



Shahid Beheshti
University

رمزنگاری

هادی سلیمانی

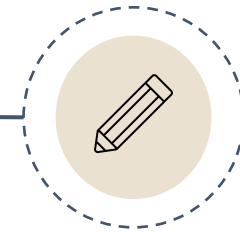
پژوهشکده فضای مجازی دانشگاه شهید بهشتی

- اجازه‌ی ایجاد نسخه‌های دیجیتالی جدید بر اساس بخشی یا تمام مطالب این اسلاید بدون پرداخت هزینه اعطا می‌شود، مشروط بر این‌که:
- فقط به‌منظور و در راستای استفاده‌ی آموزشی (شخصی و یا کلاسی) ساخته شده باشند و برای کسب هرگونه سود و یا مزیت تجاری استفاده نشوند.
- نسخه‌های جدید حاوی ارجاع مستقیم به نام تهیه‌کننده اسلاید (هادی سلیمانی) و محل کار وی (پژوهشکده فضای مجازی دانشگاه شهید بهشتی) باشند.
- مجموعه‌ی حاضر بر اساس نظرات ارزشمند دانشجویان (سابق) دانشگاه شهید بهشتی و همکاران محترم تهیه شده است که از تمام آن‌ها قدردانی می‌شود؛
- (به‌خصوص خانم‌ها سارا زارعی و فاطمه عزیزی نقش مهمی را در تهیه نسخه‌ی نهایی بر عهده داشته‌اند. خانم مهندس زارعی علاوه بر کمک در آماده‌سازی نسخه‌ی فعلی اسلایدها، در تصحیح اشتباهات نسخه‌ی قبلی و همچنین تکمیل و بازتعریف محتوای درس‌ها بسیار تاثیرگذار بوده‌اند).
- برای مشاهده‌ی اسلایدها و ویدئوهای تدریس این درس به آدرس زیر مراجعه فرمایید:

http://facultymembers.sbu.ac.ir/h_soleimany/cryptography-course/

درس صفرم

مقدمه‌ای بر درس رمزنگاری

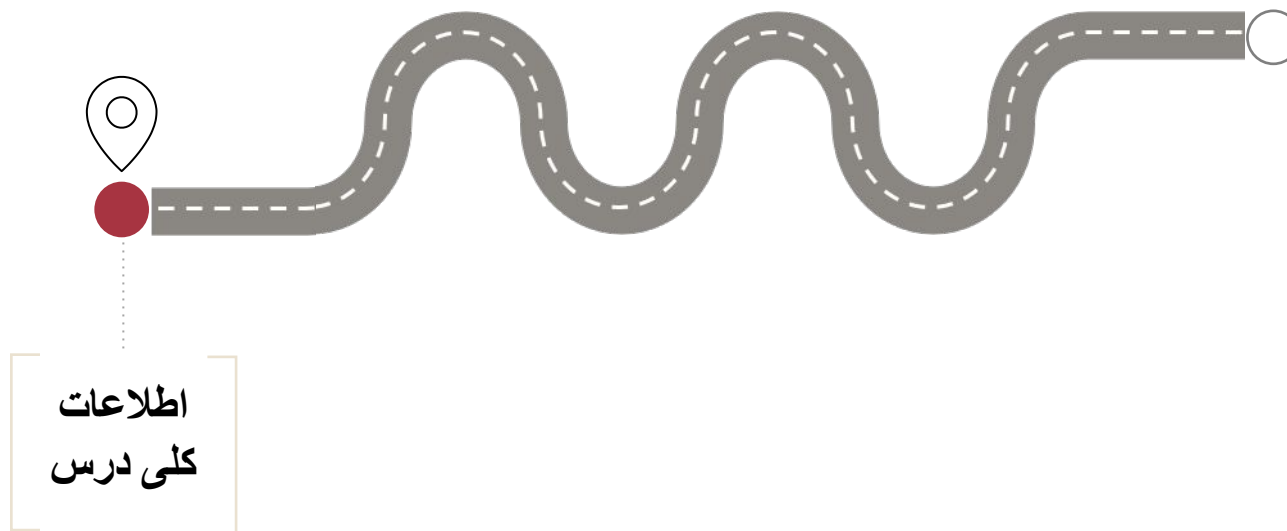


■ فهرست عناوین درس

مقدمه‌ای بر درس رمزنگاری

- اطلاعات کلی درس
- آشنایی با علم رمزنگاری
- آشنایی با حملات و مقایسه‌ی آنها
- سرفصل‌های درس
- معرفی مراجع
- تریبون آزاد دانشجویی (:)





اطلاعات
کلی درس

■ شیوه‌ی ارزیابی (تقریبی)

1. کار کلاسی (برای این درس 7 سری تمرین در نظر گرفته شده است): ۴ نمره

- کلاس حل تمرین: دوشنبه‌ها ساعت ۱۰-۱۱:۳۰
- شرکت در کلاس حل تمرین اجباری است و در نمره‌ی شما تاثیر مستقیم دارد.

2. میان‌ترم (شامل مقدمات و رمزنگاری مقارن): ۸ نمره و به‌صورت حذفی

- زمان: چهارشنبه ۱۷ آذر (در ساعت کلاس)

3. پایان‌ترم (شامل رمزنگاری کلید عمومی و توابع درهم‌ساز): 8 نمره

- زمان: براساس اعلام دانشگاه (سیستم گلستان): چهارشنبه ۲۲ دی



■ ساعت‌های رفع اشکال یا مراجعه‌ی دانشجویان

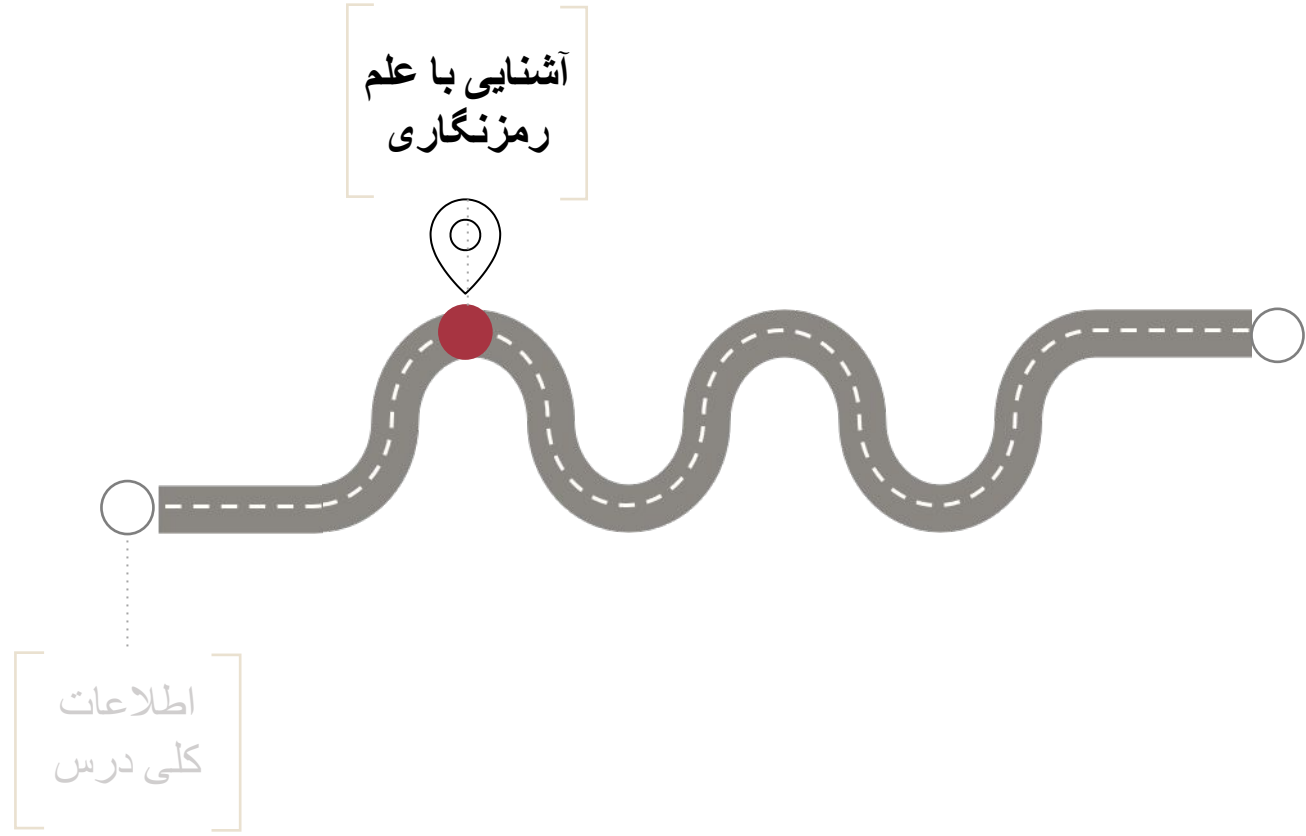
- پس از اتمام کلاس و یا جلسه‌ی حل تمرین، می‌توانید برای رفع اشکال در کلاس بمانید.
- زمان‌های دیگر از طریق هماهنگی قبلی:

