

بِسْمِ اللَّهِ الرَّحْمَنِ الرَّحِيمِ

مبانی رایانش امن

جلسه ۳

مجتبی خلیلی
دانشکده برق و کامپیوتر
دانشگاه صنعتی اصفهان

مقدمه

محرم‌انگی ◀

مقدمه

◀ رمزنگاری (Cryptography):

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

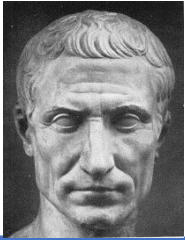
مقدمه

◀ در سرویس‌ها و مکانیزم‌های امنیتی، شاهد الگوریتم‌های مهم رمزنگاری 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**

تعاریف اولیه

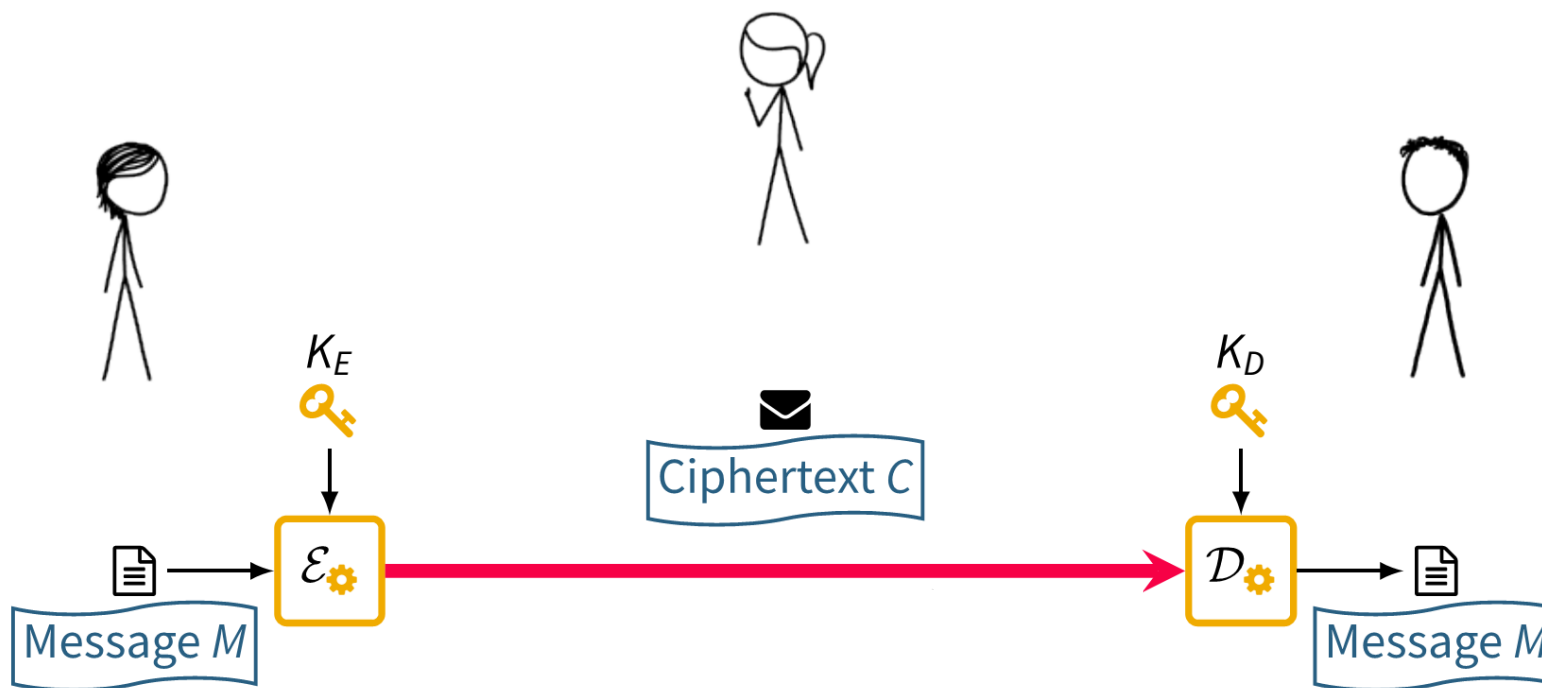
▶ Plaintext: متن آشکار، همان پیام اصلی که هنوز رمز نشده است.

