

بِسْمِ اللّٰهِ الرَّحْمٰنِ الرَّحِيْمِ

مبانی رایانش امن

جلسه ۳

مجتبی خلیلی
دانشکده برق و کامپیوتر
دانشگاه صنعتی اصفهان



IUT-ECE

مقدمه

◀ محرمانگی

مقدمه

◀ رمزنگاری (Cryptography)

- داده‌های حساس را برای حمله کننده به صورت غیرقابل خواندن در می‌آورد.
- از آن برای اطمینان از صحت داده استفاده می‌شود.
- به کاربران غیرمجاز، اجازه دسترسی به سیستم را نمی‌دهد.

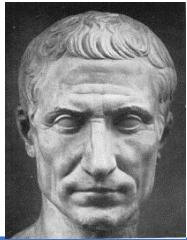
مقدمه

در سرویس‌ها و مکانیزم‌های امنیتی، شاهد الگوریتم‌های مهم رمزگاری خواهید بود. برخی از این الگوریتم‌ها که در این درس به صورت مقدماتی با آنها آشنا می‌شویم عبارتند از:

- رمزگذاری متقارن
- رمزگذاری کلید عمومی (نامتقارن)
- امضای دیجیتال
- تابع هش (درهم ساز - چکیده‌ساز)

مقدمه

Caesar Cipher
(50 BC)



Shannon Entropy (~1950)

$$H = -\sum p(x) \log p(x)$$



Cipher Machines (1900s)



Public Key Crypto/RSA
1970s

تعریف اولیه

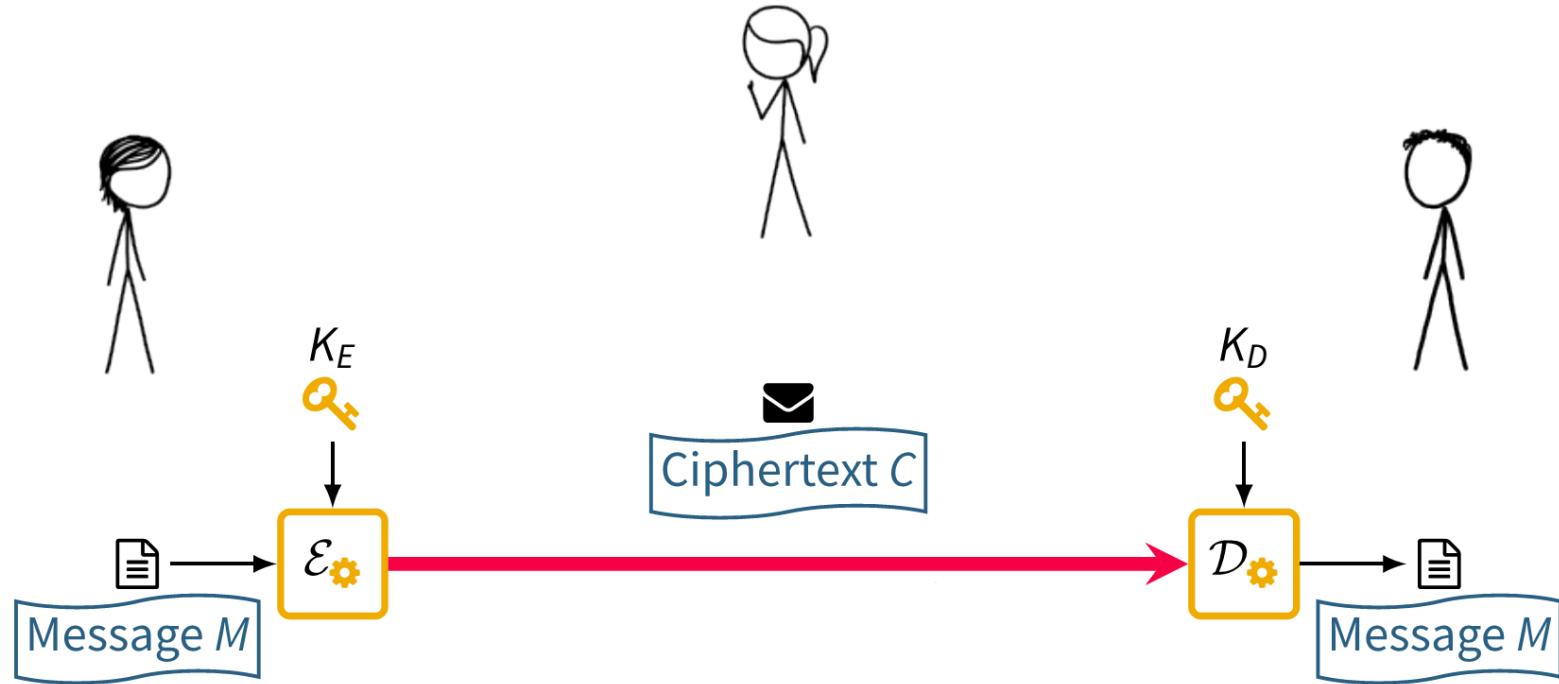
Plaintext ◀: متن آشکار، همان پیام اصلی که هنوز رمز نشده است.