hadi.soleimany@gmail.com



تمرین‌ها و اسلایدها در درس افزار قرار می‌گیرند:

<https://courseware.sbu.ac.ir>



آشنایی با علم
رمزنگاری

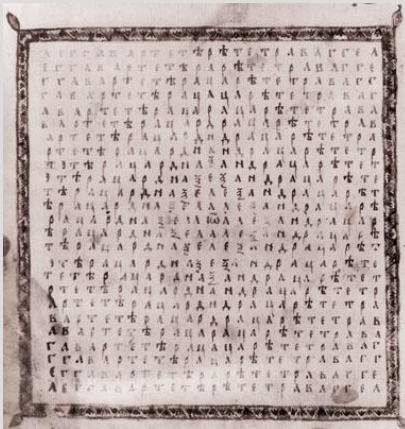
اطلاعات
کلی درس

■ تاریخ مختصری از علم رمزنگاری

- تا ابتدای قرن بیستم: استفاده از روش‌های ساده‌ی جانشانی و جابه‌جایی حروف که به صورت دستی انجام می‌شد!
- تا جنگ جهانی دوم: استفاده از ماشین‌های الکترومکانیکی به منظور به کارگیری روش‌های جانشانی و جابه‌جایی پیچیده‌تر.



ماشین Enigma (آلمان- جنگ جهانی دوم)



مربع جادویی حروف برای رمزنگاری و رمزگشایی انجیل



سکیتال (یونان باستان)

تاریخ مختصری از علم رمزنگاری

... ادامه



- سال 1949: انتشار مقاله‌ی شانون به همراه پیشرفت‌های الکترونیکی.
- سال 1976: ارائه‌ی رمزنگاری کلید عمومی توسط Diffie و Hellman که امکان به کارگیری گسترده‌ی رمزنگاری را در کاربردهای تجاری ایجاد کرد.

IEEE TRANSACTIONS ON INFORMATION THEORY, VOL. IT-22, NO. 6, NOVEMBER 1976

New Directions in Cryptography

Invited Paper
WHITFIELD DIFFIE AND MARTIN E. HELLMAN, MEMBER, IEEE

644

Abstract—Two kinds of contemporary developments in cryptography are examined. Widening applications of teleprocessing have given rise to a need for new types of cryptographic systems, which minimize the need for secure key distribution channels and supply the equivalent of a written signature. This paper suggests ways to solve these currently open problems. It also discusses how the theories of communication and computation are beginning to provide the tools to solve cryptographic problems of long standing.

The best known cryptographic problem is that of privacy: preventing the unauthorized extraction of information from communications over an insecure channel. In order to use cryptography to insure privacy, however, it is currently necessary for the communicating parties to share a key which is known to no one else. This is done by sending the key in advance over some secure channel such as private courier or registered mail. A private conversation between two people with no prior acquaintance is a common occurrence in business, however, and it is unrealistic

مقاله‌ی تاریخی دفی - هلمن

VOLUME XXVIII OCTOBER, 1949 NO. 4

THE BELL SYSTEM TECHNICAL JOURNAL

DEVOTED TO THE SCIENTIFIC AND ENGINEERING ASPECTS
OF ELECTRICAL COMMUNICATION

Reactance Tube Modulation of Phase Shift Oscillators
F. R. Dennis and E. P. Felch 601

A Broad-Band Microwave Noise Source
W. W. Mumford 608

Electronic Admittances of Parallel-Plane Electron Tubes
at 4000 Megacycles. *Sloan D. Robertson* 619

Passive Four-Pole Admittances of Microwave Triodes
Sloan D. Robertson 647

Communication Theory of Secrecy Systems
C. E. Shannon 656

The Design of Reactive Equalizers *A. P. Brogle, Jr.* 716

Abstracts of Technical Articles by Bell System Authors . . . 751

Contributors to this Issue 753

AMERICAN TELEPHONE AND TELEGRAPH COMPANY
NEW YORK

50¢ per copy \$1.50 per Year

مقاله‌ی تاریخی شانون

تاریخ مختصری از علم رمزنگاری

... ادامه

- تجاری‌سازی رایانه‌های شخصی، گسترش روزافزون شبکه‌های کامپیوتری و پیشرفت‌های سریع در تکنولوژی مدارهای مجتمع: فراگیر شدن رمزنگاری در کاربردهای غیرنظامی.
- ما هر روز از رمزنگاری استفاده می‌کنیم: ایمیل، باز کردن درب خودرو، تلفن همراه، پرداخت‌های بانکی،



● امروزه رمزنگاری از یک هنر به یک علم تبدیل شده است

رمزنگاری SSL/TLS



امضاهای دیجیتال

بانکداری آنلاین امن



و ...

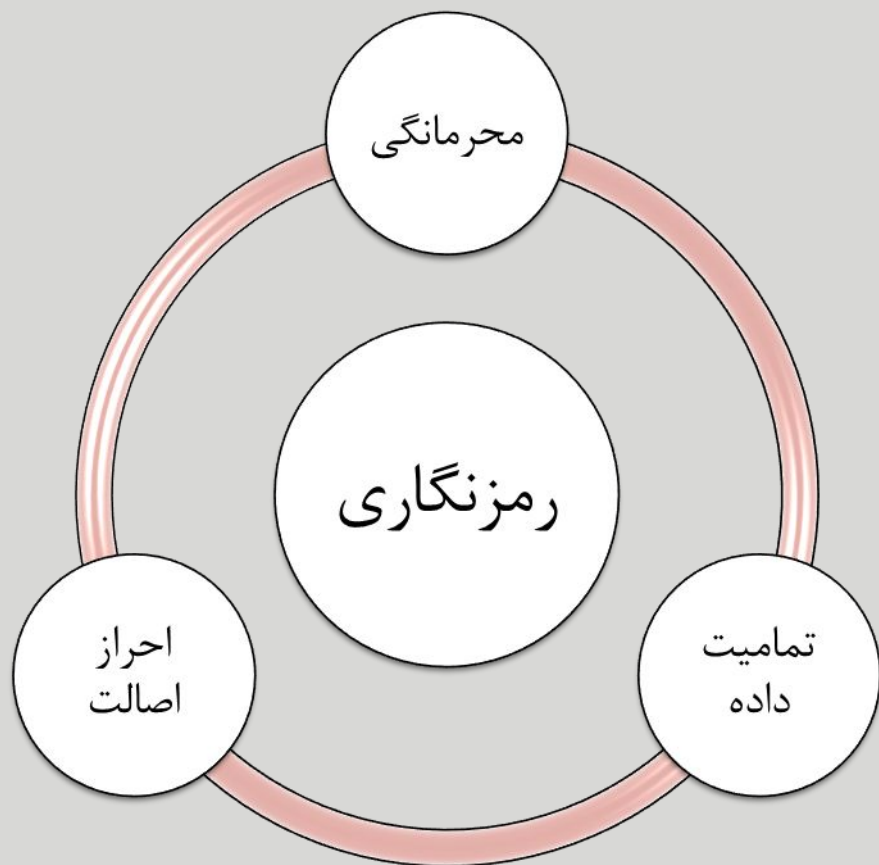


پیام‌رسان‌های امن

رمزنگاری ایمیل‌ها



رمزارها



سه هدف اصلی که می‌توانند در طراحی سیستم‌های رمزنگاری مدنظر قرار گیرند، عبارت‌اند از:

1. محرمانگی (Confidentiality):

○ افراد غیرمجاز نتوانند اطلاعات را مشاهده کنند.