▶ Ciphertext: متن رمز شده،

▶ Key: یک مقدار مخفی که تنها فرستنده (و گاهی گیرنده) میداند و از آن برای رمز کردن (و یا رمزگشایی) پیام استفاده می کند.

▶ Cipher یا Cryptosystem: الگوریتمی که کلید مخفی و پیام اصلی را می گیرد و متن رمز شده را برمیگرداند.

تعاریف اولیه



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

مثال کلاسیک



مثال کلاسیک

◀ الگوریتم رمز سزار: 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: IRXUVFRUHDQGVHYHQBHDUVDJR

مثال کلاسیک

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

مثال کلاسیک

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

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

26

◀ فضای کلید چقدر باشد کافی است؟

مثال کلاسیک

در حالت کلی به جای یک شیفت ساده، از یک جایشینی استفاده می شود.

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....**

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.

مثال کلاسیک

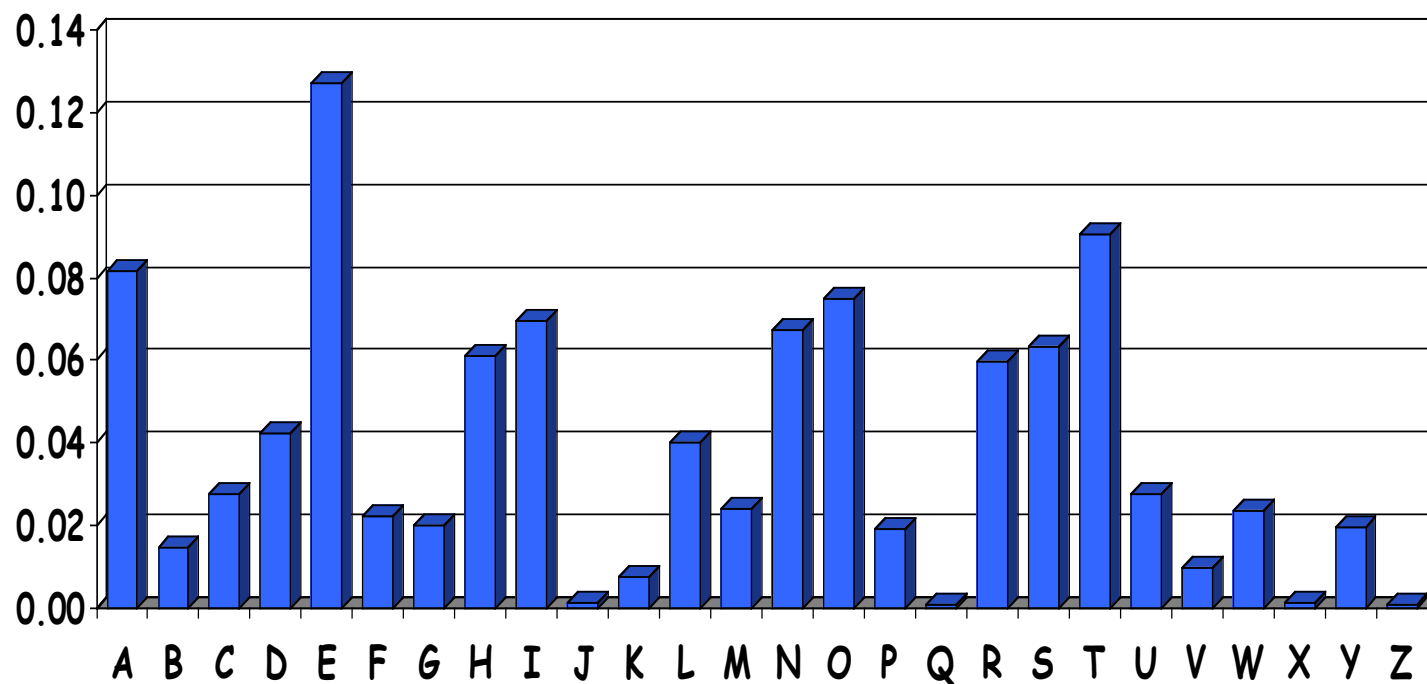
▶ آیا راه بهتری برای تحلیل الگوریتم رمز جانشینی هست؟