Ciphertext ◀: متن رمز شده،

Key ◀: یک مقدار مخفی که تنها فرستنده (و گاها گیرنده) میداند و از آن برای رمز کردن (و یا رمزگشایی) پیام استفاده می‌کند.

Cipher ◀: Cryptosystem یا الگوریتمی که کلید مخفی و پیام اصلی را می‌گیرد و متن رمز شده را برمی‌گرداند.

تعاریف اولیه



فعلاً محرمانگی. الزامات دیگر را در ادامه درس خواهیم دید. ◀

مثال کلاسیک



مثال کلاسیک

◀ الگوریتم رمز ساز: این الگوریتم، یک الگوریتم شیفت است که هدف آن رمز کردن پیام‌های متنی است.

◀ کلید: (سه تا شیفت)

Plaintext	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
Ciphertext	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

◀ مثال:

Plaintext: four score and seven years ago

Ciphertext: IRXUVFRUHDQGVHYHQBHDUDJR



IUT-ECE

مثال کلاسیک

◀ اکنون قصد داریم ببینیم یک حمله کننده چگونه میتواند این الگوریتم رمز را بشکند و محترمانگی داده‌ها را نقض کند. هدف تعیین شانس پیروزی دشمن است. به این کار تحلیل رمز یا Cryptanalysis گویند.



IUT-ECE

مثال کلاسیک

◀ اولین راهی که به ذهن ما میرسد، جستجوی کامل فضای کلید است (Brute force).

◀ در حالت شیفت ساده، فضای کلید چقدر است؟ (البته فرض اولیه معلوم بودن الگوریتم رمز برای حمله کننده است)

26

◀ فضای کلید چقدر باشد کافی است؟



IUT-ECE

مثال کلاسیک

◀ در حالت کلی به جای یک شیفت ساده، از یک جاینشینی استفاده می‌شود.

◀ برای مثال:

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

◀ مثال:

Plaintext: four score and seven years ago

Ciphertext: STPFC....



IUT-ECE

مثال کلاسیک

◀ در حالت جانشینی، فضای کلید چقدر است؟

$$26! > 2^{88}$$

◀ جستجوی کلید در این فضا نیاز به زمان بسیار زیادی دارد.

◀ اگر فضای کلید به اندازه کافی بزرگ باشد آنگاه میتوان نتیجه گرفت که الگوریتم رمز امن است؟

◀ الگوریتم رمز امن، الگوریتمی است که تنها حمله شناخته شده به آن، جستجوی کامل باشد.