2. احراز اصالت (Authentication):

○ تایید اینکه چیزی (نظیر هویت یک فرد یا منشأ یک پیام) اصل و معتبر است.

3. تمامیت داده (Data Integrity):

○ این اطمینان را فراهم می‌کند که پیام دریافتی دقیقاً همان پیامی است که توسط فرستنده ارسال شده است.

... ادامه

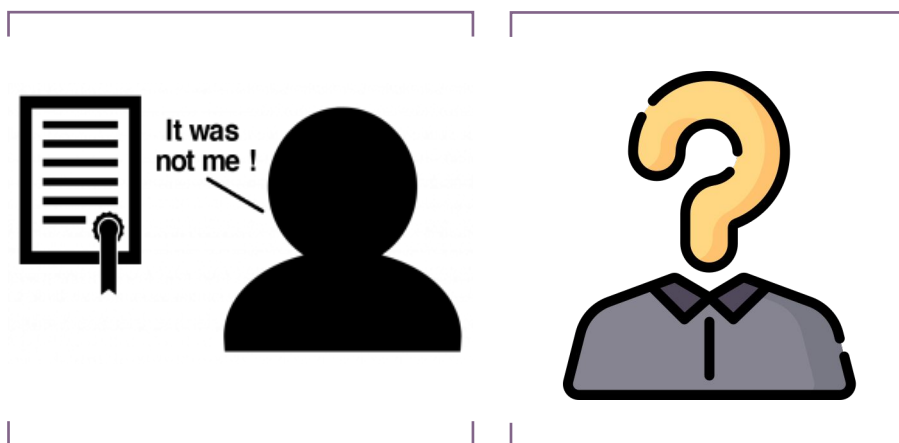
● سیستم‌های رمزنگاری ممکن است برای برآوردن اهداف دیگری نیز به کار روند:

1. حفظ حریم خصوصی (Privacy Preserving)

2. انکار ناپذیری (Non-Repudiation)

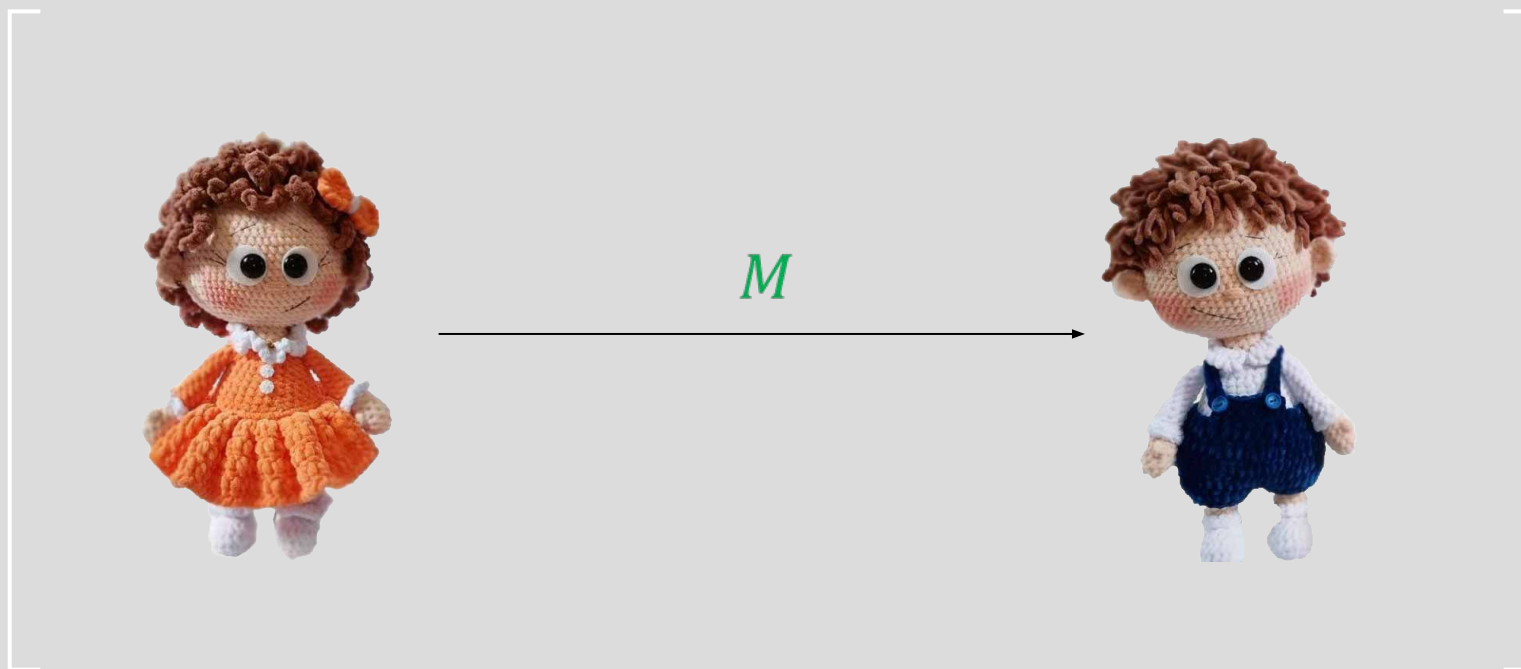
3. گمنامی (Anonymity)

4. ...