▶ با داشتن متن رمز شده زیر کلید را بیابید:

TNYH YH K HGXAGT RGHHKLG GVXECGC SHYVL K HYRZIG HSMHTYTSTYEV
XYZNGA

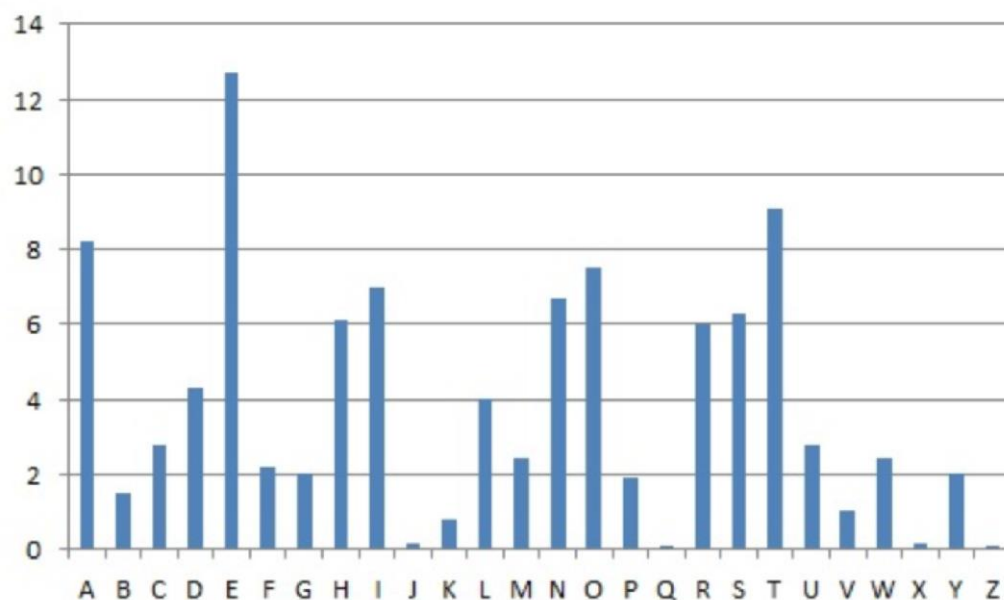
مثال کلاسیک

▶ تحلیل فرکانس تکرار حروف یا ترکیبات آنها

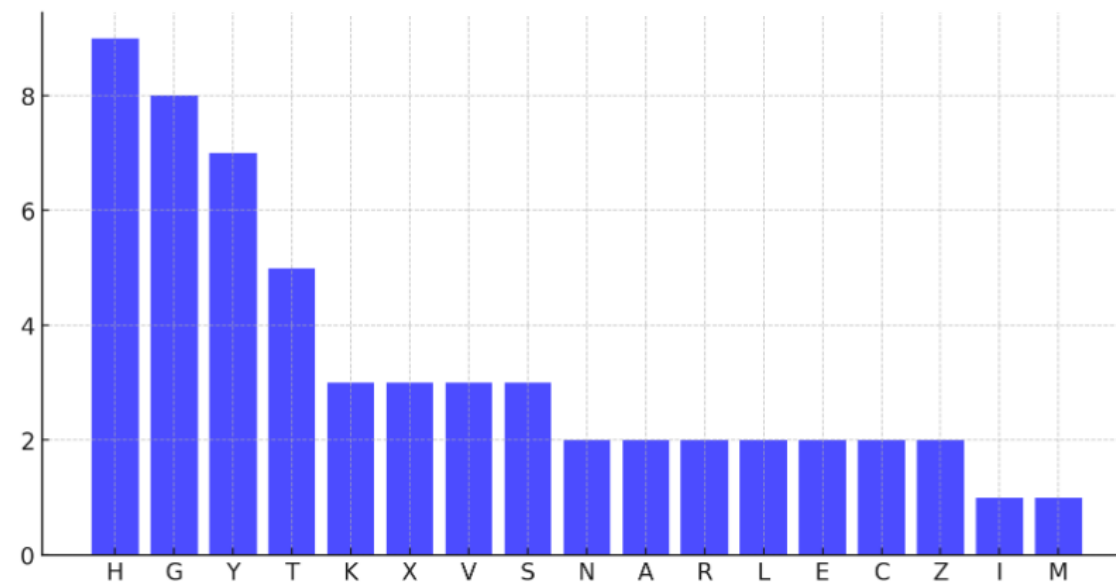