IUT-ECE

مثال کلاسیک

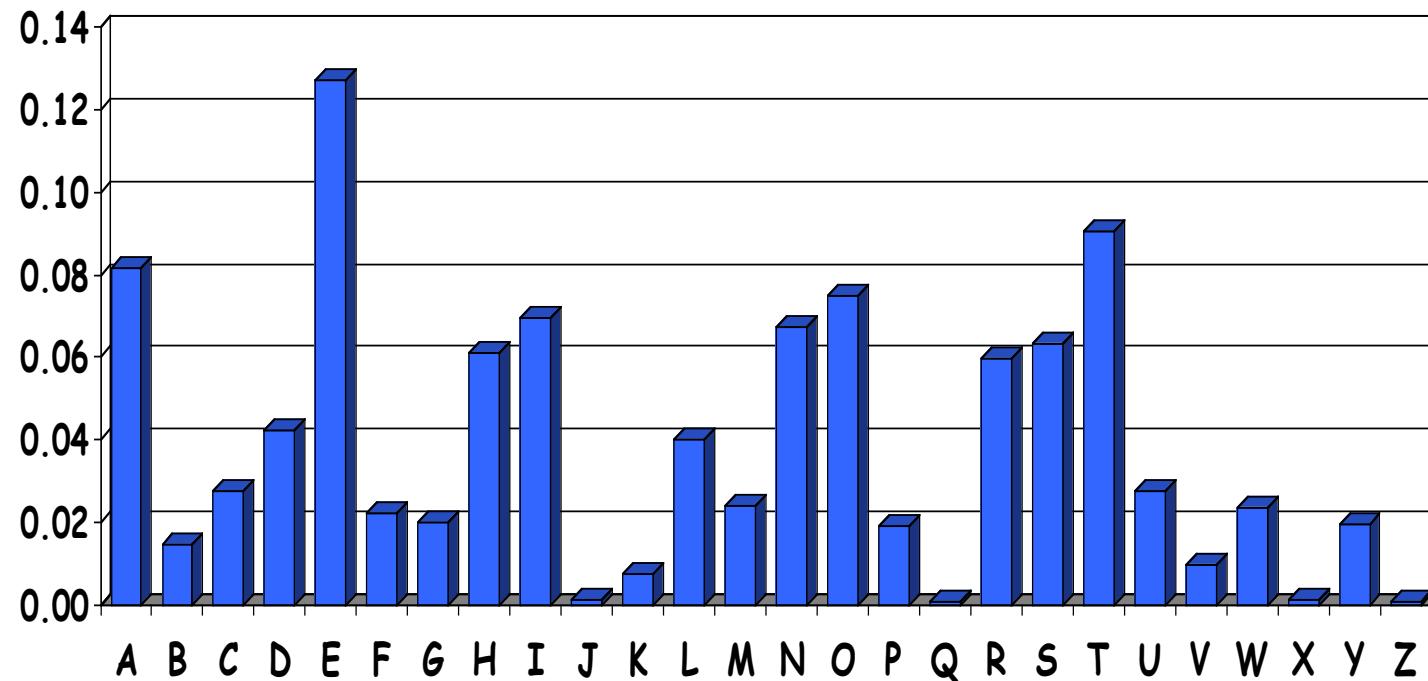
آیا راه بهتری برای تحلیل الگوریتم رمز جانشینی هست؟ ◀