هدف اول: محرمانگی

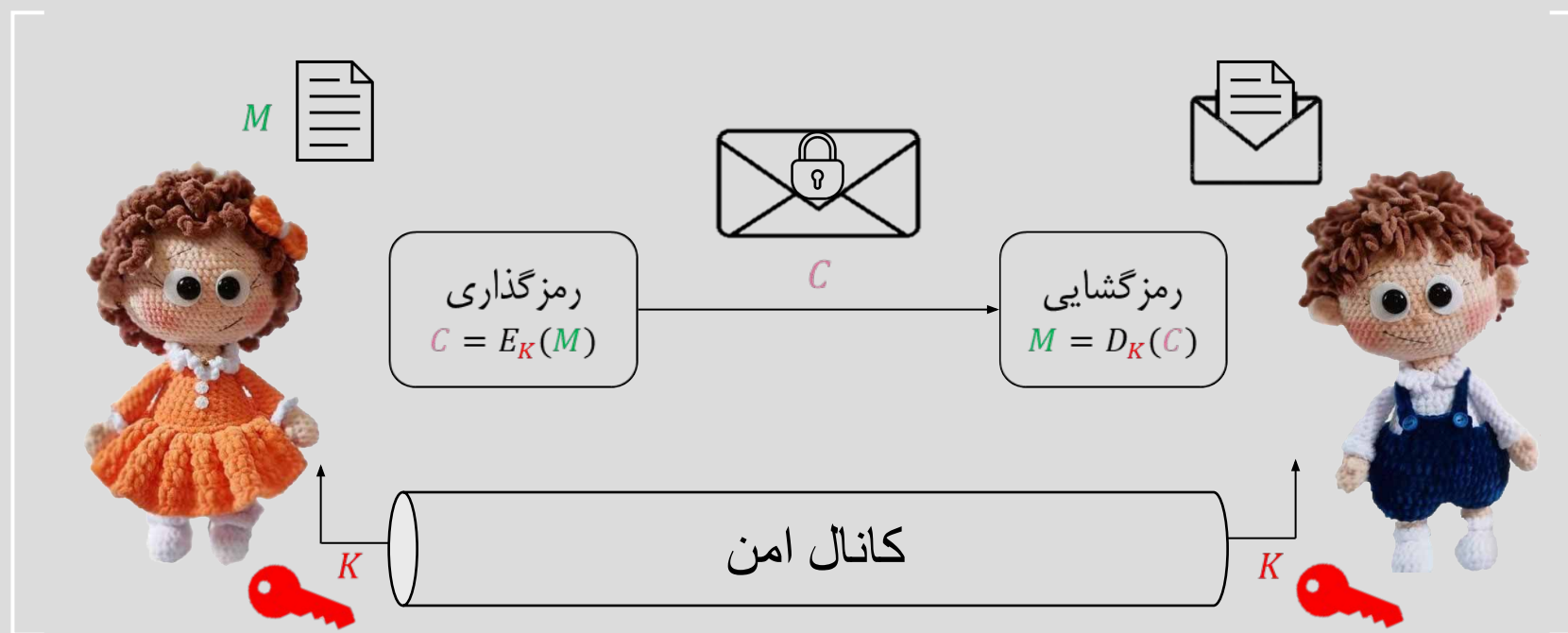
- آلیس و باب می‌خواهند از طریق یک کانال ناامن (مثل اینترنت) که در معرض رصد مهاجم(ها) قرار دارد، یک ارتباط امن برقرار کنند.



رمزنگاری متقارن

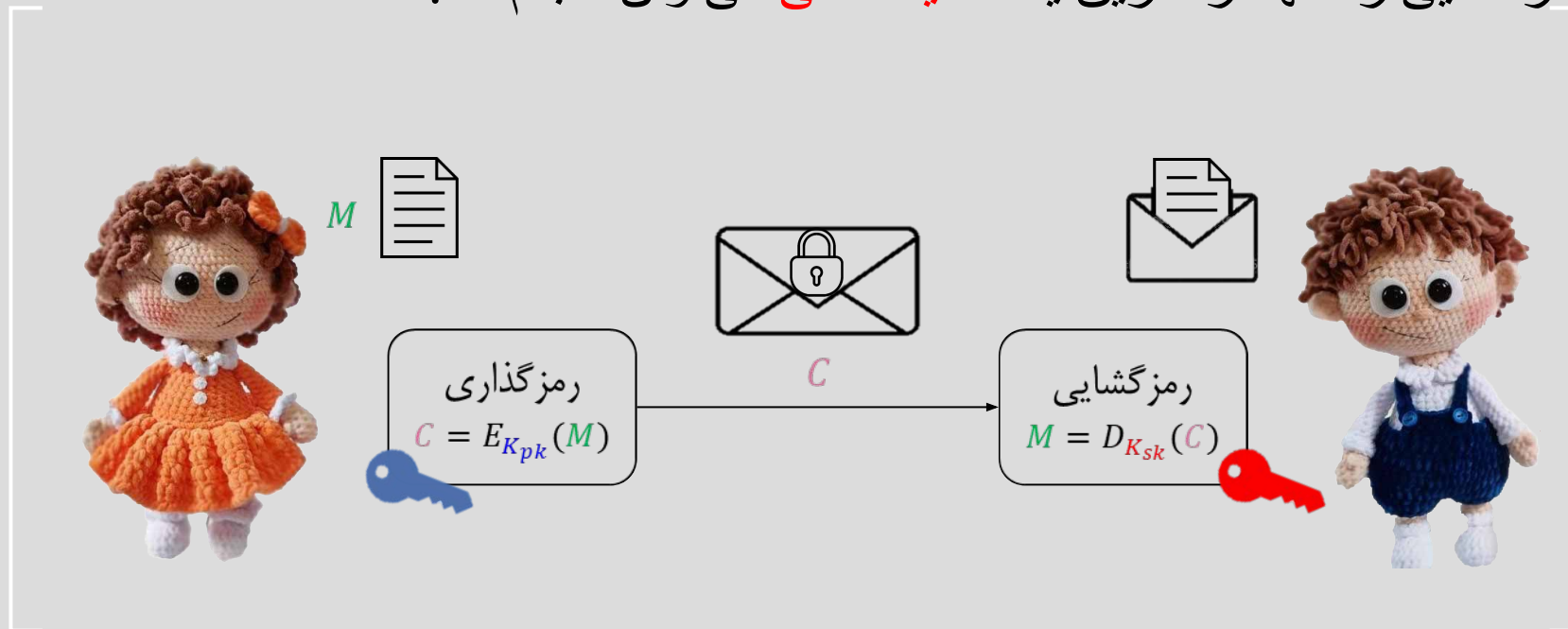
● راهکار اول:

از طریق یک کانال دیگر که امن است، یک **کلید** مبادله کنند و سپس از رمزنگاری استفاده کنند.



■ رمزنگاری کلید عمومی (نامتقارن)

- راهکار دوم:
- برای رمزگذاری و رمزگشایی از دو فرآیند متفاوت استفاده می‌شود.
- یک **کلید عمومی** برای رمزگذاری از طریق کانال ناامن اعلام می‌شود تا هر فردی بتواند عملیات رمزگذاری را انجام دهد.
- اما عمل رمزگشایی را تنها از طریق یک **کلید مخفی** می‌توان انجام داد.



■ مولفه‌های یک سیستم رمزنگاری

- (1) فضای پیام اصلی \mathcal{P} :(Plaintext)
- (2) فضای متن رمز شده \mathcal{C} :(Ciphertext)
- (3) فضای کلید \mathcal{K} :(Key)
- (4) مجموعه تبدیل‌های رمزگذاری شده \mathcal{E} :(Encryption)
- (5) مجموعه تبدیل‌های رمزگشایی \mathcal{D} :(Decryption)