ابویوسف کندی-قرن سوم هجری ---- متأثر از خلیل بن احمد فراهیدی

مثال کلاسیک



فرکانس حروف انگلیسی (استاندارد)



فرکانس حروف انگلیسی در متن رمز شده مورد نظر

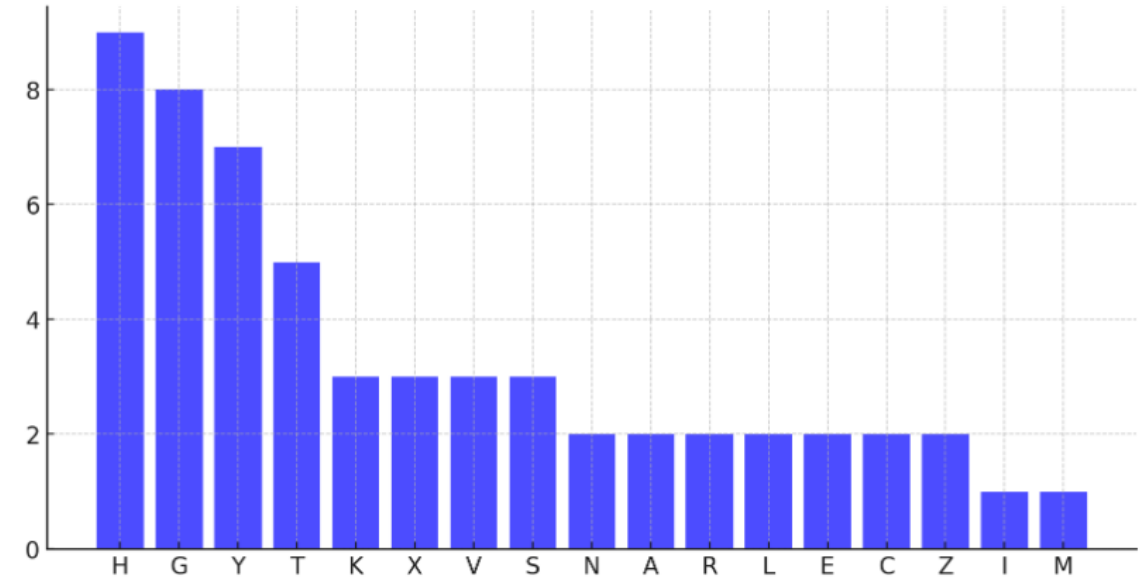
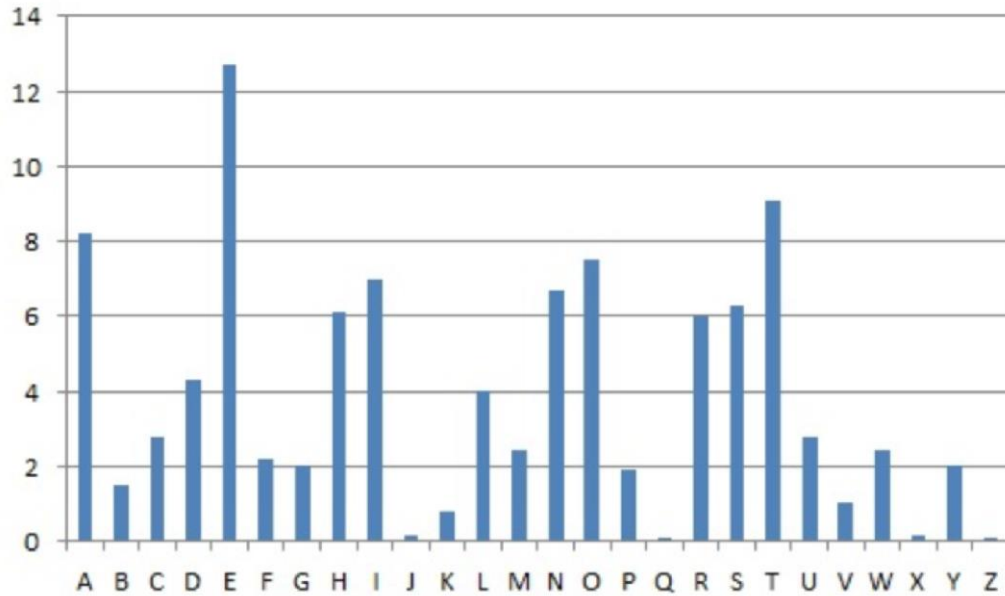
مثال کلاسیک

