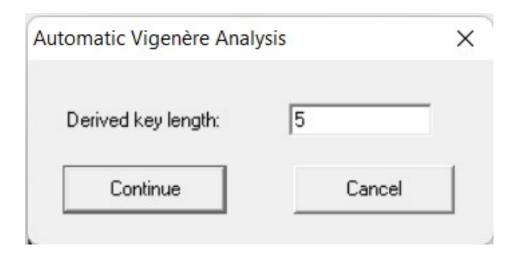
#### ٣.٣

### ۴

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.



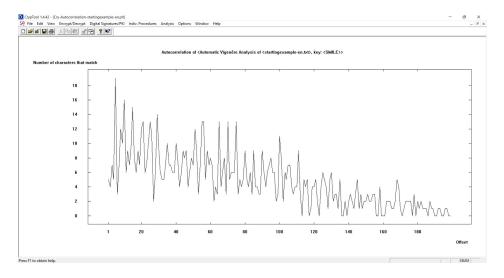
شکل ۱۳



شکل ۱۴



شکل ۱۵



شکل ۱۶

شکل ۱۷

نمودار رسم شده autocorrelation را نشان می دهد. 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 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.



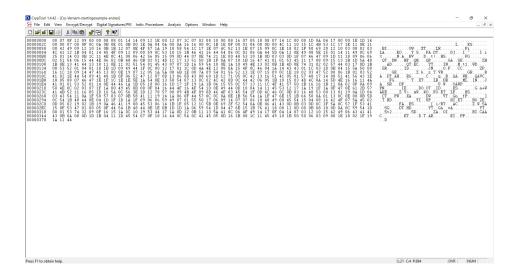
در این مثال در شیفت ۶ واحد، تعداد کاراکترهای matchشده برابر  $\Lambda$  است.

#### a ۱.۵

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



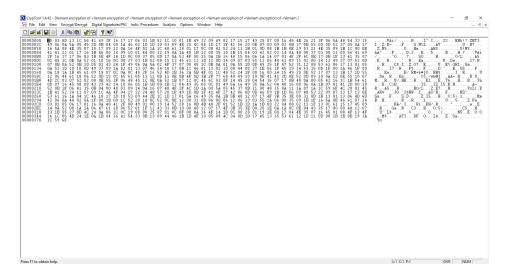
شکل ۱۸



شکل ۱۹

### **b** Υ.Δ

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



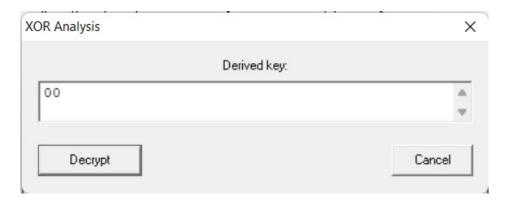
شکل ۲۰

c ٣.۵

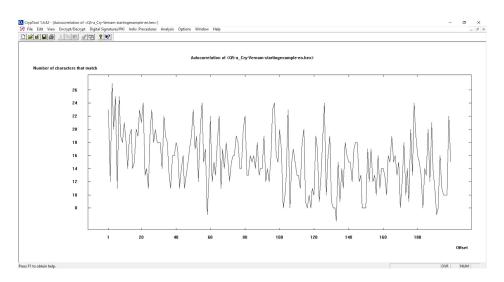
به شکل زیر تحلیل برای کشف کلید OTP به ترتیب برای قسمت a و b انجام می شود.

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

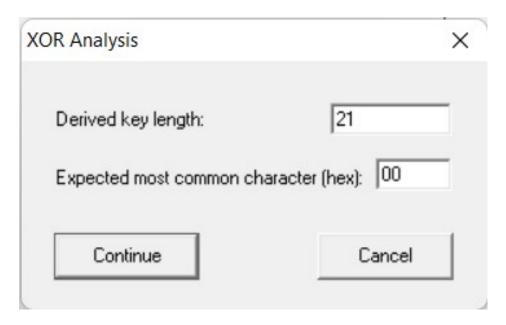
شکل ۲۱



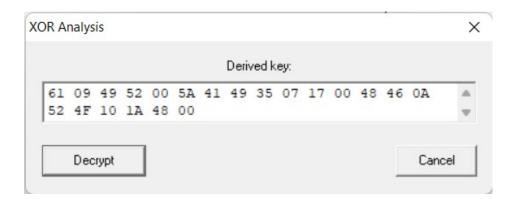
شکل ۲۲



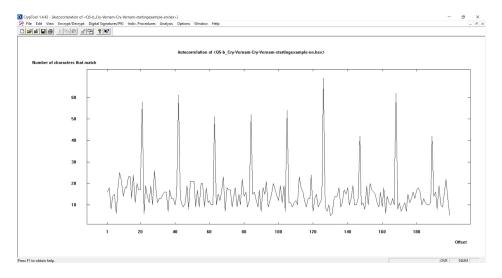
شکل ۲۳



شکل ۲۴



شکل ۲۵



شکل ۲۶

## منابع