با داشتن متن رمز شده زیر کلید را بیابید: ◀

TNYH YH K HGXAGT RGHHKLG GVXECGC SHYVL K HYRZIG HSMHTYTSTYEV
XYZNGA

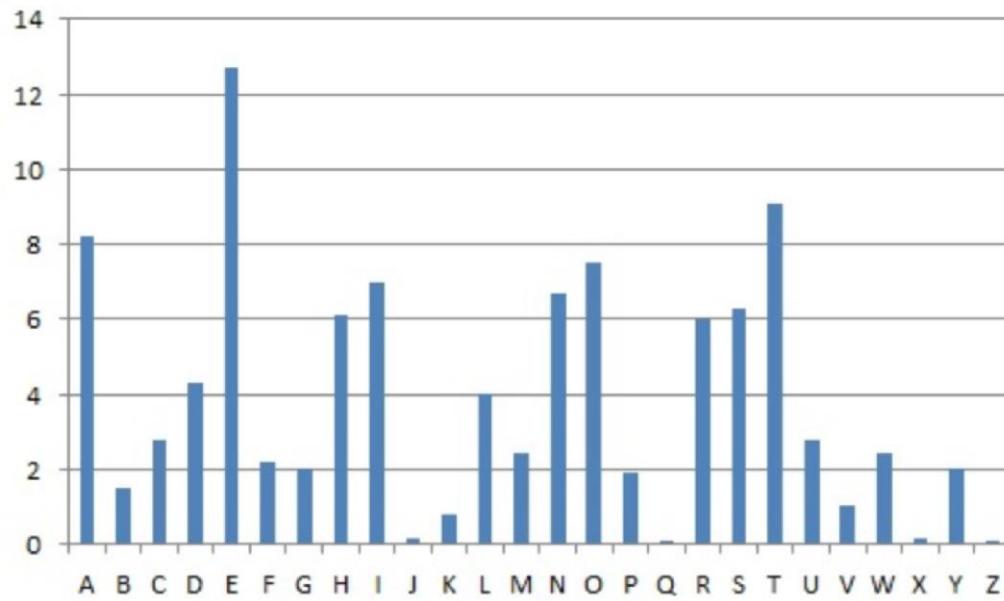
مثال کلاسیک

◀ تحلیل فرکانس تکرار حروف یا ترکیبات آنها

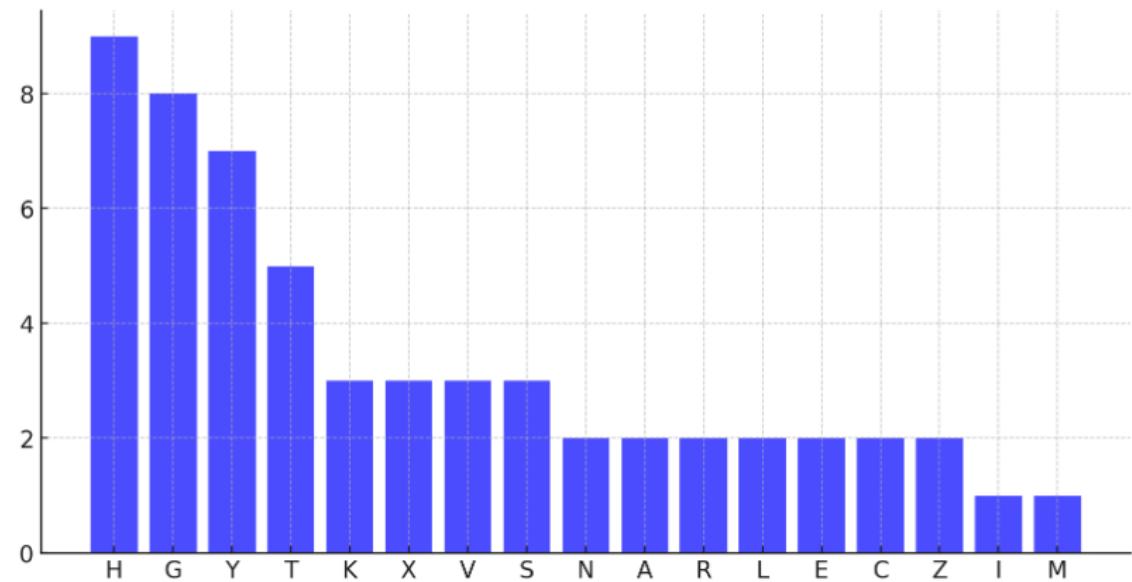


ابویوسف کندی - قرن سوم هجری --- متأثر از خلیل بن احمد فراهیدی

مثال کلاسیک



فرکانس حروف انگلیسی (استاندارد)