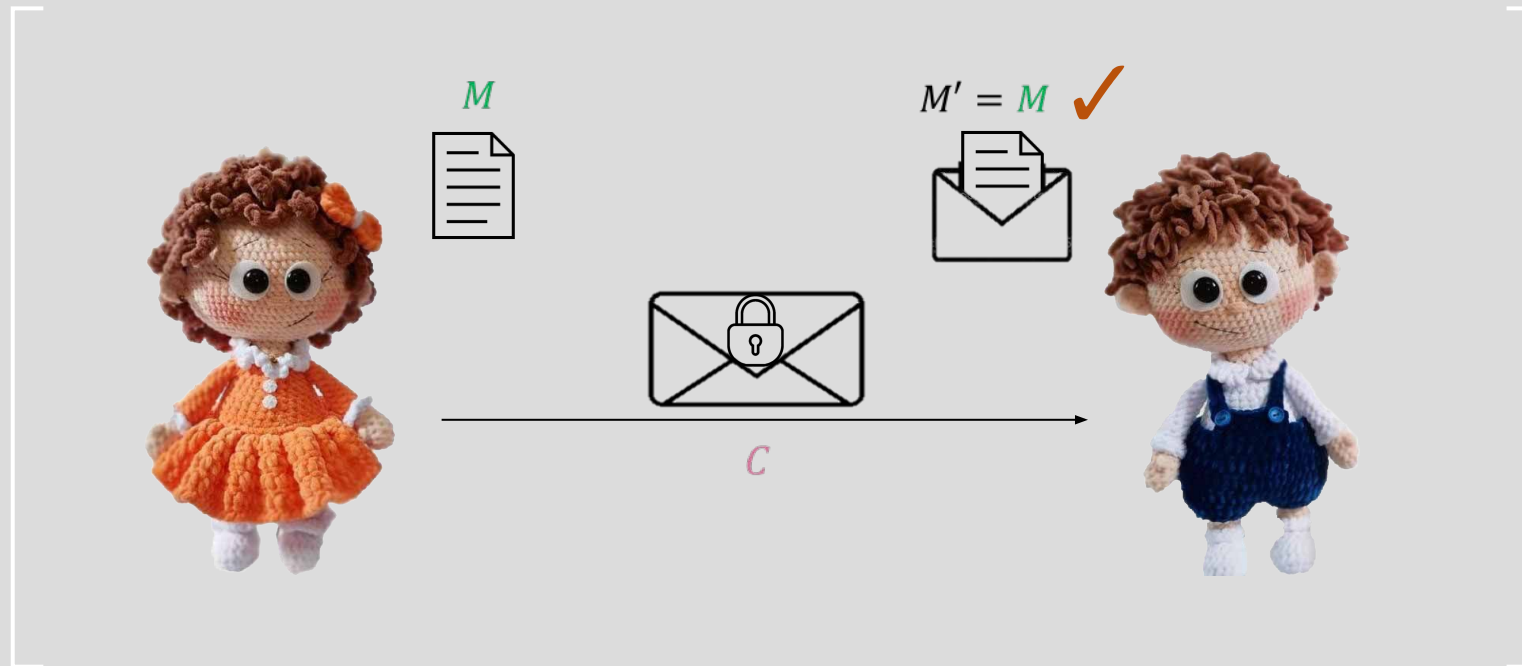
هدف دوم: احراز اصالت

- آلیس می‌خواهد به باب اثبات کند که آلیس است! و یا پیامی که برای باب ارسال شده است از طرف خود آلیس است.
- وقتی آلیس یک چک را امضا می‌کند، (احتمالاً) محرمانگی پیام مهم نیست، بلکه تایید هویت آلیس توسط بانک مهم است.

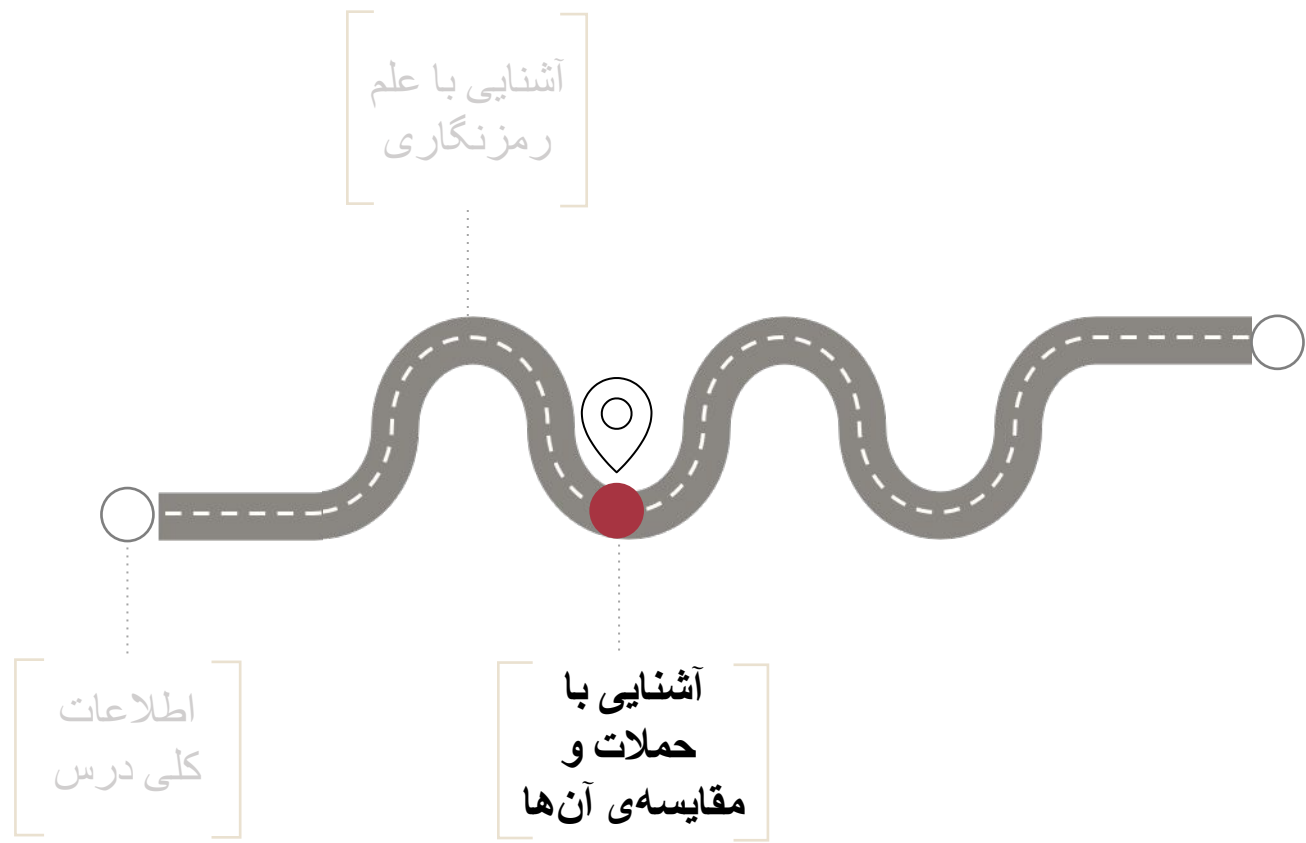


هدف سوم: جامعیت پیام

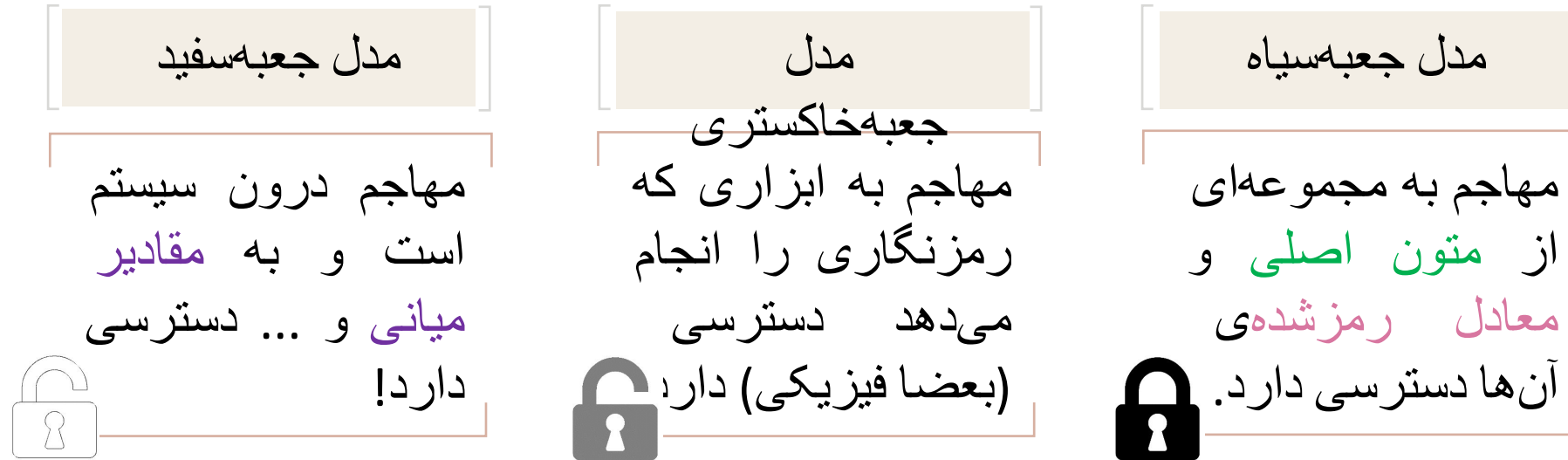
- آلیس می‌خواهد این اطمینان را فراهم کند که پیام دریافتی، دقیقا همان پیامی است که توسط او ارسال شده است.
- وقتی آلیس یک چک را امضا می‌کند، نه تنها تایید هویت آلیس توسط بانک مهم است، بلکه بانک باید مطمئن باشد که پیام تغییر نکرده است.