◀ 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 RAEHLA ASOECAC SEISL H EIRZIA ESMETITSTIES
OIZNAK



THIS IS A SECRET MESSAGE ENCODED USING A SIMPLE SUBSTITUTION
CIPHER

اصل Kerckhoffs (1883)

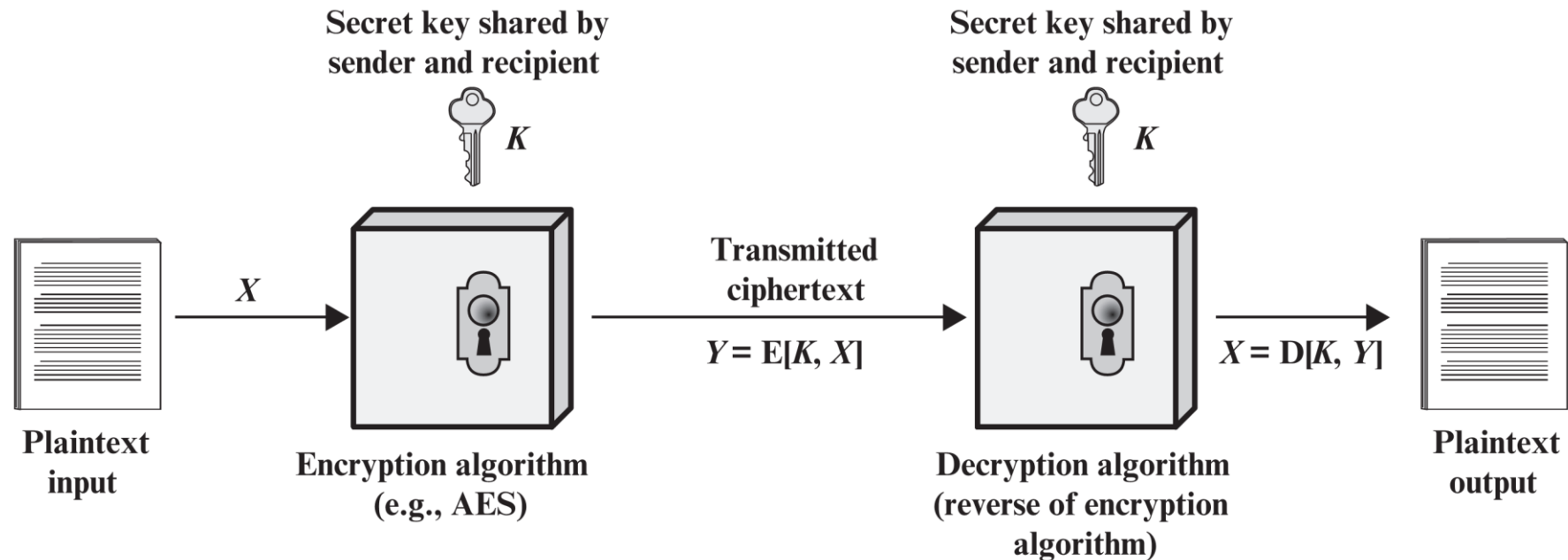


این اصل بیان میکند که یک الگوریتم رمز باید امن باقی بماند حتی اگر دشمن هر اطلاعی بجز دانش کلید خصوصی را داشته باشد. یعنی:

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

رمزنگاری متقارن

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



رمزنگاری 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 تولید کلید به صورت کاملاً رندوم باشد و تنها یک بار استفاده شود.

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

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