فرکانس حروف انگلیسی در متن رمز شده مورد نظر



IUT-ECE

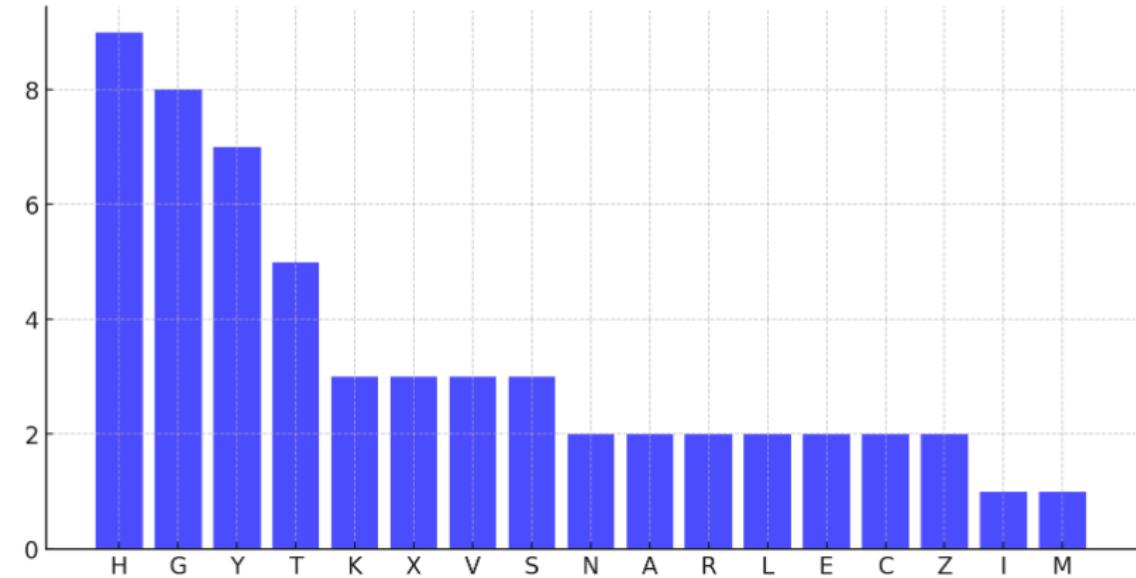
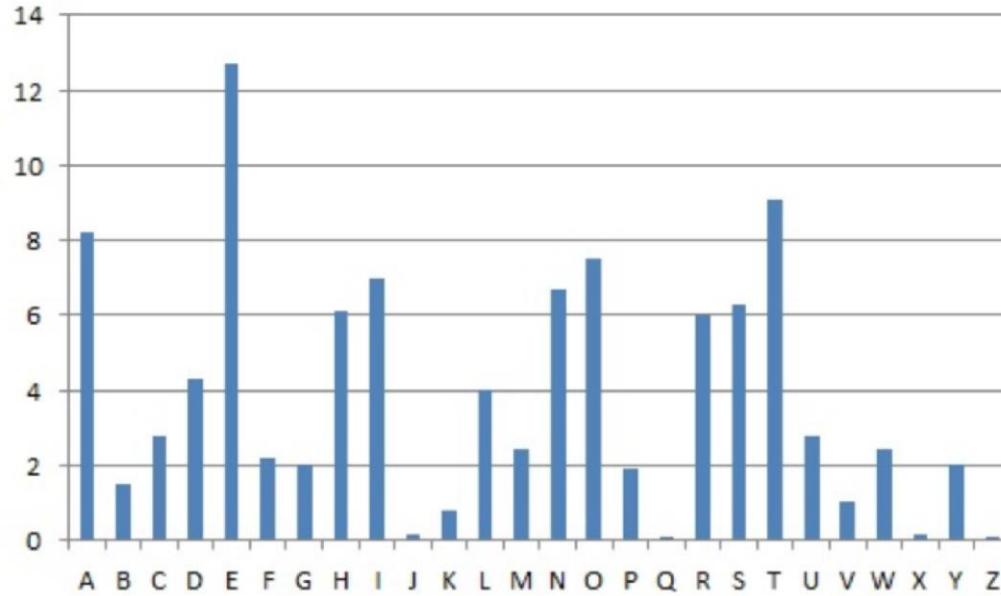
مثال کلاسیک