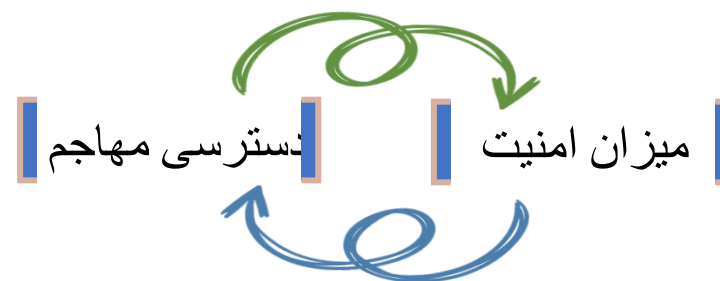
- اصل کرشهف (Kerckhoff): مهاجم جزئیات الگوریتم‌های رمزنگاری را می‌داند و در نتیجه، امنیت یک الگوریتم باید تنها مبتنی بر ندانستن **کلید** باشد.
- این اصل برای کاربردهای تجاری (که موضوع درس ما است) صادق است.
 - برای داشتن سیستم‌های یکپارچه، عموماً از الگوریتم‌های استاندارد استفاده می‌شود.
- در مواردی هم که الگوریتم از ابتدا مشخص نبوده است، پس از مدتی با روش‌های مهندسی معکوس و یا طرق دیگر مشخص شده است.



■ دسته‌بندی حملات از منظر دسترسی مهاجم



● ممکن است الگوریتمی در مدل جعبه‌سیاه امن باشد اما در مدل‌های جعبه‌خاکستری یا سفید امن نباشد!



■ اهداف تحلیل‌های مدل جعبه سیاه (خروجی حمله)

- **بازیابی کلید (Key Recovery):**
حملاتی که منجر به پیدا کردن **کلید** می‌شوند.
- **استنتاج کلی (Global Deduction):**
بدون به دست آوردن **کلید** بتوانیم رابطه‌ای ارائه دهیم که با استفاده از آن بتوان با داشتن **متن رمز شده**، **متن اصلی** معادل را پیدا کرد.
- **استنتاج نمونه‌ای (Instance Deduction):**
مهاجم بدون به دست آوردن **کلید** بتواند رابطه‌ای ارائه دهد که با داشتن بخشی از **متن رمز شده**، بخشی از **متن اصلی** معادل پیدا شود.
- **تمایزگر (Distinguisher):**
حملاتی که منجر به پیدا کردن **کلید** نمی‌شوند اما یک ویژگی غیر تصادفی را معرفی می‌کنند که با استفاده از آن و با پیچیدگی کمتر از پیچیدگی جستجوی کامل، می‌توان الگوریتم رمز را از یک جایگشت تصادفی ایده‌آل تشخیص داد.

● دو دیدگاه متداولی که برای مقایسه‌ی حملات مختلف وجود دارد:

1. از نظر نوع داده‌ای که مهاجم برای حمله در اختیار دارد

2. از نظر میزان موفقیت هر حمله

سناریوهای مختلف حمله

معیارهای سنجش موفقیت؟

■ سناریوهای مختلف حمله به الگوریتم های رمزنگاری

1. حمله‌ی متن رمز تنها (Ciphertext-Only Attack):

- تحلیلگر تنها **متن رمز شده** را در اختیار دارد.

2. حمله‌ی متن اصلی معلوم (Known-Plaintext Attack):

- تعدادی **متن رمز شده** و **متن اصلی** معادل آنها در اختیار تحلیلگر است، اما در انتخاب آنها اختیاری برای تحلیلگر وجود ندارد.

3. حمله‌ی متن اصلی منتخب (Chosen-Plaintext Attack):

- **متن رمز شده**ی متناظر با هر **متن اصلی** دلخواهی برای تحلیلگر در دسترس است. به عنوان مثال، یک دستگاه رمزکننده با کلیدی نامعلوم در اختیار تحلیلگر است و هدف به دست آوردن کلید است.

4. حمله‌ی متن رمز شده منتخب (Chosen-Ciphertext Attack):

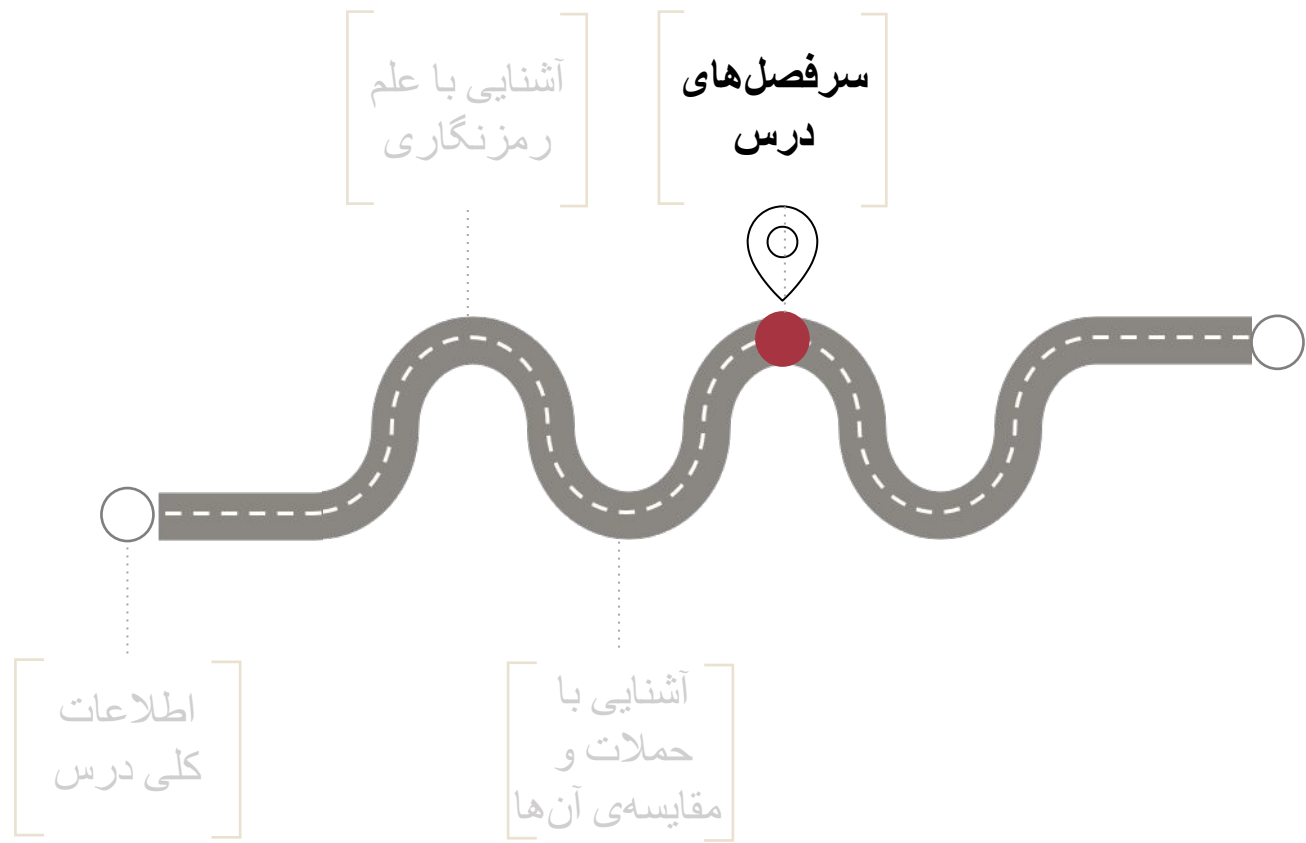
- تحلیلگر قادر است **متن اصلی** متناظر با هر **متن رمز شده**ی دلخواهی را به دست آورد.
- به عنوان مثال، یک دستگاه رمزگشایی با کلیدی نامعلومی در اختیار تحلیلگر است و هدف به دست آوردن کلید است.