◀ تحلیل فرکانس تکرار حروف یا ترکیبات آنها

TNYH YH K HGXAGT RGHHKLG GVXECGC SHYVL K HYRZIG HSMHTYTSTYEV
XYZNGA

بدست آوردن فرکانس حروف در متن رمز شده بالا و مقایسه با نمودار صفحه قبل

مثال کلاسیک



$H \rightarrow E$

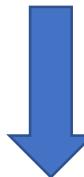
$G \rightarrow A$

$Y \rightarrow I$

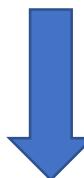
$T \rightarrow T$

مثال کلاسیک

TNYH YH K HGXAGT RGHHKLG GVXECGC SHYVL K HYRZIG HSMHTYTSTYEV
XYZNGA



TNIE IE H EAOKAT RAEEHLA ASOECAC SEISL H EIRZIA ESMETITSTIES
OIZNAK



THIS IS A SECRET MESSAGE ENCODED USING A SIMPLE SUBSTITUTION
CIPHER



IUT-ECE



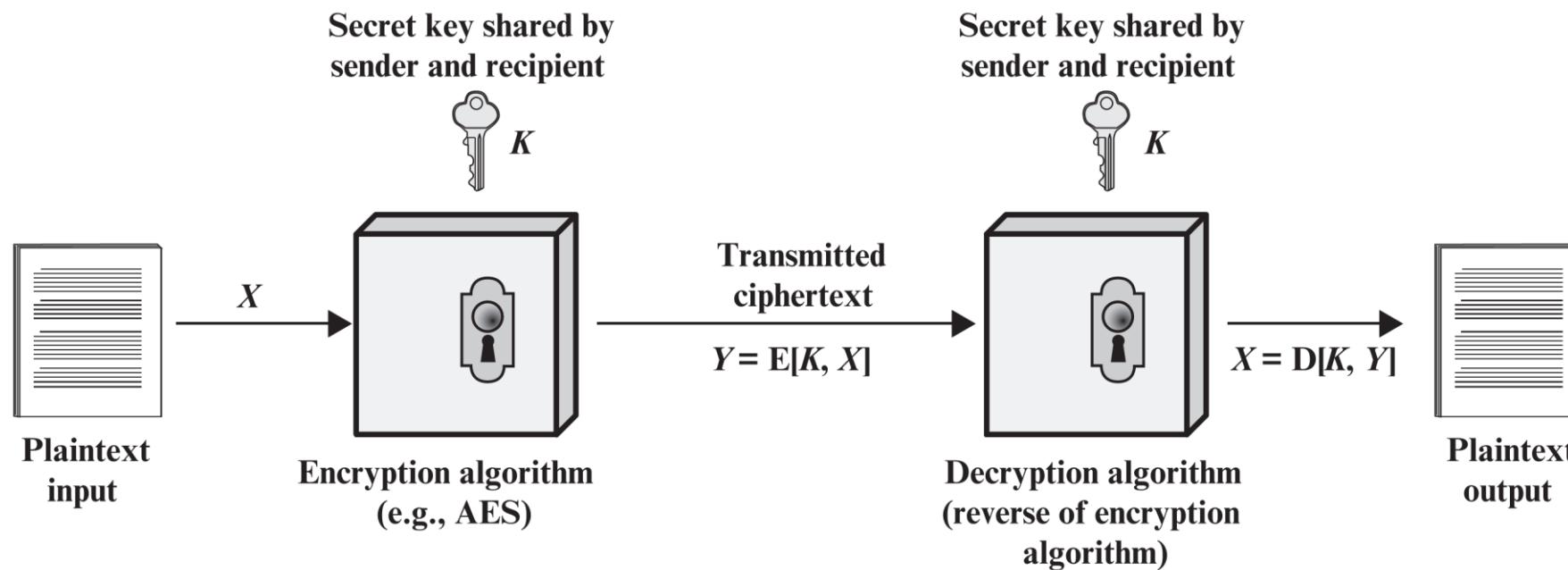
اصل (1883) Kerckhoffs

◀ این اصل بیان میکند که یک الگوریتم رمز باید امن باقی بماند حتی اگر دشمن هر اطلاعی بجز دانش کلید خصوصی را داشته باشد. یعنی:

- دشمن الگوریتم رمز را میداند و ما با این فرض سیستم رمزگذار را طراحی میکنیم. تنها کلید مخفی است.

رمزگاری متقارن

◀ گیرنده و فرستنده یک کلید مخفی مشترک دارند (اشتراک کلید از طریق کانال امن).



رمزگاری متقارن

◀ در ادامه برخی از مهمترین الگوریتم‌های رمز متقارن را بررسی می‌کنیم.

❑ رمز یکبار مصرف (one-time-pad)

❑ DES

❑ AES

❑ رمزهای جریانی

One-Time Pad (OTP)

◀ در جنگ جهانی دوم، کلود شانون بر روی یک سیستم رمز صوت کار میکرد. این امر موجب شد او پایه گذار تئوری اطلاعات و فرمول بندی ریاضیات ارتباطات شود.

ماکزیمم امنیت زمانی حاصل میشود که کلید کاملاً رندوم باشد، یکبار استفاده شود و طول آن برابر طول متن اصلی باشد.



One-Time Pad

One-Time Pad (OTP)

OPT تضمین ۱۰۰ درصدی امنیت میدهد به شرط آنکه کلید به صورت کاملاً رندوم باشد و تنها یک بار استفاده شود.

Encryption: Plaintext \oplus Key = Ciphertext

Plaintext: 001 000 010 100 001 010 111 100 000 101

Key: 111 101 110 101 111 100 000 101 110 000

Ciphertext: 110 101 100 001 110 110 111 001 110 101

One-Time Pad (OTP)

Decryption: $\text{Ciphertext} \oplus \text{Key} = \text{Plaintext}$

Ciphertext:	110	101	100	001	110	110	111	001	110	101
Key:	111	101	110	101	111	100	000	101	110	000
Plaintext:	001	000	010	100	001	010	111	100	000	101

One-Time Pad (OTP)

در حالی که OTP تنها الگوریتمی است که تضمین امنیت کامل میدهد دارای عیوبی نیز هست:

- ❑ نیاز به همگام سازی دارد.
- ❑ طول کلید بسیار بزرگ
- ❑ کلید نمیتواند باز استفاده شود.
- ❑ مدیریت کلید سخت