5. حمله‌ی متن اصلی منتخب و فقی (Adaptive Chosen-Plaintext Attack):

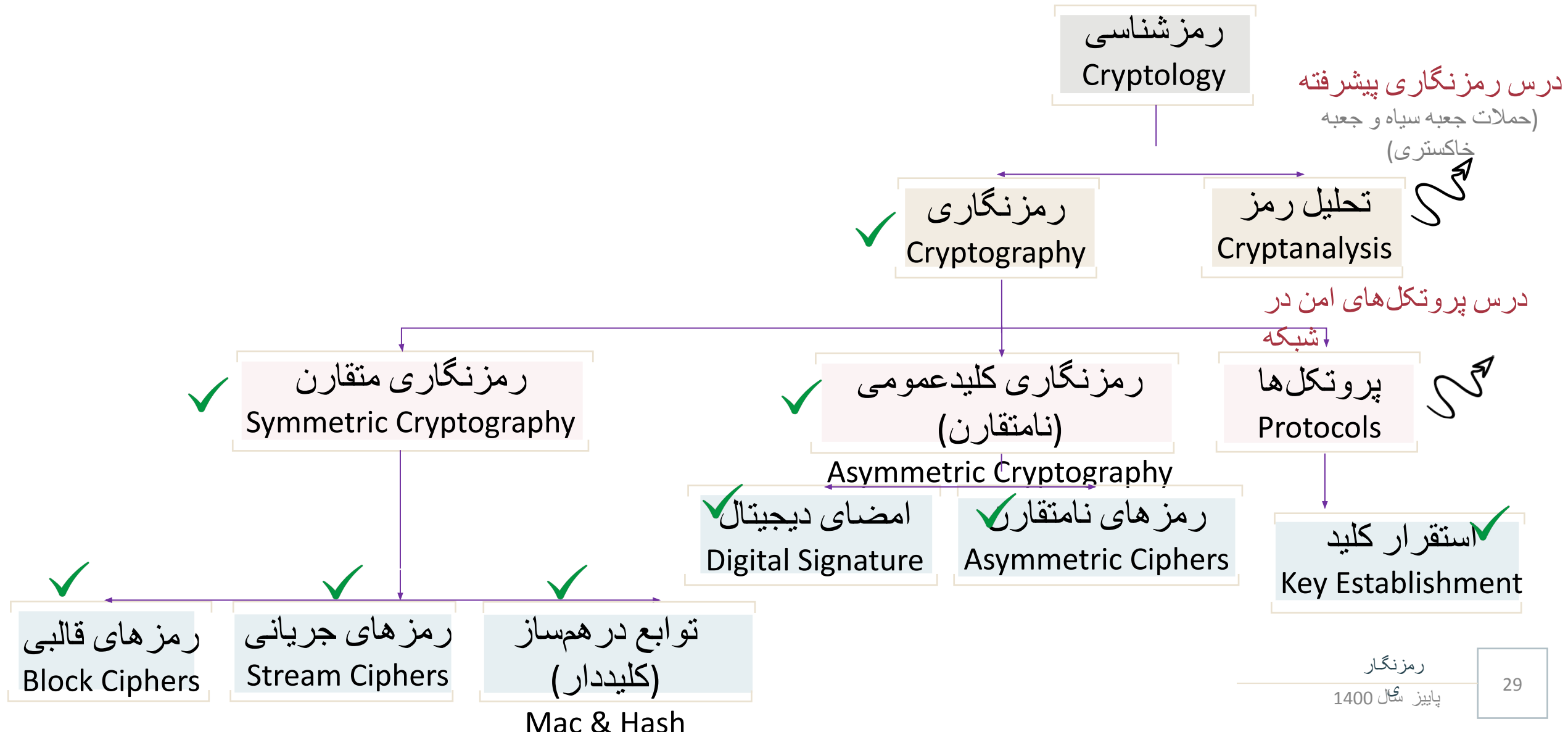
- مهاجم در زمان اجرای حمله درخواست می کند که **متن اصلی** معادل برخی متون را در اختیار او قرار دهند.

■ معیارهای سنجش موفقیت حملات مختلف

1. نوع داده‌ی مورد نیاز: هر قدر مفروضات یک حمله ضعیف‌تر باشند، در کاربردهای بیشتری امکان اجرا دارد!
 2. پیچیدگی داده (Data Complexity): تعداد متن اصلی یا متن رمز شده‌ی مورد نیاز برای اجرای یک حمله.
 3. پیچیدگی حافظه (Memory Complexity): میزان حافظه‌ی مورد نیاز برای نگهداری داده در طول یک حمله.
 4. پیچیدگی زمانی (Time Complexity): مدت زمان لازم برای اجرای یک حمله؛ که معمولاً از طریق شمارش تعداد عملیات‌های رمزنگاری و رمزگشایی الگوریتم مورد نظر برای اجرای حمله صورت می‌گیرد.
 5. احتمال موفقیت (Success Rate): احتمال موفقیت یک حمله از نظر آماری.
- اکثر حملات انجام شده به سیستم‌های رمز حملات احتمالاتی هستند. به همین دلیل، احتمال اجرای موفق یک حمله از معیارهای مهم اندازه‌گیری کارایی و میزان عملی بودن یک حمله است.



■ طبقه‌بندی اجمالی علم رمزشناسی (Cryptology)



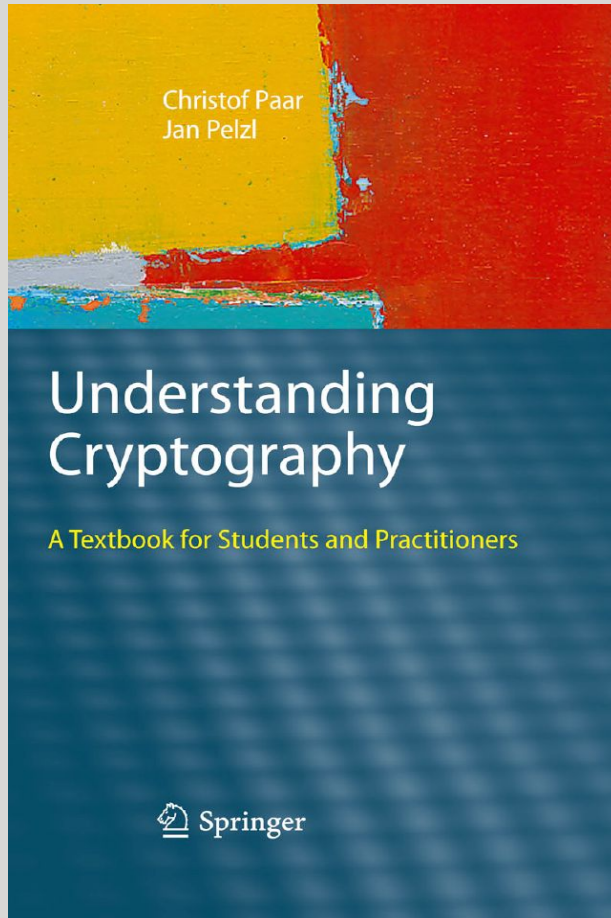
مباحث میان‌ترم (تقریبی)

- مقدمات و تعاریف اولیه (درس صفرم (همین درس))
- مبانی ریاضیات رمزنگاری: گروه، حلقه، میدان و انجام عملیات در آنها (درس یکم)
- نظریه‌ی اطلاعات (در حد آشنایی) و مقاله‌ی شانون (درس دوم)
- آشنایی اجمالی با سیستم‌های کلاسیک رمزنگاری (درس سوم)
- آشنایی با رمزهای جریانی (درس چهارم)
- آشنایی با رمزهای قالبی (درس پنجم)
- آشنایی با الگوریتم‌های AES، DES و مدهای رمزنگاری (درس‌های ششم، هفتم و هشتم)

مباحث پایان‌ترم (تقریبی)

- مقدمه‌ای بر سیستم‌های رمزنگاری کلید عمومی (درس نهم)
- رمزنگاری کلید عمومی مبتنی بر سختی تجزیه‌ی عدد (درس دهم)
- رمزنگاری کلید عمومی مبتنی بر لگاریتم گسسته (درس یازدهم)
- رمزنگاری کلید عمومی مبتنی بر لگاریتم گسسته روی خم‌های بیضوی (درس دوازدهم)
- امضای دیجیتال (درس سیزدهم)
- آشنایی با توابع درهم‌ساز و MAC (درس چهاردهم و پانزدهم)
- استقرار کلید (درس شانزدهم)

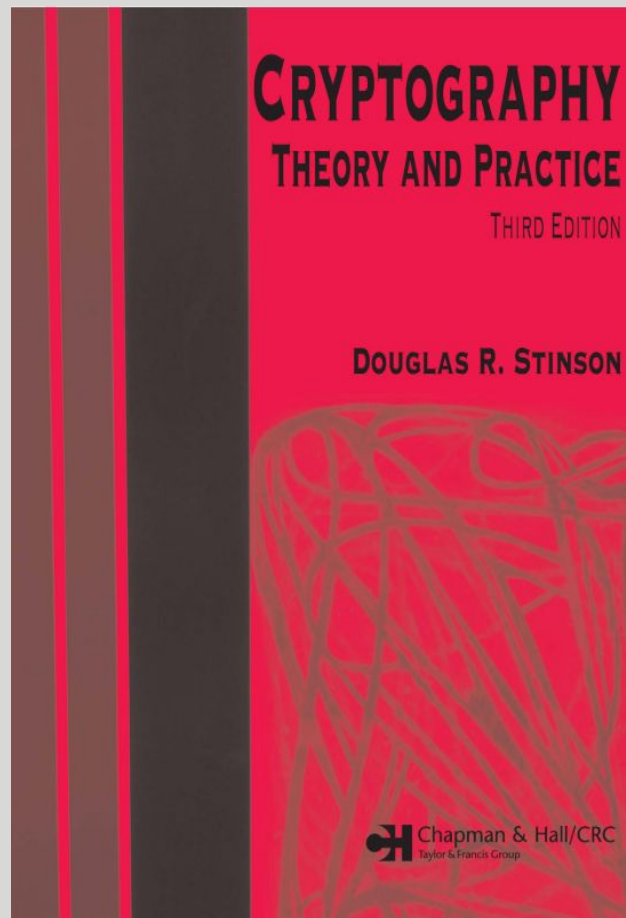




Paar, C., & Pelzl, J. (2009). Understanding cryptography: a textbook for students and practitioners. Springer Science & Business Media.

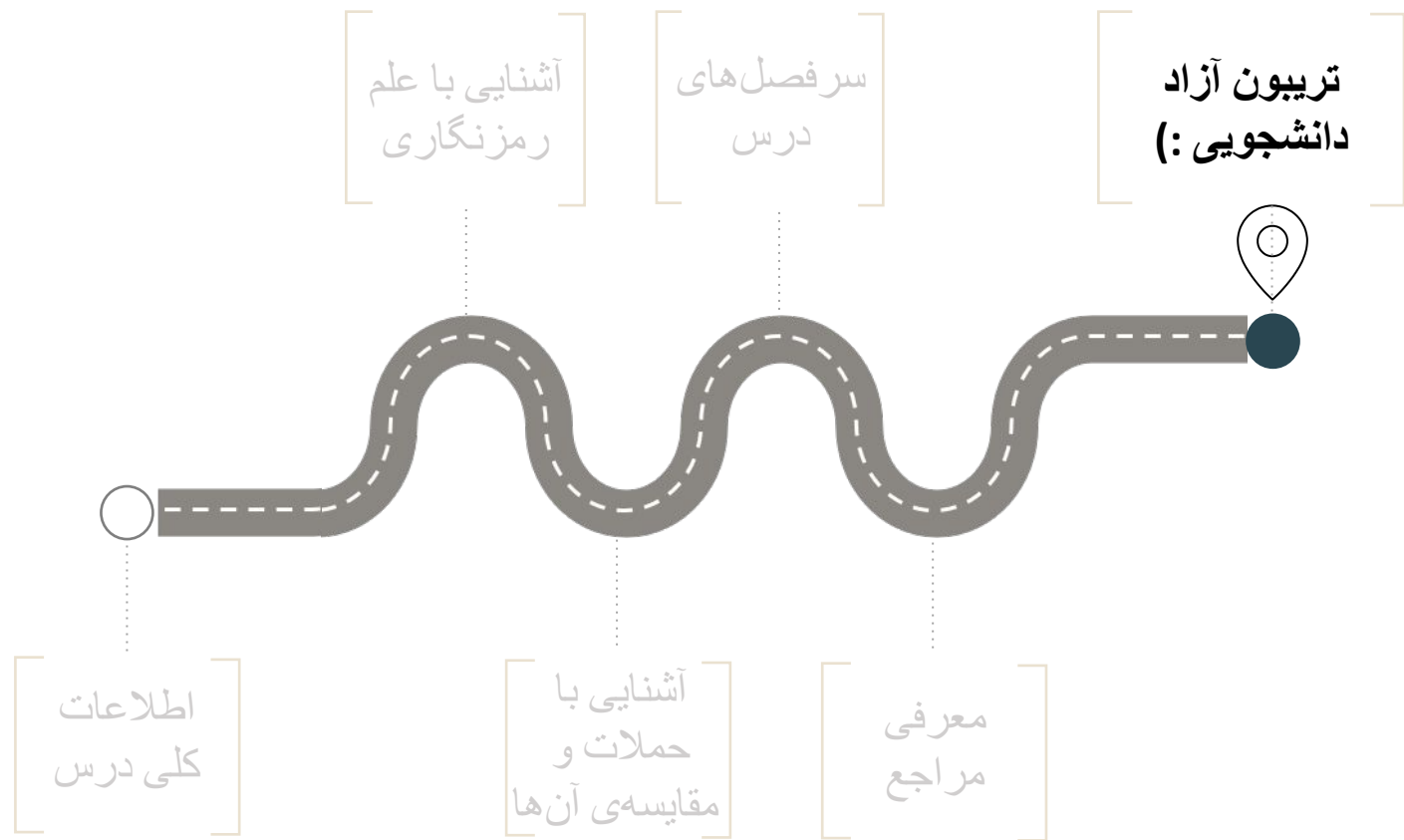
- خواندن این کتاب به طور جدی توصیه می‌شود!
(می‌توانید از کتابخانه‌ی پژوهشکده امانت بگیرید و یا از نسخه‌ی الکترونیکی استفاده کنید.)
- کانال یوتوب برای دانشجویان علاقه‌مند:

<https://www.youtube.com/channel/UC1usFRN4LCMcfIV7UjHNuQg>



Stinson, D. R. (2005). Cryptography: theory and practice. Chapman and Hall/CRC.

● در صورت علاقه به موضوعی خاص، می‌توانید با بنده برای معرفی مراجع تکمیلی تماس بگیرید.



- خودتان را معرفی کنید.
- از رشته مخابرات امن و رمزنگاری چه می‌دانید؟
- از این درس چه انتظاری دارید؟

